

---

# The Python Language Reference

リリース 3.7.17

Guido van Rossum  
and the Python development team

6 月 28, 2023



## 目次

<b>第 1 章</b>	<b>はじめに</b>	<b>3</b>
1.1	別の Python の実装 . . . . .	3
1.2	本マニュアルにおける表記法 . . . . .	4
<b>第 2 章</b>	<b>字句解析</b>	<b>7</b>
2.1	行構造 . . . . .	7
2.2	その他のトークン . . . . .	11
2.3	識別子 (identifier) およびキーワード (keyword) . . . . .	11
2.4	リテラル . . . . .	13
2.5	演算子 . . . . .	20
2.6	デリミタ (delimiter) . . . . .	20
<b>第 3 章</b>	<b>データモデル</b>	<b>23</b>
3.1	オブジェクト、値、および型 . . . . .	23
3.2	標準型の階層 . . . . .	24
3.3	特殊メソッド名 . . . . .	36
3.4	コルーチン . . . . .	58
<b>第 4 章</b>	<b>実行モデル</b>	<b>63</b>
4.1	プログラムの構造 . . . . .	63
4.2	名前づけと束縛 (naming and binding) . . . . .	63
4.3	例外 . . . . .	66
<b>第 5 章</b>	<b>インポートシステム</b>	<b>67</b>
5.1	importlib . . . . .	68
5.2	パッケージ . . . . .	68
5.3	検索 . . . . .	69
5.4	ロード . . . . .	72
5.5	パスベース・ファインダー . . . . .	78
5.6	標準のインポートシステムを置き換える . . . . .	82
5.7	Package Relative Imports . . . . .	82
5.8	__main__ に対する特別な考慮 . . . . .	83
5.9	取り掛かり中の問題 . . . . .	84
5.10	参考資料 . . . . .	84

<b>第 6 章</b>	<b>式 (expression)</b>	<b>85</b>
6.1	算術変換 (arithmetic conversion)	85
6.2	アトム、原子的要素 (atom)	85
6.3	プライマリ	95
6.4	Await 式	99
6.5	べき乗演算 (power operator)	99
6.6	単項算術演算とビット単位演算 (unary arithmetic and bitwise operation)	100
6.7	二項算術演算 (binary arithmetic operation)	100
6.8	シフト演算 (shifting operation)	101
6.9	ビット単位演算の二項演算 (binary bitwise operation)	102
6.10	比較	102
6.11	ブール演算 (boolean operation)	106
6.12	条件式 (Conditional Expressions)	107
6.13	ラムダ (lambda)	107
6.14	式のリスト	108
6.15	評価順序	108
6.16	演算子の優先順位	108
<b>第 7 章</b>	<b>単純文 (simple statement)</b>	<b>111</b>
7.1	式文 (expression statement)	111
7.2	代入文 (assignment statement)	112
7.3	assert 文	116
7.4	pass 文	116
7.5	del 文	117
7.6	return 文	117
7.7	yield 文	118
7.8	raise 文	118
7.9	break 文	120
7.10	continue 文	120
7.11	import 文	120
7.12	global 文	124
7.13	nonlocal 文	124
<b>第 8 章</b>	<b>複合文 (compound statement)</b>	<b>125</b>
8.1	if 文	126
8.2	while 文	126
8.3	for 文	127
8.4	try 文	128
8.5	with 文	130
8.6	関数定義	131
8.7	クラス定義	133
8.8	コルーチン	135
<b>第 9 章</b>	<b>トップレベル要素</b>	<b>139</b>
9.1	完全な Python プログラム	139

9.2	ファイル入力 . . . . .	140
9.3	対話的入力 . . . . .	140
9.4	式入力 . . . . .	140
第 10 章	完全な文法仕様	141
付録 A 章	用語集	145
付録 B 章	このドキュメントについて	163
B.1	Python ドキュメント 貢献者 . . . . .	163
付録 C 章	歴史とライセンス	165
C.1	Python の歴史 . . . . .	165
C.2	Terms and conditions for accessing or otherwise using Python . . . . .	166
C.3	Licenses and Acknowledgements for Incorporated Software . . . . .	170
付録 D 章	Copyright	183
索引		185
索引		185



このリファレンスマニュアルでは、Python 言語の文法と、” コアとなるセマンティクス ” について記述します。このマニュアルはそっけない書き方かもしれませんが、正確さと完全さを優先しています。必須でない組み込みオブジェクト型や組み込み関数、組み込みモジュールに関するセマンティクスは、library-index で述べられています。形式ばらない Python 言語入門には、tutorial-index を参照してください。C 言語あるいは C++ プログラマ向けには、このマニュアルとは別に二つのマニュアルがあります。extending-index では、Python 拡張モジュールを書くための高レベルな様式について述べています。また、c-api-index では、C/C++ プログラマが利用できるインタフェースについて詳細に記述しています。





## はじめに

このリファレンスマニュアルは、Python プログラミング言語自体に関する記述です。チュートリアルとして書かれたものではありません。

私は本マニュアルをできるだけ正確に書こうとする一方で、文法や字句解析以外の全てについて、形式化された仕様記述ではなく英語を使うことにしました。そうすることで、このドキュメントが平均的な読者にとってより読みやすくなっているはずですが、ややあいまいな部分も残っていることでしょう。従って、もし読者のあなたが火星から来ている人で、このドキュメントだけから Python を再度実装しようとしているのなら、色々と推測しなければならないことがあり、実際にはおそらく全く別の言語を実装する羽目になるでしょう。逆に、あなたが Python を利用しており、Python 言語のある特定の領域において、厳密な規則が何か疑問に思った場合、その答えはこのドキュメントで確実に見つけられることでしょう。もしより形式化された言語定義をお望みなら、あなたの時間を提供していただいてかまいません --- もしくは、クローン生成装置でも発明してください :-)。

実装に関する詳細を言語リファレンスのドキュメントに載せすぎるのは危険なことです --- 実装は変更されるかもしれない、同じ言語でも異なる実装は異なる動作をするかもしれないからです。一方、CPython が広く使われている一つの Python 実装 (別の実装も支持されています) なので、特定のクセについては、特に実装によって何らかの制限が加えられている場合には、触れておく価値があります。従って、このテキスト全体にわたって短い ”実装に関する注釈 (implementation notes)” がちりばめられています。

Python 実装はいずれも、数々の組み込みモジュールと標準モジュールが付属します。それらについては、library-index でドキュメント化されています。いくつかの組み込みモジュールについては、言語定義と重要なかわりをもっているときについて触れています。

## 1.1 別の Python の実装

Python の実装としては、群を抜いて有名な実装がひとつ存在しています。それ以外の実装に関しても、特定のユーザ間で興味が持たれています。

よく知られている実装には以下のものがあります:

**CPython** これは最も保守されている初代の Python 実装で、C 言語で書かれています。ほとんどの場合、言語の新機能がいち早く実装されます。

**Jython** Java で実装された Python です。この実装は Java アプリケーションのためのスクリプト言語とし

て、もしくは Java クラスライブラリを使ったアプリケーションを作成するために使用することができます。また、Java ライブラリのテストを作成するためにもしばしば使用されています。さらなる情報については [the Jython website](#) を参照してください。

**Python for .NET** この実装は内部では CPython を使用していますが、.NET アプリケーションによって管理されているので、.NET ライブラリを参照することが可能です。この実装は Brian Lloyd によって作成されました。さらなる情報については、[Python for .NET home page](#) を参照してください。

**IronPython** .NET で Python を使用するためのもう一つの実装です。Python.NET とは異なり、完全に IL を生成することができる Python の実装あり、直接 Python コードを .NET アセンブリにコンパイルします。これは Jython の初代の開発者である Jim Hugunin によって作られました。さらなる情報については [the IronPython website](#) を参照してください。

**PyPy** 完全に Python で書かれた Python の実装です。他の実装には見られない、スタックレスのサポートや、実行時 (Just in Time) コンパイラなどの高度な機能をサポートしています。このプロジェクトの一つの目的は、(Python で書かれていることによって、) インタプリタを簡単に修正できるようにして、言語自体での実験を後押しすることです。さらなる情報は [the PyPy project's home page](#) にあります。

これらの各実装はこのマニュアルで文書化された言語とは多少異なっている、もしくは、標準の Python ドキュメントと何処が異なっているかを定めた情報が公開されているでしょう。あなたが使用している実装上で、代替手段を使う必要があるかどうかを判断するためには、各実装の仕様書を参照してください。

## 1.2 本マニュアルにおける表記法

字句解析と構文に関する記述では、BNF 文法記法に手を加えたものを使っています。この記法では、以下のような記述形式をとります:

```
name      ::=  lc_letter (lc_letter | "_")*
lc_letter ::=  "a"..."z"
```

最初の行は、`name` が `lc_letter` の後ろにゼロ個またはそれ以上の `lc_letter` とアンダースコアが続いたものであることを示しています。そして、`lc_letter` は 'a' から 'z' までの何らかの文字一字であることを示します。(この規則は、このドキュメントに記述されている字句規則と構文規則において定義されている名前 (`name`) で一貫して使われています)。

各規則は `name` (規則によって定義されているものの名前) と `::=` から始まります。垂直線 (`|`) は、複数の選択項目を分かち書きするときに使います; この記号は、この記法において最も結合優先度の低い演算子です。アスタリスク (`*`) は、直前にくる要素のゼロ個以上の繰り返しを表します; 同様に、プラス (`+`) は一個以上の繰り返しで、角括弧 (`[ ]`) に囲われた字句は、字句がゼロ個か一個出現する (別の言い方をすれば、囲いの中の字句はオプションである) ことを示します。\* および + 演算子の結合範囲は可能な限り狭くなっています; 字句のグループ化には丸括弧を使います。リテラル文字列はクォートで囲われます。空白はトークンを分割しているときのみ意味を持ちます。規則は通常、一行中に収められています; 多数の選択肢のある規則は、最初の行につづいて、垂直線の後ろに各々別の行として記述されます。

(上の例のような) 字句定義では、他に二つの慣習が使われています: 三つのドットで区切られている二つのリ

テラル文字は、二つの文字の ASCII 文字コードにおける (包含的な) 範囲から文字を一字選ぶことを示します。各カッコ中の字句 (<...>) は、定義済みのシンボルを記述する非形式的なやりかたです; 例えば、'制御文字' を書き表す必要があるときなどに使われることがあります。

字句と構文規則の定義の間で使われている表記はほとんど同じですが、その意味には大きな違いがあります: 字句定義は入力ソース中の個々の文字を取り扱いますが、構文定義は字句解析で生成された一連のトークンを取り扱います。次節 ("字句解析") における BNF はすべて字句定義のためのものです; それ以降の章では、構文定義のために使っています。



## 字句解析

Python で書かれたプログラムは **パーザ** (*parser*) に読み込まれます。パーザへの入力は、**字句解析器** (*lexical analyzer*) によって生成された一連の **トークン** (*token*) からなります。この章では、字句解析器がファイルをトークン列に分解する方法について解説します。

Python はプログラムテキストを Unicode コードポイントとして読み込みます。ソースファイルのエンコーディングはエンコーディング宣言で与えられ、デフォルトは UTF-8 です。詳細は [PEP 3120](#) を参照してください。ソースファイルがデコードできなければ、`SyntaxError` が送出されます。

## 2.1 行構造

Python プログラムは多数の **論理行** (*logical lines*) に分割されます。

### 2.1.1 論理行 (logical line)

論理行の終端は、トークン `NEWLINE` で表されます。構文上許されている場合 (複合文: *compound statement* 中の実行文: *statement*) を除いて、実行文は論理行間にまたがることはできません。論理行は一行またはそれ以上の **物理行** (*physical line*) からなり、物理行の末尾には明示的または非明示的な **行連結** (*line joining*) 規則が続きます。

### 2.1.2 物理行 (physical line)

物理行とは、行終端コードで区切られた文字列のことです。ソースファイルやソース文字列では、各プラットフォームごとの標準の行終端コードを使用することができます。Unix 形式では ASCII LF (行送り: *linefeed*) 文字、Windows 形式では ASCII 配列の CR LF (復帰: *return* に続いて行送り)、Macintosh 形式では ASCII CR (復帰) 文字です。これら全ての形式のコードは、違うプラットフォームでも等しく使用することができます。入力の末尾も、最後の物理行の暗黙的な終端としての役割を果たします。

Python に埋め込む場合には、標準の C 言語の改行文字の変換規則 (ASCII LF を表現した文字コード `\n` が行終端となります) に従って、Python API にソースコードを渡す必要があります。

### 2.1.3 コメント (Comments)

コメントは文字列リテラル内に入っていないハッシュ文字 (#) から始まり、同じ物理行の末端で終わります。非明示的な行継続規則が適用されていない限り、コメントは論理行を終端させます。コメントは構文上無視されます。

### 2.1.4 エンコード宣言 (encoding declaration)

Python スクリプト中の一行目か二行目にあるコメントが正規表現 `coding[=:]\s*([-\\w.]+)` にマッチする場合、コメントはエンコード宣言として処理されます; この表現の最初のグループがソースコードファイルのエンコードを指定します。エンコード宣言は自身の行になければなりません。二行目にある場合、一行目もコメントのみの行でなければなりません。エンコード宣言式として推奨する形式は

```
# -*- coding: <encoding-name> -*-
```

これは GNU Emacs で認識できます。または

```
# vim:fileencoding=<encoding-name>
```

これは、Bram Moolenaar による VIM が認識できる形式です。

エンコーディング宣言が見つからなければ、デフォルトのエンコーディングは UTF-8 です。さらに、ファイルの先頭のバイト列が UTF-8 バイトオーダー記号 (`b'\xef\xbb\xbf'`) なら、ファイルのエンコーディングは UTF-8 と宣言されているものとします (この機能は Microsoft の **notepad** やその他のエディタでサポートされています)。

エンコーディングが宣言される場合、そのエンコーディング名は Python によって認識できなければなりません。宣言されたエンコーディングは、例えば文字列リテラル、コメント、識別子などの、全ての字句解析に使われます。

### 2.1.5 明示的な行継続

二つまたはそれ以上の物理行を論理行としてつなげるためには、バックスラッシュ文字 (\) を使って以下のようにします: 物理行が文字列リテラルやコメント中の文字でないバックスラッシュで終わっている場合、後続する行とつなげて一つの論理行を構成し、バックスラッシュおよびバックスラッシュの後ろにある行末文字を削除します。例えば:

```
if 1900 < year < 2100 and 1 <= month <= 12 \
    and 1 <= day <= 31 and 0 <= hour < 24 \
    and 0 <= minute < 60 and 0 <= second < 60:    # Looks like a valid date
    return 1
```

バックスラッシュで終わる行にはコメントを入れることはできません。また、バックスラッシュを使ってコメントを継続することはできません。バックスラッシュが文字列リテラル中にある場合を除き、バックスラッシュの後ろにトークンを継続することはできません (すなわち、物理行内の文字列リテラル以外のトークンを

バックスラッシュを使って分断することはできません)。上記以外の場所では、文字列リテラル外にあるバックスラッシュはどこにあっても不正となります。

### 2.1.6 非明示的な行継続

丸括弧 (parentheses)、角括弧 (square bracket)、および波括弧 (curly brace) 内の式は、バックスラッシュを使わずに一行以上の物理行に分割することができます。例えば:

```
month_names = ['Januari', 'Februari', 'Maart',      # These are the
               'April',   'Mei',      'Juni',      # Dutch names
               'Juli',    'Augustus', 'September', # for the months
               'Oktober', 'November', 'December']  # of the year
```

非明示的に継続された行にはコメントを含めることができます。継続行のインデントは重要ではありません。空の継続行を書くことができます。非明示的な継続行中には、NEWLINE トークンは存在しません。非明示的な行の継続は、三重クオートされた文字列 (下記参照) でも発生します; この場合には、コメントを含めることができません。

### 2.1.7 空行

スペース、タブ、フォームフィード、およびコメントのみを含む論理行は無視されます (すなわち、NEWLINE トークンは生成されません)。文を対話的に入力している際には、空行の扱いは行読み込み-評価-出力 (read-eval-print) ループの実装によって異なることがあります。標準的な対話的インタプリタの実装では、完全な空行でできた論理行 (すなわち、空白文字もコメントも全く含まない空行) は、複数行からなる文の終端を示します。

### 2.1.8 インデント

論理行の行頭にある、先頭の空白 (スペースおよびタブ) の連なりは、その行のインデントレベルを計算するために使われます。インデントレベルは、実行文のグループ化方法を決定するために用いられます。

タブは (左から右の方向に) 1 つにつき 8 つのスペースで置き換えられ、置き換え後の文字数は 8 の倍数になります (Unix で使われている規則と同じになるよう意図されています)。そして、最初の非空白文字までのスペースの総数が、その行のインデントを決定します。インデントは、バックスラッシュで複数の物理行に分割できません; 最初のバックスラッシュまでの空白がインデントを決定します。

ソースファイルがタブとスペースを混在させ、その意味づけがタブのスペース換算数に依存するようなら、インデントは不合理なものとして却下されます。その場合は `TabError` が送出されます。

**プラットフォーム間の互換性に関する注意:** 非 UNIX プラットフォームにおけるテキストエディタの性質上、一つのソースファイル内でタブとインデントを混在させて使うのは賢明ではありません。また、プラットフォームによっては、最大インデントレベルを明示的に制限しているかもしれません。

フォームフィード文字が行の先頭にあっても構いません; フォームフィード文字は上のインデントレベル計算時には無視されます。フォームフィード文字が先頭の空白中の他の場所にある場合、その影響は未定義です

(例えば、スペースの数を 0 にリセットするかもしれません)。

連続する行における各々のインデントレベルは、INDENT および DEDENT トークンを生成するために使われます。トークンの生成はスタックを用いて以下のように行われます。

ファイル中の最初の行を読み出す前に、スタックにゼロが一つ積まれ (push され) ます; このゼロは決して除去 (pop) されることはありません。スタックの先頭に積まれてゆく数字は、常にスタックの末尾から先頭にかけて厳密に増加するようになっています。各論理行の開始位置において、その行のインデントレベル値がスタックの先頭の値と比較されます。値が等しければ何もしません。インデントレベル値がスタック上の値よりも大きければ、インデントレベル値はスタックに積まれ、INDENT トークンが一つ生成されます。インデントレベル値がスタック上の値よりも小さい場合、その値はスタック内のいずれかの値と **等しくなければなりません**; スタック上のインデントレベル値よりも大きい値はすべて除去され、値が一つ除去されるごとに DEDENT トークンが一つ生成されます。ファイルの末尾では、スタックに残っているゼロより大きい値は全て除去され、値が一つ除去されるごとに DEDENT トークンが一つ生成されます。

以下の例に正しく (しかし当惑させるように) インデントされた Python コードの一部を示します:

```
def perm(l):
    # Compute the list of all permutations of l
    if len(l) <= 1:
        return [l]
    r = []
    for i in range(len(l)):
        s = l[:i] + l[i+1:]
        p = perm(s)
        for x in p:
            r.append(l[i:i+1] + x)
    return r
```

以下の例は、様々なインデントエラーになります:

```
def perm(l):                                # error: first line indented
for i in range(len(l)):                     # error: not indented
    s = l[:i] + l[i+1:]
    p = perm(l[:i] + l[i+1:])               # error: unexpected indent
    for x in p:
        r.append(l[i:i+1] + x)
    return r                                # error: inconsistent dedent
```

(実際は、最初の 3 つのエラーはパーザによって検出されます; 最後のエラーのみが字句解析器で見つかります --- `return r` のインデントは、スタックから逐次除去されていくどのインデントレベル値とも一致しません)



### 2.1.9 トークン間の空白

論理行の先頭や文字列の内部にある場合を除き、空白文字であるスペース、タブ、およびフォームフィードは、トークンを分割するために自由に利用することができます。二つのトークンを並べて書くと別のトークンとしてみなされてしまうような場合には、トークンの間に空白が必要となります (例えば、`ab` は一つのトークンですが、`a b` は二つのトークンとなります)。

## 2.2 その他のトークン

NEWLINE、INDENT、および DEDENT の他、以下のトークンのカテゴリ: 識別子 (*identifier*), キーワード (*keyword*), リテラル, 演算子 (*operator*), デリミタ (*delimiter*) が存在します。空白文字 (上で述べた行終端文字以外) はトークンではありませんが、トークンを区切る働きがあります。トークンの解析にあいまいさが生じた場合、トークンは左から右に読んで不正でないトークンを構築できる最長の文字列を含むように構築されます。

## 2.3 識別子 (*identifier*) およびキーワード (*keyword*)

識別子 (または 名前 (*name*)) は、以下の字句定義で記述されます。

Python における識別子の構文は、Unicode 標準仕様添付書類 UAX-31 に基づき、詳細と変更点は以下で定義します。詳しくは [PEP 3131](#) を参照してください。

ASCII 範囲 (U+0001..U+007F) 内では、識別子として有効な文字は Python 2.x におけるものと同じです。大文字と小文字の A から Z、アンダースコア `_`、先頭の文字を除く数字 0 から 9 です。

Python 3.0 は、さらに ASCII 範囲外から文字を導入します ([PEP 3131](#) を参照してください。)。これらの文字については、分類は `unicodedata` モジュールに含まれる Unicode Character Database の版を使います。

識別子の長さには制限がありません。大小文字は区別されます。

```

identifier ::= xid_start xid_continue*
id_start   ::= <all characters in general categories Lu, Ll, Lt, Lm, Lo, Nl, the underscore, a
id_continue ::= <all characters in id_start, plus characters in the categories Mn, Mc, Nd, Pc a
xid_start   ::= <all characters in id_start whose NFKC normalization is in "id_start xid_contin
xid_continue ::= <all characters in id_continue whose NFKC normalization is in "id_continue">

```

上で言及した Unicode カテゴリコードは以下を表します:

- *Lu* - 大文字 (uppercase letters)
- *Ll* - 小文字 (lowercase letters)
- *Lt* - 先頭が大文字 (titlecase letters)

- *Lm* - 修飾文字 (modifier letters)
- *Lo* - その他の文字 (other letters)
- *Nl* - 数値を表す文字 (letter numbers)
- *Mn* - 字幅のない記号 (nonspacing marks)
- *Mc* - 字幅のある結合記号 (spacing combining marks)
- *Nd* - 10 進数字 (decimal numbers)
- *Pc* - 連結用句読記号 (connector punctuations)
- *Other\_ID\_Start* - `PropList.txt` にある、後方互換性をサポートするための明示的な文字のリスト
- *Other\_ID\_Continue* - 同様

すべての識別子は、解析中は正規化形式 NFKC に変換されます。識別子間の比較は NFKC に基づきます。

識別子として有効なすべての Unicode 4.1 の文字を列挙した参考 HTML ファイルが <https://www.dcl.hpi.uni-potsdam.de/home/loewis/table-3131.html> にあります。

### 2.3.1 キーワード (keyword)

以下の識別子は、予約語、または Python 言語における **キーワード** (*keyword*) として使われ、通常の識別子として使うことはできません。キーワードは厳密に下記の通りに綴らなければなりません:

<code>False</code>	<code>await</code>	<code>else</code>	<code>import</code>	<code>pass</code>
<code>None</code>	<code>break</code>	<code>except</code>	<code>in</code>	<code>raise</code>
<code>True</code>	<code>class</code>	<code>finally</code>	<code>is</code>	<code>return</code>
<code>and</code>	<code>continue</code>	<code>for</code>	<code>lambda</code>	<code>try</code>
<code>as</code>	<code>def</code>	<code>from</code>	<code>nonlocal</code>	<code>while</code>
<code>assert</code>	<code>del</code>	<code>global</code>	<code>not</code>	<code>with</code>
<code>async</code>	<code>elif</code>	<code>if</code>	<code>or</code>	<code>yield</code>

### 2.3.2 予約済みの識別子種 (reserved classes of identifiers)

ある種の (キーワードを除く) 識別子には、特殊な意味があります。これらの識別子種は、先頭や末尾にあるアンダースコア文字のパターンで区別されます:

`_*` `from module import *` で `import` されません。対話インタプリタでは、直前に行われた評価の結果を記憶するために特殊な識別子 `_` が使われます; この識別子は `builtins` モジュール内に記憶されます。対話モードでないとき、`_` に特別な意味はなく、定義されていません。[import 文](#) を参照してください。

---

**注釈:** 名前 `_` は、しばしば国際化 (internationalization) と共に用いられます; この慣習についての詳しい情報は、`gettext` を参照してください。

---

`__*` システムで定義された (system-defined) 名前です。非公式には”dunder” な名前と呼ばれます (訳注: double underscores の略)。これらの名前はインタプリタと (標準ライブラリを含む) 実装上で定義されています。現行のシステムでの名前は **特殊メソッド名** などで話題に挙げられています。Python の将来のバージョンではより多くの名前が定義されることになります。このドキュメントで明記されている用法に従わない、あらゆる `__*` の名前は、いかなる文脈における利用でも、警告無く損害を引き起こすことがあります。

`__*` クラスプライベート (class-private) な名前です。このカテゴリに属する名前は、クラス定義のコンテキスト上で用いられた場合、基底クラスと派生クラスの ”プライベートな” 属性間で名前衝突が起こるのを防ぐために書き直されます。識別子 (*identifier*、または名前 (*name*)) を参照してください。

## 2.4 リテラル

リテラル (literal) とは、いくつかの組み込み型の定数を表記したものです。

### 2.4.1 文字列およびバイト列リテラル

文字列リテラルは以下の字句定義で記述されます:

```
stringliteral ::= [stringprefix](shortstring | longstring)
stringprefix  ::= "r" | "u" | "R" | "U" | "f" | "F"
                | "fr" | "Fr" | "fr" | "FR" | "rf" | "rF" | "Rf" | "RF"
shortstring   ::= "'" shortstringitem* "'" | "'" shortstringitem* "'"
longstring    ::= "'''" longstringitem* "'''" | "'''" longstringitem* "'''"
shortstringitem ::= shortstringchar | stringescapeseq
longstringitem  ::= longstringchar | stringescapeseq
shortstringchar ::= <any source character except "\" or newline or the quote>
longstringchar  ::= <any source character except "\">
stringescapeseq ::= "\" <any source character>
```

```
bytesliteral  ::= bytesprefix(shortbytes | longbytes)
bytesprefix   ::= "b" | "B" | "br" | "Br" | "bR" | "BR" | "rb" | "rB" | "Rb" | "RB"
shortbytes    ::= "'" shortbytesitem* "'" | "'" shortbytesitem* "'"
longbytes     ::= "'''" longbytesitem* "'''" | "'''" longbytesitem* "'''"
shortbytesitem ::= shortbyteschar | bytesescapeseq
longbytesitem  ::= longbyteschar | bytesescapeseq
shortbyteschar ::= <any ASCII character except "\" or newline or the quote>
longbyteschar  ::= <any ASCII character except "\">
bytesescapeseq ::= "\" <any ASCII character>
```

上記の生成規則で示されていない文法的な制限が一つあります。リテラルの *stringprefix* や *bytesprefix* と残りの部分の間に空白を入れてはならないことです。ソースコード文字セット (source character set) はエンコーディング宣言で定義されます。エンコーディング宣言がなければ UTF-8 です。節 [エンコード宣言 \(encoding declaration\)](#) を参照してください。

より平易な説明: これらの型のリテラルは、対応する一重引用符 (') または二重引用符 (") で囲われます。また、対応する三連の一重引用符や二重引用符で囲うこともできます (通常、**三重クオート文字列**: *triple-quoted string* と呼ばれます)。バックスラッシュ (\) 文字で、本来特別な意味を持つ文字、例えば改行文字、バックスラッシュ自身、クオート文字などを、エスケープできます。

バイト列リテラルには、常に 'b' や 'B' が接頭します。これらによって、str 型ではなく bytes 型のインスタンスが作成されます。バイト列リテラルは ASCII 文字のみ含むことができます。128 以上の数値を持つバイトはエスケープして表されなければなりません。

文字列リテラルとバイト列リテラルの両方は、任意で文字 'r' または 'R' をプレフィックスに持つことができます; そのような文字列は *raw strings* と呼ばれ、バックスラッシュをリテラル文字として扱います。その結果、文字列リテラルでは raw 文字列中の '\U' と '\u' のエスケープは特別扱いされません。Python 2.x の raw unicode リテラルが Python 3.x とは異なる振る舞いをするため、'ur' 構文はサポートされません。

バージョン 3.3 で追加: raw バイト列リテラルの 'rb' プレフィックスが 'br' の同義語として追加されました。

バージョン 3.3 で追加: Python 2.x と 3.x 両対応のコードベースのメンテナンスを単純化するために、レガシー unicode リテラル (u'value') のサポートが再び導入されました。詳細は [PEP 414](#) を参照してください。

'f' または 'F' の接頭辞が付いた文字列リテラルはフォーマット済み文字列リテラル (*formatted string literal*) です。詳細については [フォーマット済み文字列リテラル](#) を参照してください。接頭辞の 'f' は 'r' と組み合わせられますが、'b' や 'u' と組み合わせることはできません。つまりフォーマット済みの raw 文字列リテラルは可ですが、フォーマット済みのバイト列リテラルは不可です。

三重クオートリテラル中には、三連のエスケープされないクオート文字でリテラルを終端してしまわないかぎり、エスケープされていない改行やクオートを書くことができます (さらに、それらはそのまま文字列中に残ります)。(ここでいう "クオート" とは、文字列の囲みを開始するときに使った文字を示し、' か " のいずれかです。)

'r' または 'R' 接頭文字がつかないかぎり、文字列またはバイト列リテラル中のエスケープシーケンスは標準 C で使われているのと同様の法則にしたがって解釈されます。以下に Python で認識されるエスケープシーケンスを示します:

エスケープシーケンス	意味	注釈
<code>\newline</code>	バックスラッシュと改行文字が無視されます	
<code>\\</code>	バックスラッシュ ( <code>\</code> )	
<code>\'</code>	一重引用符 ( <code>'</code> )	
<code>\"</code>	二重引用符 ( <code>"</code> )	
<code>\a</code>	ASCII 端末ベル (BEL)	
<code>\b</code>	ASCII バックスペース (BS)	
<code>\f</code>	ASCII フォームフィード (FF)	
<code>\n</code>	ASCII 行送り (LF)	
<code>\r</code>	ASCII 復帰 (CR)	
<code>\t</code>	ASCII 水平タブ (TAB)	
<code>\v</code>	ASCII 垂直タブ (VT)	
<code>\ooo</code>	8 進数値 <i>ooo</i> を持つ文字	(1,3)
<code>\xhh</code>	16 進数値 <i>hh</i> を持つ文字	(2,3)

文字列でのみ認識されるエスケープシーケンスは以下のとおりです:

エスケープシーケンス	意味	注釈
<code>\N{name}</code>	Unicode データベース中で <i>name</i> という名前の文字	(4)
<code>\uxxxx</code>	16-bit の十六進値 <i>xxxx</i> を持つ文字	(5)
<code>\Uxxxxxxxx</code>	32-bit の十六進値 <i>xxxxxxxx</i> を持つ文字	(6)

注釈:

- (1) 標準 C と同じく、最大で 3 桁の 8 進数まで受理します。
- (2) 標準 C とは違い、ちょうど 2 桁の 16 進数しか受理されません。
- (3) バイト列リテラル中では、十六進および八進エスケープは与えられた値のバイトを表します。文字列リテラル中では、エスケープ文字は与えられた値を持つ Unicode 文字を表します。
- (4) バージョン 3.3 で変更: `name aliases`<sup>\*1</sup> に対するサポートが追加されました。
- (5) ちょうど 4 桁の 16 進数しか受理されません。
- (6) あらゆるユニコード文字はこのようにしてエンコードすることができます。正確に 8 文字の 16 進数字が必要です。

標準の C とは違い、認識されなかったエスケープシーケンスはすべて、そのまま文字列中に残ります。すなわち、**バックスラッシュも結果中に残ります**。(この挙動はデバッグの際に便利です: エスケープシーケンスが誤入力されたら、その出力結果が失敗しているのが分かりやすくなります。) 文字列中でのみ認識されるエスケープシーケンスは、バイト列リテラルには、認識されないエスケープシーケンスとして分類されるので注意してください。

<sup>\*1</sup> <http://www.unicode.org/Public/11.0.0/ucd/NameAliases.txt>

バージョン 3.6 で変更: 認識されないエスケープシーケンスには `DeprecationWarning` が出ます。将来どこかのバージョンの Python で、認識されないエスケープシーケンスは `SyntaxError` になるでしょう。

`raw` リテラルでも、引用符はバックスラッシュでエスケープできますが、バックスラッシュ自体も文字列に残ります; 例えば、`r"\"` は有効な文字列リテラルで、バックスラッシュと二重引用符からなる文字列を表します; `r"\` は無効な文字列リテラルです (`raw` リテラルを奇数個連なったバックスラッシュで終わらせることはできません)。具体的には、(バックスラッシュが直後のクオート文字をエスケープしてしまうので) **`raw` 文字列を単一のバックスラッシュで終わらせることはできません** さらに、バックスラッシュの直後に改行がきても、行継続を意味する **のではなく**、リテラルの一部であるそれら二つの文字として解釈されます。

## 2.4.2 文字列リテラルの結合 (concatenation)

文字列やバイト列リテラルは、互いに異なる引用符を使っても (空白文字で区切っても) 複数隣接させることができます。これは各々の文字列を結合するのと同じ意味を持ちます。したがって、`"hello" 'world'` は `"helloworld"` と同じです。この機能を使うと、バックスラッシュを減らしたり、長い文字列を手軽に分離して複数行にまたがらせたり、あるいは部分文字列ごとにコメントを追加することさえできます。例えば:

```
re.compile("[A-Za-z_]"      # letter or underscore
           "[A-Za-z0-9_]*"  # letter, digit or underscore
           )
```

この機能は文法レベルで定義されていますが、スクリプトをコンパイルする際の処理として実現されることに注意してください。実行時に文字列表現を結合したければ、`+` 演算子を使わなければなりません。また、リテラルの結合においては、結合する各要素に異なる引用符形式を使ったり (`raw` 文字列と三重引用符を混ぜることさえできます)、フォーマット済み文字列リテラルと通常の文字列リテラルを結合したりすることもできますので注意してください。

## 2.4.3 フォーマット済み文字列リテラル

バージョン 3.6 で追加.

フォーマット済み文字列リテラル (*formatted string literal*) または *f-string* は、接頭辞 `'f'` または `'F'` の付いた文字列リテラルです。これらの文字列には、波括弧 `{}` で区切られた式である置換フィールドを含めることができます。他の文字列リテラルの場合は内容が常に一定で変わることが無いのに対して、フォーマット済み文字列リテラルは実行時に式として評価されます。

エスケープシーケンスは通常の文字列リテラルと同様にデコードされます (ただしリテラルが `raw` 文字列でもある場合は除きます)。エスケープシーケンスをデコードした後は、文字列の内容は次の文法で解釈されます:

```
f_string      ::= (literal_char | "{" | "}") replacement_field*
replacement_field ::= "{" f_expression ["!" conversion] [":" format_spec] "}"
f_expression   ::= (conditional_expression | "*" or_expr)
                  ("," conditional_expression | "," "*" or_expr)* [","]
```



```

| yield_expression
conversion      ::=  "s" | "r" | "a"
format_spec     ::=  (literal_char | NULL | replacement_field)*
literal_char    ::=  <any code point except "{", "}" or NULL>

```

文字列のうち波括弧の外にある部分については書いてある通りに扱われます。ただし二重の波括弧 '{{' または '}}' は、それぞれに対応する一重の波括弧に置換されます。一重の開き波括弧 '{' は、置換フィールドを開始します。置換フィールドは Python の式で始まり、式の後には感嘆符 '!' に続けて変換フィールドを追記でき、さらにコロン ':' に続けて書式指定子を追記できます。そして置換フィールドは、閉じ波括弧 '}' で終了します。

フォーマット済み文字列リテラル中の式は、丸括弧で囲われた通常の Python の式のように扱われますが、いくつかの例外事項があります。まず、式を空にすることはできません。さらに *lambda* 式は明示的に丸括弧で囲う必要があります。置換フィールド中の式には改行を含めることもできますが (たとえば三重クオート文字列の中で)、コメントを含めることはできません。それぞれの式は、そのフォーマット済み文字列リテラルが現れた文脈において、左から右へ順番に評価されます。

バージョン 3.7 で変更: Python 3.7 より前のバージョンでは、*await* 式および *async for* 句を含む内包表記は、実装に伴う問題の都合により許されていませんでした。

もし変換フィールドが指定されていた場合、式の評価結果はフォーマットの前に変換されます。変換 '!s' は `str()` を、'!r' は `repr()` を、そして '!a' は `ascii()` を呼び出します。

その結果は、続いて `format()` のプロトコルでフォーマットされます。書式指定子は式または変換結果の `__format__()` メソッドに渡されます。書式指定子が省略された場合は、空文字列が渡されます。そしてフォーマットされた結果は、文字列全体の最終的な値に挿入されます。

最上位の書式指定子には、入れ子の置換フィールドを含めることができます。これらの入れ子のフィールドには、自身の変換フィールドと書式指定子を含めることができますが、さらに入れ子になった置換フィールドを含めることはできません。文字列の `.format()` メソッドで使われる書式指定ミニ言語仕様でも同様です。

フォーマット済み文字列リテラルは他の文字列リテラルと結合できますが、置換フィールドを複数のリテラルに分割して書くことはできません。

フォーマット済み文字列リテラルの例をいくつか挙げます:

```

>>> name = "Fred"
>>> f"He said his name is {name!r}."
"He said his name is 'Fred'."
>>> f"He said his name is {repr(name)}." # repr() is equivalent to !r
"He said his name is 'Fred'."
>>> width = 10
>>> precision = 4
>>> value = decimal.Decimal("12.34567")
>>> f"result: {value:{width}.{precision}}" # nested fields
'result:      12.35'
>>> today = datetime(year=2017, month=1, day=27)
>>> f"{today:%B %d, %Y}" # using date format specifier
'January 27, 2017'

```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
>>> number = 1024
>>> f"{number:#0x}" # using integer format specifier
'0x400'
```

通常の文字列リテラルと構文が共通なので（訳註：通常の文字列リテラルにおける引用符の扱いと同様に）、置換フィールド中に、外側のフォーマット済み文字列リテラルで使われている引用符を含めることはできません：

```
f"abc {a["x"]} def" # error: outer string literal ended prematurely
f"abc {a['x']} def" # workaround: use different quoting
```

式の中でバックスラッシュは使用できず、エラーを送出します：

```
f"newline: {ord('\n')}}" # raises SyntaxError
```

バックスラッシュでのエスケープが必要な値を含める必要がある場合は、一時変数を作成してください。

```
>>> newline = ord('\n')
>>> f"newline: {newline}"
'newline: 10'
```

フォーマット済み文字列リテラルは、たとえ式を含んでいなかったとしても、docstring としては使えません。

```
>>> def foo():
...     f"Not a docstring"
...
>>> foo.__doc__ is None
True
```

フォーマット済み文字列リテラルを Python に追加した提案 [PEP 498](#) も参照してください。また関連する文字列フォーマットの仕組みを使っている `str.format()` も参照してください。

## 2.4.4 数値リテラル

数値リテラルには 3 種類あります。整数 (integer)、浮動小数点数 (floating point number)、虚数 (imaginary numbers) です。複素数リテラルは存在しません。（複素数は実数と虚数の和として作れます）。

数値リテラルには符号が含まれていないことに注意してください； `-1` のような句は、実際には単項演算子 (unary operator) `'-'` とリテラル `1` を組み合わせたものです。



## 2.4.5 整数リテラル

整数リテラルは以下の字句定義で記述されます:

```
integer      ::=  decinteger | bininteger | octinteger | hexinteger
decinteger   ::=  nonzerodigit (["_"] digit)* | "0"+ (["_"] "0")*
bininteger   ::=  "0" ("b" | "B") (["_"] bindigit)+
octinteger   ::=  "0" ("o" | "O") (["_"] octdigit)+
hexinteger   ::=  "0" ("x" | "X") (["_"] hexdigit)+
nonzerodigit ::=  "1"... "9"
digit        ::=  "0"... "9"
bindigit     ::=  "0" | "1"
octdigit     ::=  "0"... "7"
hexdigit     ::=  digit | "a"... "f" | "A"... "F"
```

値がメモリ上に収まるかどうかという問題を除けば、整数リテラルには長さの制限がありません。

アンダースコアはリテラルの値を判断するにあたって無視されます。そのためアンダースコアを使って数字をグループ化することで読みやすくなります。アンダースコアは数字と数字の間に 1 つだけ、あるいは 0x のような基数指定の直後に 1 つだけ挿入できます。

なお、非 0 の十進数の先頭には 0 を付けられません。これは、Python がバージョン 3.0 以前に使っていた C 形式の八進リテラルとの曖昧さを回避するためです。

整数リテラルの例をいくつか示します:

7	2147483647	0o177	0b100110111
3	79228162514264337593543950336	0o377	0xdeadbeef
	100_000_000_000	0b_1110_0101	

バージョン 3.6 で変更: グループ化を目的としたリテラル中のアンダースコアが許されるようになりました。

## 2.4.6 浮動小数点数リテラル

浮動小数点数リテラルは以下の字句定義で記述されます:

```
floatnumber  ::=  pointfloat | exponentfloat
pointfloat   ::=  [digitpart] fraction | digitpart "."
exponentfloat ::=  (digitpart | pointfloat) exponent
digitpart    ::=  digit (["_"] digit)*
fraction     ::=  "." digitpart
exponent     ::=  ("e" | "E") ["+" | "-"] digitpart
```

なお、整数部と指数部は常に 10 を基数として解釈されます。例えば、077e010 は正しい表記であり、77e10 と同じ数を表します。浮動小数点数リテラルの取りうる値の範囲は実装に依存します。整数リテラルと同じように、アンダースコアで数字をグループ分けできます。

浮動小数点数リテラルの例をいくつか示します:

```
3.14    10.    .001    1e100    3.14e-10    0e0    3.14_15_93
```

バージョン 3.6 で変更: グループ化を目的としたリテラル中のアンダースコアが許されるようになりました。

## 2.4.7 虚数 (imaginary) リテラル

虚数リテラルは以下のような字句定義で記述されます:

```
imagnumber ::= (floatnumber | digitpart) ("j" | "J")
```

虚数リテラルは、実数部が 0.0 の複素数を表します。複素数は二つ組の浮動小数点型の数値で表され、それぞれの数値は浮動小数点型と同じ定義域の範囲を持ちます。実数部がゼロでない浮動小数点を生成するには、(3+4j) のように虚数リテラルに浮動小数点数を加算します。以下に虚数リテラルの例をいくつか示します:

```
3.14j    10.j    10j    .001j    1e100j    3.14e-10j    3.14_15_93j
```

## 2.5 演算子

以下のトークンは演算子です:

```
+      -      *      **     /      //      %      @
<<     >>     &      |      ^      ~
<      >      <=     >=     ==     !=
```

## 2.6 デリミタ (delimiter)

以下のトークンは文法上のデリミタとして働きます:

```
(      )      [      ]      {      }
,      :      .      ;      @      =      ->
+=     -=     *=     /=     //=     %=     @=
&=     |=     ^=     >>=    <<=     **=
```

ピリオドは浮動小数点数や虚数リテラル中にも置けます。ピリオド三つの列はスライス表記における省略符号 (ellipsis) リテラルとして特別な意味を持ちます。リスト後半の累算代入演算子 (augmented assignment operator) は、字句的にはデリミタとして振舞いますが、演算も行います。

以下の印字可能 ASCII 文字は、他のトークンの一部として特殊な意味を持っていたり、字句解析器にとって重要な意味を持っています:

'	"	#	\
---	---	---	---

以下の印字可能 ASCII 文字は、Python では使われていません。これらの文字が文字列リテラルやコメントの外にある場合、無条件にエラーとなります:

\$	?	`
----	---	---

## 脚注



## データモデル

### 3.1 オブジェクト、値、および型

Python における **オブジェクト** (*object*) とは、データを抽象的に表したものです。Python プログラムにおけるデータは全て、オブジェクトまたはオブジェクト間の関係として表されます。(ある意味では、プログラムコードもまたオブジェクトとして表されます。これはフォン・ノイマン: Von Neumann の ”プログラム記憶方式コンピュータ: stored program computer” のモデルに適合します。)

すべてのオブジェクトは、同一性 (identity)、型、値を持っています。**同一性** は生成されたあとに変更されません。これはオブジェクトのアドレスのようなものだと考えられるかもしれません。`'is'` 演算子は2つのオブジェクトの同一性を比較します。`id()` 関数は同一性を表す整数を返します。

**CPython implementation detail:** CPython では、`id(x)` は `x` が格納されているメモリ上のアドレスを返します。

オブジェクトの型はオブジェクトがサポートする操作 (例: `len()` をサポートするか) と、オブジェクトが取りうる値を決定します。`type()` 関数はオブジェクトの型 (型自体もオブジェクトです) を返します。同一性と同じく、オブジェクトの型 (*type*) も変更不可能です。<sup>\*1</sup>

オブジェクトによっては **値** を変更することが可能です。値を変更できるオブジェクトのことを *mutable* と呼びます。生成後に値を変更できないオブジェクトのことを *immutable* と呼びます。(mutable なオブジェクトへの参照を格納している immutable なコンテナオブジェクトの値は、その格納しているオブジェクトの値が変化した時に変化しますが、コンテナがどのオブジェクトを格納しているのかが変化しないのであれば immutable だと思えることができます。したがって、immutable かどうかは値が変更可能かどうかと完全に一致するわけではありません) オブジェクトが mutable かどうかはその型によって決まります。例えば、数値型、文字列型とタプル型のインスタンスは immutable で、dict や list は mutable です。

オブジェクトを明示的に破壊することはできません; しかし、オブジェクトに到達不能 (unreachable) になると、ガベージコレクション (garbage-collection) によって処理されます。実装では、ごみ収集を遅らせたり、全く行わないようにすることができます --- 到達可能なオブジェクトをごみ収集処理してしまわないかぎり、どう実装するかは実装品質の問題です。

**CPython implementation detail:** 現在の CPython 実装では参照カウント (reference-counting) 方式を使っており、(オプションとして) 循環参照を行っているごみオブジェクトを遅延検出します。この実装ではほ

<sup>\*1</sup> 特定の条件が満たされた場合、オブジェクトの `type` を変更することが **できます**。これは、正しく扱われなかった場合にとても奇妙な動作を引き起こすので、一般的には良い考えではありません。

とんどのオブジェクトを到達不能になると同時に処理することができますが、循環参照を含むごみオブジェクトの収集が確実に行われるよう保証しているわけではありません。循環参照を持つごみオブジェクト収集の制御については、gc モジュールを参照してください。CPython 以外の実装は別の方式を使っており、CPython も将来は別の方式を使うかもしれません。オブジェクトが到達不能になったときに即座に終了処理されることに頼らないでください (ですからファイルは必ず明示的に閉じてください)。

実装のトレース機能やデバッグ機能を使えば、通常は収集されてしまうようなオブジェクトを生存させることがあるので注意してください。また、`'try...except'` 文を使って例外を捕捉できるようにすると、オブジェクトを生存させることがあります。

オブジェクトには、開かれたファイルやウィンドウといった、“外部 (external) の” リソースへの参照を含むものがあります。これらのリソースは、オブジェクトがごみ収集された際に解放されるものと理解されていますが、ごみ収集が行われる保証はないので、こうしたオブジェクトは外部リソースを明示的に解放する方法、大抵は `close()` メソッドも提供しています。こうしたオブジェクトは明示的に `close` するよう強く奨めます。この操作をする際には、`'try...finally'` 文や、`'with'` 文を使うと便利です。

他のオブジェクトに対する参照をもつオブジェクトもあります; これらは **コンテナ (container)** と呼ばれます。コンテナオブジェクトの例として、タプル、リスト、および辞書が挙げられます。オブジェクトへの参照自体がコンテナの値の一部です。ほとんどの場合、コンテナの値というと、コンテナに入っているオブジェクトの値のことを指し、それらオブジェクトのアイデンティティではありません; しかしながら、コンテナの変更可能性について述べる場合、今まさにコンテナに入っているオブジェクトのアイデンティティのことを指します。したがって、(タプルのように) 変更不能なオブジェクトが変更可能なオブジェクトへの参照を含む場合、その値が変化するのは変更可能なオブジェクトが変更された時、ということになります。

型はオブジェクトの動作のほとんど全てに影響します。オブジェクトのアイデンティティが重要かどうかでさえ、ある意味では型に左右されます: 変更不能な型では、新たな値を計算するような操作を行うと、実際には同じ型と値を持った既存のオブジェクトへの参照を返すことがあります; 変更可能なオブジェクトではそのような動作は起こりえません。例えば、`a = 1; b = 1` とすると、`a` と `b` は値 1 を持つ同じオブジェクトを参照するときもあるし、そうでないときもあります。これは実装に依存します。しかし、`c = []; d = []` とすると、`c` と `d` はそれぞれ二つの異なった、互いに一意な、新たに作成された空のリストを参照することが保証されています。(`c = d = []` とすると、`c` と `d` の両方に同じオブジェクトを代入します)

## 3.2 標準型の階層

以下は Python に組み込まれている型のリストです。(実装によって、C、Java、またはその他の言語で書かれた) 拡張モジュールで、その他の型が定義されていることがあります。新たな型 (有理数や、整数を効率的に記憶する配列、など) の追加は、たいてい標準ライブラリを通して提供されますが、将来のバージョンの Python では、型の階層構造にこのような追加がなされるかもしれません。

以下に説明する型のいくつかには、`'特殊属性 (special attribute)'` を列挙した段落があります。これらの属性は実装へのアクセス手段を提供するもので、一般的な用途に利用するためのものではありません。特殊属性の定義は将来変更される可能性があります。

**None** この型には単一の値しかありません。この値を持つオブジェクトはただ一つしか存在しません。このオブジェクトは組み込み名 `None` でアクセスされます。このオブジェクトは、様々な状況で値が存在し

ないことをしめします。例えば、明示的に値を返さない関数は `None` を返します。`None` の真値 (truth value) は偽 (false) です。

**NotImplemented** この型には単一の値しかありません。この値を持つオブジェクトはただ一つしか存在しません。このオブジェクトは組み込み名 `NotImplemented` でアクセスされます。数値演算に関するメソッドや拡張比較 (rich comparison) メソッドは、被演算子が該当する演算を行うための実装をもたない場合、この値を返すべきです。(演算子によっては、インタプリタが関連のある演算を試したり、他の代替操作を行います。) 真値は真 (true) です。

詳細は `implementing-the-arithmetic-operations` を参照してください。

**Ellipsis** この型には単一の値しかありません。この値を持つオブジェクトはただ一つしか存在しません。このオブジェクトはリテラル `...` または組み込み名 `Ellipsis` でアクセスされます。真理値は真 (true) です。

**numbers.Number** 数値リテラルによって作成されたり、算術演算や組み込みの算術関数によって返されるオブジェクトです。数値オブジェクトは変更不能です; 一度値が生成されると、二度と変更されることはありません。Python の数値オブジェクトはいうまでもなく数学で言うところの数値と強く関係していますが、コンピュータ内で数値を表現する際に伴う制限を受けています。

Python は整数、浮動小数点数、複素数の間で区別を行っています:

**numbers.Integral (整数)** 整数型は、整数 (正の数および負の数) を表す数学的集合内における要素を表現する型です。

整数には 2 種類あります:

整数 (`int`)

無制限の範囲の数表現しますが、利用可能な (仮想) メモリサイズの制限のみを受けます。シフト演算やマスク演算のために 2 進数表現を持つと想定されます。負の数は符号ビットが左に無限に延びているような錯覚を与える 2 の補数表現の変型で表されます。

**ブール値 (bool)** 真偽値の `False` と `True` を表します。`False` と `True` を表す 2 つのオブジェクトのみがブール値オブジェクトです。ブール型は整数型の派生型であり、ほとんどの状況でそれぞれ 0 と 1 のように振る舞いますが、例外として文字列に変換されたときはそれぞれ `"False"` および `"True"` という文字列が返されます。

整数表現に関する規則は、負の整数を含むシフト演算やマスク演算において、最も有意義な解釈ができるように意図されています。

**numbers.Real (float) (実数)** この型は計算機レベルの倍精度浮動小数点数を表現します。表現可能な値の範囲やオーバーフローの扱いは計算機のアーキテクチャ (および、C や Java による実装) に従います。Python は単精度浮動小数点数をサポートしません。一般的に単精度浮動小数点数を使う理由はプロセッサとメモリの使用を節約するためと説明されます。しかし、こうした節約は Python でオブジェクトを扱う際のオーバーヘッドに比べれば微々たるものです。また、2 種類の浮動小数点数型を持つことで複雑になる理由はありません。

**numbers.Complex (complex)** この型は、計算機レベルで倍精度とされている浮動小数点を 2 つ一組にして複素数を表現します。浮動小数点について述べたのと同じ性質が当てはまります。複素数 `z`

の実数部および虚数部は、それぞれ読み出し専用属性 `z.real` および `z.imag` で取り出すことができます。

**シーケンス型 (sequence)** この型は、有限の順序集合 (ordered set) を表現します。要素は非負の整数でインデクス化されています。組み込み関数 `len()` を使うと、シーケンスの要素数を返します。シーケンスの長さが  $n$  の場合、インデクスは  $0, 1, \dots, n-1$  からなる集合です。シーケンス  $a$  の要素  $i$  は `a[i]` で選択します。

シーケンスはスライス操作 (slice) もサポートしています: `a[i:j]` とすると、 $i \leq k < j$  であるインデクス  $k$  をもつ全ての要素を選択します。式表現としてスライスを用いた場合、スライスは同じ型をもつ新たなシーケンスを表します。新たなシーケンス内では、インデクス集合が  $0$  から始まるようにインデクスの値を振りなおします。

シーケンスによっては、第三の ”ステップ (step)” パラメタを持つ ”拡張スライス (extended slice)” もサポートしています: `a[i:j:k]` は、 $x = i + n*k$ ,  $n \geq 0$  かつ  $i \leq x < j$  であるようなインデクス  $x$  を持つような  $a$  全ての要素を選択します。

シーケンスは、変更可能なものか、そうでないかで区別されています:

**変更不能なシーケンス (immutable sequence)** 変更不能なシーケンス型のオブジェクトは、一度生成されるとその値を変更することができません。(オブジェクトに他のオブジェクトへの参照が入っている場合、参照されているオブジェクトは変更可能なオブジェクトでもよく、その値は変更される可能性があります; しかし、変更不能なオブジェクトが直接参照しているオブジェクトの集合自体は、変更することができません。)

以下の型は変更不能なシーケンス型です:

**文字列型 (string)** 文字列は Unicode コードポイントを表現する値の配列です。文字列中のどのコードポイントも `U+0000 - U+10FFFF` の範囲で表現されることができます。Python は `char` 型を持ちません。代わりに、文字列中のどのコードポイントも長さ "1" の文字列オブジェクトとして表現することができます。組み込み関数 `ord()` は文字列形式を `0 - 10FFFF` の範囲の整数に変換します。また、組み込み関数 `chr()` は `0 - 10FFFF` の範囲の整数を対応する長さ 1 の文字列に変換します。`str.encode()` はテキストエンコーディングを使うことで `str` を `bytes` に変換するために使うことができます。また、`bytes.decode()` によりその逆が実行することができます。

**タプル型 (tuple)** タプルの要素は任意の Python オブジェクトです。二つ以上の要素からなるタプルは、個々の要素を表現する式をカンマで区切って構成します。単一の要素からなるタプル (単集合 'singleton') を作るには、要素を表現する式の直後にカンマをつけます (単一の式だけではタプルを形成しません。これは、式をグループ化するのに丸括弧を使えるようにしなければならないからです)。要素の全くない丸括弧の対を作ると空のタプルになります。

**bytes** `bytes` オブジェクトは不変な配列です。要素は 8-bit バイトで、 $0 \leq x < 256$  の範囲の整数で表現されます。(b'abc' のような) `bytes` リテラルや組み込みの `bytes()` コンストラクタを使って `bytes` オブジェクトを作成できます。また、`bytes` オブジェクトは `decode()` メソッドを通して文字列にデコードできます。

**変更可能なシーケンス型 (mutable sequence)** 変更可能なシーケンスは、作成した後で変更することが



できます。変更可能なシーケンスでは、添字表記やスライス表記を使って指定された要素に代入を行うことができ、`del` (delete) 文を使って要素を削除することができます。

Python に最初から組み込まれている変更可能なシーケンス型は、今のところ二つです:

**リスト型 (list)** リストの要素は任意の Python オブジェクトにできます。リストは、角括弧の中にカンマで区切られた式を並べて作ります。(長さが 0 や 1 のシーケンスを作るために特殊な場合分けは必要ないことに注意してください。)

**バイト配列** `bytearray` オブジェクトは変更可能な配列です。組み込みの `bytearray()` コンストラクタによって作成されます。変更可能なことを除けば (つまりハッシュ化できない)、`bytearray` は変更不能な `bytes` オブジェクトと同じインターフェースと機能を提供します。

拡張モジュール `array` や、`collections` モジュールには、さらなるミュータブルなシーケンス型の例があります。

**集合型** 集合型は、順序のない、ユニークで不変なオブジェクトの有限集合を表現します。そのため、(配列の) 添字を使ったインデックスアクセスはできません。ただし、イテレートは可能で、組み込み関数 `len()` は集合の要素数を返します。集合型の一般的な使い方は、集合に属しているかの高速なテスト、シーケンスからの重複の排除、共通集合・和集合・差・対称差といった数学的な演算の計算です。

集合の要素には、辞書のキーと同じ普遍性に関するルールが適用されます。数値型は通常の数値比較のルールに従うことに注意してください。もし 2 つの数値の比較結果が同値である (例えば、1 と 1.0) なら、そのうちの 1 つのみを集合に含めることができます。

現在、2 つの組み込み集合型があります:

**集合型** 可変な集合型です。組み込みの `set()` コンストラクタで作成され、後から `add()` などのいくつかのメソッドで更新できます。

**Frozen set 型** 不変な集合型です。組み込みの `frozenset()` コンストラクタによって作成されます。`frozenset` は不変で **ハッシュ可能** なので、別の集合型の要素になったり、辞書のキーにすることができます。

**マッピング型 (mapping)** 任意のインデックス集合でインデックス化された、オブジェクトからなる有限の集合を表現します。添字表記 `a[k]` は、`k` でインデックス指定された要素を `a` から選択します; 選択された要素は式の中で使うことができ、代入や `del` 文の対象にすることができます。組み込み関数 `len()` は、マッピング内の要素数を返します。

Python に最初から組み込まれているマッピング型は、今のところ一つだけです:

**辞書型 (dictionary)** ほぼ任意の値でインデックスされたオブジェクトからなる有限の集合を表します。キー (key) として使えない値の唯一の型は、リストや辞書、そしてオブジェクトの同一性でなく値で比較されるその他の変更可能な型です。これは、辞書型を効率的に実装する上で、キーのハッシュ値が不変である必要があるためです。数値型をキーに使う場合、キー値は通常の数値比較における規則に従います: 二つの値が等しくなる場合 (例えば 1 と 1.0)、互いに同じ辞書のエントリを表すインデックスとして使うことができます。

辞書は挿入の順序を保持します。つまり、キーは辞書に追加された順番に生成されていきます。既存のキーを置き換えても、キーの順序は変わりません。キーを削除したのちに再挿入すると、元の

場所ではなく辞書の最後に追加されます。

辞書は変更可能な型です; 辞書は `{...}` 表記で生成します ([辞書表示](#) を参照してください)。

拡張モジュール `dbm.ndbm`、`dbm.gnu` は、`collections` モジュールのように、別のマッピング型の例を提供しています。

バージョン 3.7 で変更: Python のバージョン 3.6 では、辞書は挿入順序を保持しませんでした。CPython 3.6 では挿入順序は保持されましたが、それは策定された言語の仕様というより、その当時の実装の細部とみなされていました。

**呼び出し可能型 (callable type)** 関数呼び出し操作 ([呼び出し \(call\)](#) 参照) を行うことができる型です:

**ユーザ定義関数 (user-defined function)** ユーザ定義関数オブジェクトは、関数定義を行うことで生成されます ([関数定義](#) 参照)。関数は、仮引数 (formal parameter) リストと同じ数の要素が入った引数リストとともに呼び出されます。

特殊属性:

属性	意味	
<code>__doc__</code>	関数のドキュメンテーション文字列で、ドキュメンテーションがない場合は <code>None</code> になります。サブクラスに継承されません。	書き込み可能
<code>__name__</code>	関数の名前です。	書き込み可能
<code>__qualname__</code>	関数の <i>qualified name</i> です。 バージョン 3.3 で追加。	書き込み可能
<code>__module__</code>	関数が定義されているモジュールの名前です。モジュール名がない場合は <code>None</code> になります。	書き込み可能
<code>__defaults__</code>	デフォルト値を持つ引数に対するデフォルト値が収められたタプルで、デフォルト値を持つ引数がない場合には <code>None</code> になります	書き込み可能
<code>__code__</code>	コンパイルされた関数本体を表現するコードオブジェクトです。	書き込み可能
<code>__globals__</code>	関数のグローバル変数の入った辞書 (への参照) です --- この辞書は、関数が定義されているモジュールのグローバルな名前空間を決定します。	読み出し専用
<code>__dict__</code>	任意の関数属性をサポートするための名前空間が収められています。	書き込み可能
<code>__closure__</code>	<code>None</code> または関数の個々の自由変数 (引数以外の変数) に対して値を束縛しているセル (cell) 群からなるタプルになります。 <code>cell_contents</code> 属性についての情報は下を参照してください。	読み出し専用
<code>__annotations__</code>	パラメータの注釈が入った辞書です。辞書のキーはパラメータ名で、返り値の注釈がある場合は、 <code>'return'</code> がそのキーとなります。	書き込み可能
<code>__kwdefaults__</code>	キーワード専用パラメータのデフォルト値を含む辞書です。	書き込み可能

「書き込み可能」とラベルされている属性のほとんどは、代入された値の型をチェックします。

関数オブジェクトはまた、任意の属性を設定したり取得したりできます。この機能は、例えば関数にメタデータを付与したい場合などに使えます。関数の `get` や `set` には、通常のドット表記を使います。現在の実装では、**ユーザ定義の関数でのみ属性をサポートしているので注意して下さい。組み込み関数の属性は将来サポートする予定です。**

セルオブジェクトは属性 `cell_contents` を持っています。これはセルの値を設定するのに加えて、セルの値を得るのにも使えます。

関数定義に関するその他の情報は、関数のコードオブジェクトから得られます; 後述の内部型 (internal type) に関する説明を参照してください。

**インスタンスメソッド** インスタンスメソッドオブジェクトは、クラス、クラスインスタンスと任意の呼び出し可能オブジェクト (通常はユーザ定義関数) を結びつけます。

読み出し専用の特殊属性: `__self__` はクラスインスタンスオブジェクトで、`__func__` は関数オブジェクトです; `__doc__` はメソッドのドキュメンテーション文字列 (`__func__.__doc__` と同じ) です; `__name__` はメソッドの名前 (`__func__.__name__` と同じ) です; `__module__` はメソッドが定義されたモジュールの名前か、モジュール名がない場合は `None` になります。

メソッドもまた、根底にある関数オブジェクトの任意の関数属性に (値の設定はできませんが) アクセスできます。

クラスの属性を (場合によってはそのクラスのインスタンスを介して) 取得するとき、その属性がユーザ定義の関数オブジェクトまたはクラスメソッドオブジェクトであれば、ユーザ定義メソッドオブジェクトが生成されることがあります。

クラスからインスタンスを経由してユーザ定義関数オブジェクトを取得することによってインスタンスメソッドオブジェクトが生成されたとき、`__self__` 属性はそのインスタンスで、このメソッドオブジェクトは束縛されている (bound) といいます。新しいメソッドの `__func__` 属性はもとの関数オブジェクトです。

クラスやインスタンスから他のメソッドオブジェクトを取得することによってユーザ定義メソッドオブジェクトが生成されたとき、その動作は関数オブジェクトの場合と同様ですが、新しいインスタンスの `__func__` 属性はもとのメソッドオブジェクトではなく、その `__func__` 属性です。

クラスやインスタンスからクラスメソッドオブジェクトを取得することによってインスタンスメソッドオブジェクトが生成されたとき、`__self__` 属性はクラスそのもので、`__func__` 属性はクラスメソッドの根底にある関数オブジェクトです。

インスタンスメソッドオブジェクトが呼び出される際、根底にある関数 (`__func__`) が呼び出されます。このとき、クラスインスタンス (`__self__`) が引数リストの先頭に挿入されます。例えば、`C` を関数 `f()` の定義を含むクラス、`x` を `C` のインスタンスとすると、`x.f(1)` の呼び出しは `C.f(x, 1)` の呼び出しと同じです。

クラスメソッドオブジェクトからインスタンスメソッドオブジェクトが導出される際、`__self__` に記憶されている "クラスインスタンス" は実際はクラスそのものなので、`x.f(1)` や `C.f(1)` の呼び出しは、根底にある関数を `f` として `f(C,1)` の呼び出しと等価です。

なお、関数オブジェクトからインスタンスメソッドオブジェクトへの変換は、インスタンスから属性が取り出されるたびに行われます。場合によっては、属性をローカル変数に代入しておき、そのローカル変数を呼び出すようにするのが効果的な最適化になります。また、上記の変換はユーザ定義関数に対してのみ行われます; その他の呼び出し可能オブジェクト (および呼び出し可能でない全てのオブジェクト) は、変換されずに取り出されます。それから、クラスインスタンスの属性になっているユーザ定義関数は、束縛メソッドに変換されません; 変換されるのは、関数がクラスの属性である場合 **だけ** です。

**ジェネレータ関数** (generator function) `yield` 文 (`yield` 文の節を参照) を使う関数もしくはメソッドは **ジェネレータ関数** と呼ばれます。そのような関数が呼び出されたときは常に、関数の本体を実行するのに使えるイテレータオブジェクトを返します: イテレータの `iterator.__next__()` メソッドを呼び出すと、`yield` 文を使って値が提供されるまで関数を実行します。関数の `return` 文を実行するか終端に達したときは、`StopIteration` 例外が送出され、イテレータが返すべき値の最後まで到達しています。

**コルーチン関数 (coroutine function)** `async def` を使用して定義された関数やメソッドを **コルーチン関数 (coroutine function)** と呼びます。呼び出された時、そのような関数は `coroutine` オブジェクトを返します。コルーチン関数は `async with` や `async for` 文だけでなく `await` 式を持つことが出来ます。**コルーチンオブジェクト** を参照してください。

**非同期ジェネレータ関数 (asynchronous generator function)** `async def` を使って定義され、`yield` 文を使用している関数やメソッドを *asynchronous generator function* と呼びます。そのような関数は、呼び出されたとき、非同期イテレータオブジェクトを返します。このオブジェクトは `async for` 文で関数の本体を実行するのに使えます。

非同期イテレータの `aiterator.__anext__()` メソッドを呼び出すと、他の処理が待たされているときに、`yield` 式を使い値を提供するところまで処理を進める *awaitable* を返します。その関数が空の `return` 文を実行する、もしくは処理の終わりに到達したときは、`StopAsyncIteration` 例外が送出され、非同期イテレータは出力すべき値の最後に到達したことになります。

**組み込み関数 (built-in function)** 組み込み関数オブジェクトは C 関数へのラッパーです。組み込み関数の例は `len()` や `math.sin()` (`math` は標準の組み込みモジュール) です。引数の数や型は C 関数で決定されています。読み出し専用の特殊属性: `__doc__` は関数のドキュメンテーション文字列です。ドキュメンテーションがない場合は `None` になります; `__name__` は関数の名前です; `__self__` は `None` に設定されています (組み込みメソッドの節も参照してください); `__module__` は、関数が定義されているモジュールの名前です。モジュール名がない場合は `None` になります。

**組み込みメソッド (built-in method)** 実際には組み込み関数を別の形で隠蔽したもので、こちらの場合には C 関数に渡される何らかのオブジェクトを非明示的な外部引数として持っています。組み込みメソッドの例は、`alist` をリストオブジェクトとしたときの `alist.append()` です。この場合には、読み出し専用の属性 `__self__` は `alist` で表されるオブジェクトになります。

**クラス** クラスは呼び出し可能です。そのオブジェクトは通常、そのクラスの新たなインスタンスのファクトリとして振舞いますが、`__new__()` をオーバーライドして、バリエーションを持たせることもできます。呼び出しに使われた引数は、`__new__()` と、典型的な場合では `__init__()` に渡され、新たなインスタンスの初期化に使われます。

**クラスのインスタンス** 任意のクラスのインスタンスは、クラスで `__call__()` メソッドを定義することで呼び出し可能になります。

**モジュール** モジュールは Python コードの基礎的な構成単位で、`import` 文あるいは `importlib.import_module()` や組み込みの `__import__()` のような関数を呼び出すことで起動される *import system* によって作成されます。モジュールオブジェクトは、辞書オブジェクト (これは、モジュール内で定義された関数の `__globals__` 属性から参照される辞書です) で実装された名前空間を持っています。属性の参照は、この辞書の検索に翻訳されます。例えば、`m.x` は `m.__dict__["x"]` と等価です。モジュールオブジェクトは、モジュールの初期化に使われるコードオブジェクトを含んでいません (初期化が終わればもう必要ないからです)。

属性の代入を行うと、モジュールの名前空間辞書の内容を更新します。例えば、`m.x = 1` は `m.__dict__["x"] = 1` と同じです。

定義済みの (書き込み可能な) 属性: `__name__` はモジュールの名前です; `__doc__` は関数のドキュメンテーション文字列です。ドキュメンテーションがない場合は `None` になります; `__annotations__`



(オプション) はモジュールの本体を実行しているときに収集した **変数アノテーション** が入った辞書です; モジュールがファイルからロードされた場合、`__file__` はロードされたモジュールファイルのパス名です。インタプリタに静的にリンクされている C モジュールのような特定の種類のモジュールでは、`__file__` 属性は存在しないかもしれません; 共有ライブラリから動的にロードされた拡張モジュールの場合、この属性は 共有ライブラリファイルのパス名になります。

読み出し専用の特殊属性: `__dict__` はモジュールの名前空間で、辞書オブジェクトです。

**CPython implementation detail:** CPython がモジュール辞書を削除する方法により、モジュール辞書が生きた参照を持っていたとしてもその辞書はモジュールがスコープから外れた時に削除されます。これを避けるには、辞書をコピーするか、辞書を直接使っている間モジュールを保持してください。

**カスタムクラス型** カスタムクラス型は通常、クラス定義 (**クラス定義** 参照) で生成されます。クラスは辞書オブジェクトで実装された名前空間を持っています。クラス属性の参照は、この辞書に対する探索 (lookup) に翻訳されます。例えば、`C.x` は `C.__dict__["x"]` に翻訳されます (ただし、属性参照の意味を変えられる幾つかのフックがあります)。属性がこの探索で見つからないとき、その基底クラスで探索が続けられます。基底クラスのこの探索は、C3 メソッド解決順序 (MRO=method resolution order) を利用していて、複数の継承経路が共通の祖先につながる「ダイヤモンド」継承構造があっても正しく動作します。C3 MRO についてのより詳細な情報は、2.3 リリースに付属するドキュメント <https://www.python.org/download/releases/2.3/mro/> にあります。

クラス (C とします) 属性参照がクラスメソッドオブジェクトを返そうとするときには、そのオブジェクトは `__self__` 属性が C であるようなインスタンスメソッドオブジェクトに変換されます。静的メソッドオブジェクトを返そうとするときには、静的メソッドオブジェクトでラップされたオブジェクトに変換されます。**デスクリプタ (descriptor) の実装** 節を参照すると、また別の理由でクラスから取り出した属性と実際に `__dict__` に保存されているものが異なることがあります。

クラス属性を代入すると、そのクラスの辞書だけが更新され、基底クラスの辞書は更新しません。

クラスオブジェクトを呼び出す (上記を参照) と、クラスインスタンスを生成します (下記を参照)。

特殊属性: `__name__` はクラス名です; `__module__` はクラスが定義されたモジュール名です; `__dict__` はクラスが持つ名前空間が入った辞書です; `__bases__` は基底クラスからなるタプルで、基底クラスのリストに表れる順序で並んでいます; `__doc__` はクラスのドキュメント文字列で、未定義の場合は `None` です; `__annotations__` (オプション) はクラスの本体を実行しているときに収集した **変数アノテーション** が入った辞書です。

**クラスインスタンス (class instance)** クラスインスタンスは、クラスオブジェクト (上記参照) を呼び出して生成します。クラスインスタンスは辞書で実装された名前空間を持っており、属性参照の時にはまずこの辞書が探索されます。ここで属性が見つからず、インスタンスのクラスにその名前の属性があるときは、続けてクラス属性を検索します。見つかったクラス属性がユーザ定義関数オブジェクトだった場合、クラスインスタンスを `__self__` 属性とするインスタンスメソッドオブジェクトに変換します。静的メソッドオブジェクトやクラスメソッドオブジェクトも同様に変換されます; 上記の "クラス" を参照してください。**デスクリプタ (descriptor) の実装** 節を参照すると、また別の理由でインスタンスを通してクラスから取り出した属性と実際に `__dict__` に保存されているものが異なることがあります。クラス属性が見つからず、かつオブジェクトのクラスが `__getattr__()` メソッドを持っている場合は、探索の義務を果たすためにこのメソッドが呼び出されます。

属性の代入や削除を行うと、インスタンスの辞書を更新しますが、クラスの辞書を更新することはありません。クラスで `__setattr__()` や `__delattr__()` メソッドが定義されている場合、直接インスタンスの辞書を更新する代わりにこれらのメソッドが呼び出されます。

クラスインスタンスは、ある特定の名前のメソッドを持っている場合、数値型やシーケンス型、あるいはマップ型のように振舞うことができます。[特殊メソッド名](#) を参照してください。

特殊属性: `__dict__` は属性の辞書です; `__class__` はインスタンスのクラスです。

**I/O オブジェクト (ファイルオブジェクトの別名)** *file object* は開かれたファイルを表します。ファイルオブジェクトを作るための様々なショートカットがあります: `open()` 組み込み関数、`os.popen()`、`os.fdopen()`、ソケットオブジェクトの `makefile()` メソッド (あるいは拡張モジュールから提供される他の関数やメソッド)。

オブジェクト `sys.stdin`、`sys.stdout` および `sys.stderr` は、インタプリタの標準入力、標準出力、および標準エラー出力ストリームに対応するファイルオブジェクトに初期化されます。これらはすべてテキストモードで開かれ、`io.TextIOBase` 抽象クラスによって定義されたインタフェースに従います。

**内部型 (internal type)** インタプリタが内部的に使っているいくつかの型は、ユーザに公開されています。これらの定義は将来のインタプリタのバージョンでは変更される可能性があります、ここでは記述の完全性のために触れておきます。

**コードオブジェクト** コードオブジェクトは *バイトコンパイルされた (byte-compiled)* 実行可能な Python コード、別名 **バイトコード** を表現します。コードオブジェクトと関数オブジェクトの違いは、関数オブジェクトが関数のグローバル変数 (関数を定義しているモジュールのグローバル) に対して明示的な参照を持っているのに対し、コードオブジェクトにはコンテキストがないということです; また、関数オブジェクトではデフォルト引数値を記憶できますが、コードオブジェクトではできません (実行時に計算される値を表現するため)。関数オブジェクトと違い、コードオブジェクトは変更不可能で、変更可能なオブジェクトへの参照を (直接、間接に関わらず) 含みません。

Special read-only attributes: `co_name` gives the function name; `co_argcount` is the number of positional arguments (including arguments with default values); `co_nlocals` is the number of local variables used by the function (including arguments); `co_varnames` is a tuple containing the names of the local variables (starting with the argument names); `co_cellvars` is a tuple containing the names of local variables that are referenced by nested functions; `co_freevars` is a tuple containing the names of free variables; `co_code` is a string representing the sequence of bytecode instructions; `co_consts` is a tuple containing the literals used by the bytecode; `co_names` is a tuple containing the names used by the bytecode; `co_filename` is the filename from which the code was compiled; `co_firstlineno` is the first line number of the function; `co_lnotab` is a string encoding the mapping from bytecode offsets to line numbers (for details see the source code of the interpreter); `co_stacksize` is the required stack size; `co_flags` is an integer encoding a number of flags for the interpreter.

以下のフラグビットが `co_flags` で定義されています: 0x04 ビットは、関数が `*arguments` 構文を使って任意の数の位置引数を受理できる場合に立てられます; 0x08 ビットは、関数が `**keywords` 構文を使ってキーワード引数を受理できる場合に立てられます; 0x20 ビットは、関数がジェネレータである場合に立てられます。

将来機能 (future feature) 宣言 (`from __future__ import division`) もまた、`co_flags` のビットを立てることで、コードオブジェクトが特定の機能を有効にしてコンパイルされていることを示します: `0x2000` ビットは、関数が将来機能を有効にしてコンパイルされている場合に立てられます; 以前のバージョンの Python では、`0x10` および `0x1000` ビットが使われていました。

`co_flags` のその他のビットは将来に内部的に利用するために予約されています。

コードオブジェクトが関数を表現している場合、`co_consts` の最初の要素は関数のドキュメンテーション文字列になります。ドキュメンテーション文字列が定義されていない場合には `None` になります。

**フレーム (frame) オブジェクト** フレームオブジェクトは実行フレーム (execution frame) を表します。実行フレームはトレースバックオブジェクト (下記参照) 内に出現し、登録されたトレース関数に渡されます。

読み出し専用の特殊属性: `f_back` は直前のスタックフレーム (呼び出し側の方向) で、それがスタックフレームの最下段なら `None` です; `f_code` はそのフレームで実行されているコードオブジェクトです; `f_locals` はローカル変数の探索に使われる辞書です; `f_globals` はグローバル変数に使われます; `f_builtins` は組み込みの (Python 固有の) 名前に使われます; `f_lasti` は厳密な命令コード (コードオブジェクトのバイトコード文字列へのインデックス) です。

特別な書き込み可能な属性: `f_trace` は `None` でない場合は、コードの実行中に様々なイベントで呼び出される関数です (デバッガが利用します)。通常は、ソースの新しい行ごとにイベントが発行されますが、`f_trace_lines` を `False` に設定することでイベントの発行を無効化できます。

実装は `f_trace_opcodes` を `True` に設定して、命令コードごとのイベントの要求を許可している **かもしれません**。これは、トレース関数によって送出された例外がトレースされている関数に漏れ出た場合、未定義なインタープリタの振る舞いにつながるかもしれないことに注意してください。

`f_lineno` はフレーム中における現在の行番号です --- トレース関数 (trace function) 側でこの値に書き込みを行うと、指定した行にジャンプします (最下段の実行フレームにいるときのみ)。デバッガでは、`f_lineno` を書き込むことで、ジャンプ命令 (Set Next Statement 命令とも) を実装できます。

フレームオブジェクトはメソッドを一つサポートします:

`frame.clear()`

このメソッドはフレームが保持しているローカル変数への参照を全て削除します。また、フレームがジェネレータに属していた場合は、ジェネレータにも終了処理が行われます。これによってフレームオブジェクトを含んだ循環参照が解消されるようになります (例えば、例外を捕捉し、後で使うためにトレースバックを保存する場合)。

フレームが現在実行中の場合 `RuntimeError` が送出されます。

バージョン 3.4 で追加。

**トレースバック (traceback) オブジェクト** トレースバックオブジェクトは例外のスタックトレースを表現します。トレースバックオブジェクトは例外が起きたときに暗黙的に作成されたり、`types.TracebackType` を呼び出して明示的にも作成されたりします。



暗黙的に作成されたトレースバックでは、例外ハンドラの検索が実行スタックを戻っていく際、戻ったレベル毎に、トレースバックオブジェクトが現在のトレースバックの前に挿入されます。例外ハンドラに入ると、スタックトレースをプログラム側で利用できるようになります。(try 文を参照。)トレースバックは、`sys.exc_info()` が返すタプルの三番目の要素や、捕捉した例外の `__traceback__` 属性として得られます。

プログラムに適切なハンドラがないとき、スタックトレースは(うまく書式化されて)標準エラーストリームに書き出されます; インタプリタが対話的に実行されている場合、`sys.last_traceback` として得ることもできます。

明示的に作成されたトレースバックでは、`tb_next` 属性がリンクされスタックトレース全体を形成する方法の決定は、トレースバックの作成者に任されます。

読み出し専用の特特殊属性: `tb_frame` は現在のレベルにおける実行フレームを指します; `tb_lineno` は例外の発生した行番号です; `tb_lasti` は厳密な命令コードです。トレースバック内の行番号や最後に実行された命令は、try 文内で例外が発生し、かつ対応する `except` 節や `finally` 節がない場合には、フレームオブジェクト内の行番号とは異なるかもしれません。

書き込み可能な特殊属性: `tb_next` はスタックトレースの次のレベル (例外が発生したフレームの方向) か、あるいは次のレベルが無い場合は `None` です。

バージョン 3.7 で変更: トレースバックオブジェクトは Python コードから明示的にインスタンス化できるようになり、既存のインスタンスの `tb_next` 属性は更新できるようになりました。

**スライス (slice) オブジェクト** スライスオブジェクトは、`__getitem__()` メソッドのためのスライスを表すのに使われます。スライスオブジェクトは組み込みの `slice()` 関数でも生成されます。

読み出し専用の特特殊属性: `start` は下限です; `stop` は上限です; `step` はステップの値です; それぞれ省略された場合は `None` となっています。これらの属性は任意の型を持てます。

スライスオブジェクトはメソッドを一つサポートします:

`slice.indices(self, length)`

このメソッドは単一の整数引数 `length` を取り、スライスオブジェクトが `length` 要素のシーケンスに適用されたときに表現する、スライスに関する情報を計算します。このメソッドは3つの整数からなるタプルを返します; それぞれ `start` および `stop` のインデックスと、`step` すなわちスライスのまたぎ幅です。インデックス値がないか、範囲外の値であれば、通常のスライスと変わらないやりかたで扱われます。

**静的メソッド (static method) オブジェクト** 静的メソッドは、上で説明したような関数オブジェクトからメソッドオブジェクトへの変換を阻止するための方法を提供します。静的メソッドオブジェクトは他の何らかのオブジェクト、通常はユーザ定義メソッドオブジェクトを包むラップです。静的メソッドをクラスやクラスインスタンスから取得すると、実際に返されるオブジェクトはラップされたオブジェクトになり、それ以上は変換の対象にはなりません。静的メソッドオブジェクトは通常呼び出し可能なオブジェクトをラップしますが、静的オブジェクト自体は呼び出すことができません。静的オブジェクトは組み込みコンストラクタ `staticmethod()` で生成されます。

**クラスメソッドオブジェクト** クラスメソッドオブジェクトは、静的メソッドオブジェクトに似て、別のオブジェクトを包むラップであり、そのオブジェクトをクラスやクラスインスタンスから取り出

す方法を代替します。このようにして取得したクラスメソッドオブジェクトの動作については、上の ” ユーザ定義メソッド (user-defined method)” で説明されています。クラスメソッドオブジェクトは組み込みのコンストラクタ `classmethod()` で生成されます。

## 3.3 特殊メソッド名

クラスは、特殊な名前のメソッドを定義して、特殊な構文 (算術演算や添え字表記、スライス表記など) による特定の演算を実装できます。これは、Python の演算子オーバーロード (*operator overloading*) へのアプローチです。これにより、クラスは言語の演算子に対する独自の振る舞いを定義できます。例えば、あるクラスが `__getitem__()` という名前のメソッドを定義しており、`x` がこのクラスのインスタンスであるとする、`x[i]` は `type(x).__getitem__(x, i)` とほぼ等価です。特に注釈のない限り、適切なメソッドが定義されていないとき、このような演算を試みると例外 (たいていは `AttributeError` か `TypeError`) が送出されます。

特殊メソッドに `None` を設定することは、それに対応する演算が利用できないことを意味します。例えば、クラスの `__iter__()` を `None` に設定した場合、そのクラスはイテラブルにはならず、そのインスタンスに対し `iter()` を呼び出すと (`__getitem__()` に処理が戻されずに) `TypeError` を送出します。<sup>\*2</sup>

組み込み型をエミュレートするクラスを実装するときは、模範とされるオブジェクトにとって意味がある範囲に実装をとどめるのが重要です。例えば、あるシーケンスは個々の要素の取得はきちんと動くかもしれませんが、スライスの展開が意味をなさないかもしれません。(W3C のドキュメントオブジェクトモデルにある `NodeList` インターフェースがその一例です。)

### 3.3.1 基本的なカスタマイズ

`object.__new__(cls[, ...])`

クラス `cls` の新しいインスタンスを作るために呼び出されます。`__new__()` は静的メソッドで (このメソッドは特別扱いされているので、明示的に静的メソッドと宣言する必要はありません)、インスタンスを生成するよう要求されているクラスを第一引数にとります。残りの引数はオブジェクトのコンストラクタの式 (クラスの呼び出し文) に渡されます。`__new__()` の戻り値は新しいオブジェクトのインスタンス (通常は `cls` のインスタンス) でなければなりません。

典型的な実装では、クラスの新たなインスタンスを生成するときには `super().__new__(cls[, ...])` に適切な引数を指定してスーパークラスの `__new__()` メソッドを呼び出し、新たに生成されたインスタンスに必要な変更を加えてから返します。

`__new__()` が `cls` のインスタンスを返した場合、`__init__(self[, ...])` のようにしてインスタンスの `__init__()` が呼び出されます。このとき、`self` は新たに生成されたインスタンスで、残りの引数は `__new__()` に渡された引数と同じになります。

`__new__()` が `cls` のインスタンスを返さない場合、インスタンスの `__init__()` メソッドは呼び出されません。

<sup>\*2</sup> `__hash__()`、`__iter__()`、`__reversed__()`、`__contains__()` メソッドはこのような特別な扱われ方をします; 他の特殊メソッドも `TypeError` を送出するかもしれませんが、これは `None` が呼び出し可能でないという振る舞いに基づいた動作です。

`__new__()` の主な目的は、変更不能な型 (int, str, tuple など) のサブクラスでインスタンス生成をカスタマイズすることにあります。また、クラス生成をカスタマイズするために、カスタムのメタクラスでよくオーバーライドされます。

`object.__init__(self[, ...])`

インスタンスが (`__new__()` によって) 生成された後、それが呼び出し元に返される前に呼び出されます。引数はクラスのコンストラクタ式に渡したものです。基底クラスとその派生クラスがともに `__init__()` メソッドを持つ場合、派生クラスの `__init__()` メソッドは基底クラスの `__init__()` メソッドを明示的に呼び出して、インスタンスの基底クラス部分が適切に初期化されること保証しなければなりません。例えば、`super().__init__([args...])`。

`__new__()` と `__init__()` は連携してオブジェクトを構成する (`__new__()` が作成し、`__init__()` がそれをカスタマイズする) ので、`__init__()` から非 None 値を返してはいけません; そうしてしまうと、実行時に `TypeError` が送出されてしまいます。

`object.__del__(self)`

インスタンスが破棄されるときに呼び出されます。これはファイナライザや (適切ではありませんが) デストラクタとも呼ばれます。基底クラスが `__del__()` メソッドを持っている場合は、派生クラスの `__del__()` メソッドは何であれ、基底クラスの `__del__()` メソッドを明示的に呼び出して、インスタンスの基底クラス部分をきちんと確実に削除しなければなりません。

`__del__()` メソッドが破棄しようとしているインスタンスへの新しい参照を作り、破棄を送らせることは (推奨されないものの) 可能です。これはオブジェクトの **復活** と呼ばれます。復活したオブジェクトが再度破棄される直前に `__del__()` が呼び出されるかどうかは実装依存です; 現在の *CPython* の実装では最初の一回しか呼び出されません。

インタプリタが終了したときに、残存しているオブジェクトの `__del__()` メソッドが呼び出される保証はありません。

---

**注釈:** `del x` は直接 `x.__del__()` を呼び出しません --- 前者は `x` の参照カウントを 1 つ減らし、後者は `x` の参照カウントが 0 まで落ちたときのみ呼び出されます。

---

**CPython implementation detail:** It is possible for a reference cycle to prevent the reference count of an object from going to zero. In this case, the cycle will be later detected and deleted by the *cyclic garbage collector*. A common cause of reference cycles is when an exception has been caught in a local variable. The frame's locals then reference the exception, which references its own traceback, which references the locals of all frames caught in the traceback.

**参考:**

gc モジュールのドキュメント。

**警告:** メソッド `__del__()` は不安定な状況で呼び出されるため、実行中に発生した例外は無視され、代わりに `sys.stderr` に警告が表示されます。特に:

- `__del__()` は、任意のコードが実行されているときに、任意のスレッドから呼び出せます。`__del__()` で、ロックを取ったり、ブロックするリソースを呼び出したりする必要がある場合、`__del__()` の実行により中断されたコードにより、そのリソースが既に取得されていて、デッドロックが起きるかもしれません。
- `__del__()` は、インタプリタのシャットダウン中に実行できます。従って、(他のモジュールも含めた) アクセスする必要があるグローバル変数はすでに削除されているか、`None` に設定されているかもしれません。Python は、単一のアンダースコアで始まる名前のグローバルオブジェクトは、他のグローバル変数が削除される前にモジュールから削除されることを保証します; そのようなグローバル変数への他からの参照が存在しない場合、`__del__()` メソッドが呼ばれた時点で、インポートされたモジュールがまだ利用可能であることを保証するのに役立つかもしれません。

### `object.__repr__(self)`

`repr()` 組み込み関数によって呼び出され、オブジェクトを表す「公式の (official)」文字列を計算します。可能なら、これは (適切な環境が与えられれば) 同じ値のオブジェクトを再生成するのに使える、有効な Python 式のようなものであるべきです。できないなら、`<...some useful description...>` 形式の文字列が返されるべきです。戻り値は文字列オブジェクトでなければなりません。クラスが `__repr__()` を定義していて `__str__()` は定義していなければ、そのクラスのインスタンスの「非公式の (informal)」文字列表現が要求されたときにも `__repr__()` が使われます。

この関数はデバッグの際によく用いられるので、たくさんの情報を含み、あいまいでないような表記にすることが重要です。

### `object.__str__(self)`

オブジェクトの「非公式の (informal)」あるいは表示に適した文字列表現を計算するために、`str(object)` と組み込み関数 `format()`, `print()` によって呼ばれます。戻り値は string オブジェクトでなければなりません。

`__str__()` が有効な Python 表現を返すことが期待されないという点で、このメソッドは `object.__repr__()` とは異なります: より便利な、または簡潔な表現を使用することができます。

組み込み型 `object` によって定義されたデフォルト実装は、`object.__repr__()` を呼び出します。

### `object.__bytes__(self)`

`bytes` によって呼び出され、オブジェクトのバイト文字列表現を計算します。これは `bytes` オブジェクトを返すべきです。

### `object.__format__(self, format_spec)`

`format()` 組み込み関数、さらには **フォーマット済み文字列リテラル** の評価、`str.format()` メソッドによって呼び出され、オブジェクトの "フォーマット化された (formatted)" 文字列表現を作ります。`format_spec` 引数は、必要なフォーマット化オプションの記述を含む文字列です。`format_spec` 引数の解釈は、`__format__()` を実装する型によりますが、ほとんどのクラスは組み込み型のいずれかにフォーマット化を委譲したり、同じようなフォーマット化オプション構文を使います。

標準のフォーマット構文の解説は、`formatspec` を参照してください。

戻り値は文字列オブジェクトでなければなりません。

バージョン 3.4 で変更: 空でない文字列が渡された場合 `object` 自身の `__format__` メソッドは `TypeError` を送出します。

バージョン 3.7 で変更: `object.__format__(x, '')` は `format(str(self), '')` ではなく `str(x)` と等価になりました。

`object.__lt__(self, other)`

`object.__le__(self, other)`

`object.__eq__(self, other)`

`object.__ne__(self, other)`

`object.__gt__(self, other)`

`object.__ge__(self, other)`

これらはいわゆる ” 拡張比較 (rich comparison) ” メソッドです。演算子シンボルとメソッド名の対応は以下の通りです: `x<y` は `x.__lt__(y)` を呼び出します; `x<=y` は `x.__le__(y)` を呼び出します; `x==y` は `x.__eq__(y)` を呼び出します; `x!=y` は `x.__ne__(y)` を呼び出します; `x>y` は `x.__gt__(y)` を呼び出します; `x>=y` は `x.__ge__(y)` を呼び出します。

拡張比較メソッドは与えられた引数のペアに対する演算を実装していないときに、シングルトン `NotImplemented` を返すかもしれません。慣例として、正常に比較が行われたときには `False` か `True` を返します。しかし、これらのメソッドは任意の値を返すことができるので、比較演算子がブール値のコンテキスト (たとえば `if` 文の条件部分) で使われた場合、Python はその値に対して `bool()` を呼び出して結果の真偽を判断します。

デフォルトでは `__ne__()` は `NotImplemented` でない限り `__eq__()` に委譲して結果を反転させます。比較演算の間には他に暗黙の関係はありません。例えば `(x<y or x==y)` が真であることは暗黙的に `x<=y` ではありません。元となる一つの演算から自動的に順序の演算を生成するには `functools.total_ordering()` を参照してください。

カスタムの比較演算をサポートしていて、辞書のキーに使うことができる **ハッシュ可能** オブジェクトを作るときの重要な注意点について、`__hash__()` のドキュメント内に書かれているので参照してください。

これらのメソッドには (左引数が演算をサポートしないが、右引数はサポートする場合に用いられるような) 引数を入れ替えたバージョンは存在しません。むしろ、`__lt__()` と `__gt__()` は互いの反射、`__le__()` と `__ge__()` は互いの反射、および `__eq__()` と `__ne__()` はそれら自身の反射です。被演算子が異なる型で右の被演算子の型が左の被演算子の直接的または間接的サブクラスの場合、右被演算子の反射されたメソッドが優先されます。そうでない場合左の被演算子のメソッドが優先されます。仮想サブクラス化は考慮されません。

`object.__hash__(self)`

組み込みの `hash()` 関数や、`set`、`frozenset`、`dict` のようなハッシュを使ったコレクション型の要素に対する操作から呼び出されます。`__hash__()` は整数を返さなければなりません。このメソッドに必要な性質は、比較結果が等しいオブジェクトは同じハッシュ値を持つということです; オブジェクトを比較するときでも利用される要素をタプルに詰めてハッシュ値を計算することで、それぞれの要素のハッシュ値を混合することをおすすめします。



```
def __hash__(self):  
    return hash((self.name, self.nick, self.color))
```

---

**注釈:** `hash()` はオブジェクト独自の `__hash__()` メソッドが返す値を `Py_ssize_t` のサイズに切り詰めます。これは 64-bit でビルドされていると 8 バイトで、32-bit でビルドされていると 4 バイトです。オブジェクトの `__hash__()` が異なる bit サイズのビルドでも可搬性が必要である場合は、必ず全てのサポートするビルドの bit 幅をチェックしてください。そうする簡単な方法は `python -c "import sys; print(sys.hash_info.width)"` を実行することです。

---

クラスが `__eq__()` メソッドを定義していないなら、`__hash__()` メソッドも定義してはなりません；クラスが `__eq__()` を定義していても `__hash__()` を定義していないなら、そのインスタンスはハッシュ可能コレクションの要素として使えません。クラスがミュータブルなオブジェクトを定義しており、`__eq__()` メソッドを実装しているなら、`__hash__()` を定義してはなりません。これは、ハッシュ可能コレクションの実装においてキーのハッシュ値がイミュータブルであることが要求されているからです (オブジェクトのハッシュ値が変化すると、誤ったハッシュバケツ: hash bucket に入ってしまう).

ユーザー定義クラスはデフォルトで `__eq__()` と `__hash__()` メソッドを持っています。このとき、(同一でない) すべてのオブジェクトは比較して異なり、`x.__hash__()` は `x == y` が `x is y` と `hash(x) == hash(y)` の両方を意味するような適切な値を返します。

`__eq__()` をオーバーライドしていて `__hash__()` を定義していないクラスでは、`__hash__()` は暗黙的に `None` に設定されます。クラスの `__hash__()` メソッドが `None` の場合、そのクラスのインスタンスのハッシュ値を取得しようとすると適切な `TypeError` が送出され、`isinstance(obj, collections.abc.Hashable)` でチェックするとハッシュ不能なものとして正しく認識されます。

`__eq__()` をオーバーライドしたクラスが親クラスからの `__hash__()` の実装を保持したいなら、明示的に `__hash__ = <ParentClass>.__hash__` を設定することで、それをインタプリタに伝えなければなりません。

`__eq__()` をオーバーライドしていないクラスがハッシュサポートを抑制したい場合、クラス定義に `__hash__ = None` を含めてください。クラス自身で明示的に `TypeError` を送出する `__hash__()` を定義すると、`isinstance(obj, collections.abc.Hashable)` 呼び出して誤ってハッシュ可能と識別されるでしょう。

---

**注釈:** デフォルトでは、文字列、バイト列、`datetime` オブジェクトの `__hash__()` 値は予測不可能なランダム値で "ソルト" されます。ハッシュ値は単独の Python プロセス内では定数であり続けますが、Python を繰り返し起動する毎に、予測できなくなります。

この目的は、慎重に選ばれた入力で辞書挿入の最悪性能  $O(n^2)$  計算量を悪用することで引き起こされるサービス妨害 (denial-of-service, DoS) に対する保護です。詳細は <http://www.ocert.org/advisories/ocert-2011-003.html> を参照してください。

ハッシュ値の変更は、集合のイテレーション順序に影響します。Python はこの順序付けを保証してい

ません (そして通常 32-bit と 64-bit の間でも異なります)。

PYTHONHASHSEED も参照してください。

バージョン 3.3 で変更: ハッシュのランダム化がデフォルトで有効になりました。

`object.__bool__(self)`

真理値テストや組み込み演算 `bool()` を実装するために呼び出されます; `False` または `True` を返さなければなりません。このメソッドが定義されていないとき、`__len__()` が定義されていれば呼び出され、その結果が非 0 であれば真とみなされます。クラスが `__len__()` も `__bool__()` も定義していないければ、そのクラスのインスタンスはすべて真とみなされます。

### 3.3.2 属性値アクセスをカスタマイズする

以下のメソッドを定義して、クラスインスタンスへの属性値アクセス (属性値の使用、属性値への代入、`x.name` の削除) の意味をカスタマイズすることができます。

`object.__getattr__(self, name)`

デフォルトの属性アクセスが `AttributeError` で失敗したとき (`name` がインスタンスの属性または `self` のクラスツリーの属性でないために `__getattribute__()` が `AttributeError` を送出したか、`name` プロパティの `__get__()` が `AttributeError` を送出したとき) に呼び出されます。このメソッドは (計算された) 属性値を返すか、`AttributeError` 例外を送出しなければなりません。

なお、通常の過程で属性が見つければ、`__getattr__()` は呼び出されません。(これは、`__getattr__()` と `__setattr__()` が意図的に非対称にされている点です。) これは、効率のためと、こうしないと `__getattr__()` がインスタンスの他の属性値にアクセスする方法がなくなるためです。また、少なくともインスタンス変数に対しては、値をインスタンスの属性値辞書に挿入しないことで (代わりに他のオブジェクトに挿入することで)、属性値を完全に制御しているふりができます。実際に属性アクセスを完全に制御する方法は、以下の `__getattribute__()` メソッドを参照してください。

`object.__getattribute__(self, name)`

クラスのインスタンスに対する属性アクセスを実装するために、無条件に呼び出されます。クラスが `__getattr__()` も定義している場合、`__getattr__()` は、`__getattribute__()` で明示的に呼び出すか、`AttributeError` 例外を送出しない限り呼ばれません。このメソッドは (計算された) 属性値を返すか、`AttributeError` 例外を送出します。このメソッドが再帰的に際限なく呼び出されてしまうのを防ぐため、実装の際には常に、必要な属性全てへのアクセスで、例えば `object.__getattribute__(self, name)` のように基底クラスのメソッドを同じ属性名を使って呼び出さなければなりません。

---

**注釈:** 言語構文や組み込み関数から暗黙に呼び出された特殊メソッドの検索では、このメソッドも回避されることがあります。[特殊メソッド検索](#) を参照してください。

---

`object.__setattr__(self, name, value)`

属性の代入が試みられた際に呼び出されます。これは通常の代入の過程 (すなわち、インスタンス辞書

への値の代入) の代わりに呼び出されます。 *name* は属性名で、 *value* はその属性に代入する値です。

`__setattr__()` の中でインスタンス属性への代入が必要ななら、基底クラスのこれと同じ名前のメソッドを呼び出さなければなりません。例えば、 `object.__setattr__(self, name, value)` とします。

`object.__delattr__(self, name)`

`__setattr__()` に似ていますが、代入ではなく値の削除を行います。このメソッドを実装するのは、オブジェクトにとって `del obj.name` が意味がある場合だけにしなければなりません。

`object.__dir__(self)`

オブジェクトに `dir()` が呼び出されたときに呼び出されます。シーケンスが返されなければなりません。 `dir()` は返されたシーケンスをリストに変換し、ソートします。

### モジュールの属性値アクセスをカスタマイズする

特殊な名前の `__getattr__` と `__dir__` も、モジュール属性へのアクセスをカスタマイズするのに使えます。モジュールレベルの `__getattr__` 関数は属性名である 1 引数を受け取り、計算した値を返すか `AttributeError` を送出します。属性がモジュールオブジェクトから、通常の検索、つまり `object.__getattribute__()` で見付からなかった場合は、 `AttributeError` を送出する前に、モジュールの `__dict__` から `__getattr__` が検索されます。見付かった場合は、その属性名で呼び出され、結果が返されます。

`__dir__` 関数は引数を受け取らず、モジュールのアクセス可能な名前を表す文字列のシーケンスを返さなければなりません。存在する場合は、この関数はモジュールの標準の `dir()` 検索を上書きします。

より細かい粒度でのモジュールの動作 (属性やプロパティの設定など) のカスタマイズのために、モジュールオブジェクトの `__class__` 属性に `types.ModuleType` のサブクラスが設定できます。例えば次のようになります:

```
import sys
from types import ModuleType

class VerboseModule(ModuleType):
    def __repr__(self):
        return f'Verbose {self.__name__}'

    def __setattr__(self, attr, value):
        print(f'Setting {attr}...')
        super().__setattr__(attr, value)

sys.modules[__name__].__class__ = VerboseModule
```

---

**注釈:** モジュールの `__getattr__` を定義したり `__class__` を設定したりしても、影響があるのは属性アクセスの構文が使われる検索だけです -- モジュールの `globals` への直接アクセスは (モジュール内のコードからとモジュールの `globals` のどちらでも) 影響を受けません。

---

バージョン 3.5 で変更: モジュールの属性 `__class__` が書き込み可能になりました。



バージョン 3.7 で追加: `__getattr__` モジュール属性と `__dir__` モジュール属性。

参考:

**PEP 562** - モジュールの `__getattr__` と `__dir__` モジュールの `__getattr__` 関数および `__dir__` 関数の説明。

### デスクリプタ (descriptor) の実装

以下のメソッドは、このメソッドを持つクラス (いわゆる **デスクリプタ** (*descriptor*) クラス) のインスタンスが、**オーナー** (*owner*) クラスに存在するときのみ適用されます (デスクリプタは、オーナーのクラス辞書か、その親のいずれかのクラス辞書になければなりません)。以下の例では、“属性” とは、名前がオーナークラスの `__dict__` のプロパティ (property) のキーであるような属性を指します。

`object.__get__(self, instance, owner)`

オーナークラスの属性を取得する (クラス属性へのアクセス) 際や、オーナークラスのインスタンスの属性を取得する (インスタンス属性へのアクセス) 場合に呼び出されます。 *owner* は常にオーナークラスです。一方、*instance* は属性へのアクセスを仲介するインスタンスか属性が *owner* を介してアクセスされる場合は `None` になります。このメソッドは (計算された) 属性値を返すか、`AttributeError` 例外を送出しなければなりません。

`object.__set__(self, instance, value)`

オーナークラスのインスタンス *instance* 上の属性を新たな値 *value* に設定する際に呼び出されます。

`object.__delete__(self, instance)`

オーナークラスのインスタンス *instance* 上の属性を削除する際に呼び出されます。

`object.__set_name__(self, owner, name)`

オーナーとなるクラス *owner* が作成された時点で呼び出されます。デスクリプタは *name* に割り当てられます。

---

**注釈:** `__set_name__()` is only called implicitly as part of the `type` constructor, so it will need to be called explicitly with the appropriate parameters when a descriptor is added to a class after initial creation:

```
class A:
    pass
descr = custom_descriptor()
A.attr = descr
descr.__set_name__(A, 'attr')
```

詳細は [クラスオブジェクトの作成](#) を参照してください。

---

バージョン 3.6 で追加.

`__objclass__` 属性は `inspect` モジュールによって解釈され、このオブジェクトが定義されたクラスを特定するのに使われます (この属性を適切に設定しておく、動的なクラスの属性を実行時に調べる助けになります)

す)。呼び出される側にとっては、この属性で指定されたクラス (もしくはそのサブクラス) のインスタンスが 1 番目の位置引数として期待もしくは要求されていることが示せます (例えば、CPython は束縛されていない C で実行されたメソッドにこの属性を設定します)。

## デスクリプタの呼び出し

一般にデスクリプタとは、特殊な ” 束縛に関する動作 (binding behaviour) ” をもつオブジェクト属性のことです。デスクリプタは、デスクリプタプロトコル (descriptor protocol) のメソッド: `__get__()`, `__set__()`, および `__delete__()` を使って、属性アクセスをオーバーライドしているものです。これらのメソッドのいずれかがオブジェクトに対して定義されている場合、オブジェクトはデスクリプタであるといえます。

属性アクセスのデフォルトの動作は、オブジェクトの辞書から値を取り出したり、値を設定したり、削除したりするというものです。例えば、`a.x` による属性の検索では、まず `a.__dict__['x']`、次に `type(a).__dict__['x']`、そして `type(a)` の基底クラスでメタクラスでないものに行く、といった具合に連鎖が起こります。

しかし、検索対象の値が、デスクリプタメソッドのいずれかを定義しているオブジェクトであれば、Python はデフォルトの動作をオーバーライドして、代わりにデスクリプタメソッドを呼び出します。先述の連鎖の中のどこでデスクリプタメソッドが呼び出されるかは、どのデスクリプタメソッドが定義されていて、どのように呼び出されたかに依存します。

デスクリプタ呼び出しの基点となるのは、属性名への束縛 (binding)、すなわち `a.x` です。引数がどのようにデスクリプタに結合されるかは `a` に依存します:

**直接呼び出し (Direct Call)** 最も単純で、かつめったに使われない呼び出し操作は、コード中で直接デスクリプタメソッドの呼び出し: `x.__get__(a)` を行うというものです。

**インスタンス束縛 (Instance Binding)** オブジェクトインスタンスへ束縛すると、`a.x` は呼び出し `type(a).__dict__['x'].__get__(a, type(a))` に変換されます。

**クラス束縛 (Class Binding)** クラスへ束縛すると、`A.x` は呼び出し `A.__dict__['x'].__get__(None, A)` に変換されます。

**super 束縛 (Super Binding)** `a` が `super` のインスタンスである場合、束縛 `super(B, obj).m()` を行うとまず `A`、続いて `B` に対して `obj.__class__.__mro__` を検索し、次に呼び出し: `A.__dict__['m'].__get__(obj, obj.__class__)` でデスクリプタを呼び出します。

インスタンス束縛では、デスクリプタ呼び出しの優先順位はどのデスクリプタが定義されているかに依存します。データデスクリプタは、`__get__()` と `__set__()`、`__delete__()` の任意の組合せを定義することができます。`__get__()` が定義されない場合には、その属性にアクセスすると、そのオブジェクトのインスタンス辞書にその値がある場合を除けば、デスクリプタオブジェクト自身が返ってきます。デスクリプタが `__set__()` と `__delete__()` またはそのどちらかを定義していれば、データデスクリプタとなります; もし両方とも定義しなければ、非データデスクリプタです。通常、データデスクリプタでは、`__get__()` と `__set__()` を定義し、一方、非データデスクリプタには `__get__()` メソッドしかありません。`__set__()` と `__get__()` を定義したデータデスクリプタは、インスタンス辞書内で属性値が再定義されても、常にこの値をオーバーライドします。対照的に、非データデスクリプタの場合には、属性値はインスタンス側でオーバーライドされます。

(`staticmethod()` や `classmethod()` を含む) Python メソッドは、非データデスクリプタとして実装されています。その結果、インスタンスではメソッドを再定義したりオーバーライドできます。このことにより、個々のインスタンスが同じクラスの他のインスタンスと互いに異なる動作を獲得することができます。

`property()` 関数はデータデスクリプタとして実装されています。従って、インスタンスはあるプロパティの動作をオーバーライドすることができません。

## \_\_slots\_\_

`__slots__` を使うと、(プロパティのように) データメンバを明示的に宣言し、(明示的に `__slots__` で宣言しているか親クラスに存在しているかでない限り) `__dict__` や `__weakref__` を作成しないようにできます。

`__dict__` を使うのに比べて、節約できるメモリ空間はかなり大きいです。属性探索のスピードもかなり向上できます。

### object.\_\_slots\_\_

このクラス変数には、インスタンスが用いる変数名を表す、文字列、イテラブル、または文字列のシーケンスを代入できます。`__slots__` は、各インスタンスに対して宣言された変数に必要な記憶領域を確保し、`__dict__` と `__weakref__` が自動的に生成されないようにします。

## \_\_slots\_\_ を利用する際の注意

- `__slots__` を持たないクラスから継承するとき、インスタンスの `__dict__` 属性と `__weakref__` 属性は常に利用可能です。
- `__dict__` 変数がない場合、`__slots__` に列挙されていない新たな変数をインスタンスに代入することはできません。列挙されていない変数名を使って代入しようとした場合、`AttributeError` が送出されます。新たな変数を動的に代入したいのなら、`__slots__` を宣言する際に `'__dict__'` を変数名のシーケンスに追加してください。
- `__slots__` を定義しているクラスの各インスタンスに `__weakref__` 変数がない場合、インスタンスに対する弱参照 (weak reference) はサポートされません。弱参照のサポートが必要なら、`__slots__` を宣言する際に `'__weakref__'` を変数名のシーケンスに追加してください。
- `__slots__` は、クラスのレベルで各変数に対するデスクリプタ (**デスクリプタ (descriptor) の実装** を参照) を使って実装されます。その結果、`__slots__` に定義されているインスタンス変数のデフォルト値はクラス属性を使って設定できなくなっています; そうしないと、デスクリプタによる代入をクラス属性が上書きしてしまうからです。
- `__slots__` の宣言の作用は、それが定義されたクラスだけには留まりません。親クラスで宣言された `__slots__` は子クラスでも利用可能です。ただし、子クラスは、自身も `__slots__` (ここには **追加** のスロットの名前のみ含めるべき) を定義しない限り\* `__dict__`\* や `__weakref__` を持ちます。
- あるクラスで、基底クラスですでに定義されているスロットを定義した場合、基底クラスのスロットで定義されているインスタンス変数は (デスクリプタを基底クラスから直接取得しない限り) アクセスできなくなります。これにより、プログラムの趣意が不定になってしまいます。将来は、この問題を避け

るために何らかのチェックが追加されるかもしれません。

- 空でない `__slots__` は、`int` や `bytes` や `tuple` のような ”可変長の” 組み込み型から派生したクラスでは動作しません。
- `__slots__` には、文字列でない反復可能オブジェクトを代入することができます。辞書型も使うことができます; しかし将来、辞書の各キーに相当する値に何らかの特殊な意味が割り当てられるかもしれません。
- `__class__` への代入は、両方のクラスが同じ `__slots__` を持っているときのみ動作します。
- 複数のスロットを持つ親クラスを使った多重継承はできますが、スロットで作成された属性を持つ親クラスは 1 つに限られます (他の基底クラスのスロットは空でなければなりません) - それに違反すると `TypeError` が送出されます。
- If an iterator is used for `__slots__` then a descriptor is created for each of the iterator's values. However, the `__slots__` attribute will be an empty iterator.

### 3.3.3 クラス生成をカスタマイズする

クラスが他のクラスを継承するときに必ず、継承元のクラスの `__init_subclass__` が呼び出されます。これを利用すると、サブクラスの挙動を変更するクラスを書くことができます。これは、クラスデコレータととても良く似ていますが、クラスデコレータが、それが適用された特定のクラスにのみに影響するのに対して、`__init_subclass__` は、もっぱら、このメソッドを定義したクラスの将来のサブクラスに適用されます。

`classmethod object.__init_subclass__(cls)`

このメソッドは、それが定義されたクラスが継承された際に必ず呼び出されます。`cls` は新しいサブクラスです。もし、このメソッドがインスタンスメソッドとして定義されると、暗黙的にクラスメソッドに変換されます。

新しいクラスに与えられたキーワード引数は、親のクラスの `__init_subclass__` に渡されます。`__init_subclass__` を利用している他のクラスとの互換性のために、以下のコードのように必要なキーワード引数を取得したら、他の引数は基底クラスに引き渡すべきです:

```
class Philosopher:
    def __init_subclass__(cls, default_name, **kwargs):
        super().__init_subclass__(**kwargs)
        cls.default_name = default_name

class AustralianPhilosopher(Philosopher, default_name="Bruce"):
    pass
```

`object.__init_subclass__` のデフォルト実装は何も行いませんが、何らかの引数とともに呼び出された場合は、エラーを送出します。

---

**注釈:** メタクラスのヒント `metaclass` は残りの型機構によって消費され、`__init_subclass__` 実装に渡されることはありません。実際のメタクラス (明示的なヒントではなく) は、`type(cls)` としてア

クセスできます。

バージョン 3.6 で追加.

## メタクラス

デフォルトでは、クラスは `type()` を使って構築されます。クラス本体は新しい名前空間で実行され、クラス名が `type(name, bases, namespace)` の結果にローカルに束縛されます。

クラス生成プロセスはカスタマイズできます。そのためにはクラス定義行で `metaclass` キーワード引数を渡すか、そのような引数を定義行に含む既存のクラスを継承します。次の例で `MyClass` と `MySubclass` は両方とも `Meta` のインスタンスです:

```
class Meta(type):
    pass

class MyClass(metaclass=Meta):
    pass

class MySubclass(MyClass):
    pass
```

クラス定義の中で指定された他のキーワード引数は、後述するすべてのメタクラス操作に渡されます。

クラス定義が実行される際に、以下のステップが生じます:

- MRO エントリの解決が行われる;
- 適切なメタクラスが決定される;
- クラスの名前空間が準備される;
- クラスの本体が実行される;
- クラスオブジェクトが作られる。

## MRO エントリの解決

クラス定義に現れる基底が `type` のインスタンスではない場合、そのインスタンスの `__mro_entries__` メソッドが検索されます。見付かった場合、その基底そのものを要素に持つタプルを引数として、`__mro_entries__` メソッドが呼び出されます。このメソッドは、この基底の代わりに使われるクラスのタプルを返さなければなりません。このタプルは空であることもあり、そのような場合ではその基底は無視されます。

参考:

**PEP 560** - typing モジュールとジェネリック型に対する言語コアによるサポート

## 適切なメタクラスの決定

クラス定義に対して適切なメタクラスは、以下のように決定されます:

- 基底も明示的なメタクラスも与えられていない場合は、`type()` が使われます;
- 明示的なメタクラスが与えられていて、それが `type()` のインスタンス **ではない** 場合、それをメタクラスとして直接使います;
- 明示的なメタクラスとして `type()` のインスタンスが与えられたか、基底が定義されていた場合は、最も派生した (継承関係で最も下の) メタクラスが使われます。

最も派生的なメタクラスは、(もしあれば) 明示的に指定されたメタクラスと、指定されたすべてのベースクラスのメタクラスから選ばれます。最も派生的なメタクラスは、これらのメタクラス候補のすべてのサブタイプであるようなものです。メタクラス候補のどれもその基準を満たさなければ、クラス定義は `TypeError` で失敗します。

## クラスの名前空間の準備

Once the appropriate metaclass has been identified, then the class namespace is prepared. If the metaclass has a `__prepare__` attribute, it is called as `namespace = metaclass.__prepare__(name, bases, **kwargs)` (where the additional keyword arguments, if any, come from the class definition). The `__prepare__` method should be implemented as a `classmethod()`. The namespace returned by `__prepare__` is passed in to `__new__`, but when the final class object is created the namespace is copied into a new dict.

メタクラスに `__prepare__` 属性がない場合、クラスの名前空間は空の 順序付きマッピングとして初期化されます。

参考:

**PEP 3115** - Metaclasses in Python 3000 `__prepare__` 名前空間フックの導入

## クラス本体の実行

クラス本体が (大まかには) `exec(body, globals(), namespace)` として実行されます。通常の呼び出しと `exec()` の重要な違いは、クラス定義が関数内部で行われる場合、レキシカルスコープによってクラス本体 (任意のメソッドを含む) が現在のスコープと外側のスコープから名前を参照できるという点です。

しかし、クラス定義が関数内部で行われる時でさえ、クラス内部で定義されたメソッドはクラススコープで定義された名前を見ることはできません。クラス変数はインスタンスメソッドかクラスメソッドの最初のパラメータからアクセスするか、次の節で説明する、暗黙的に静的スコープが切られている `__class__` 参照からアクセスしなければなりません。



## クラスオブジェクトの作成

クラス本体の実行によってクラスの名前空間が初期化されたら、`metaclass(name, bases, namespace, **kwargs)` を呼び出すことでクラスオブジェクトが作成されます (ここで渡される追加のキーワードは `__prepare__` に渡されるものと同じです)。

このクラスオブジェクトは、`super()` の無引数形式によって参照されるものです。`__class__` は、クラス本体中のメソッドが `__class__` または `super` のいずれかを参照している場合に、コンパイラによって作成される暗黙のクロージャ参照です。これは、メソッドに渡された最初の引数に基づいて現在の呼び出しを行うために使用されるクラスまたはインスタンスが識別される一方、`super()` の無引数形式がレキシカルスコープに基づいて定義されているクラスを正確に識別することを可能にします。

**CPython implementation detail:** CPython 3.6 以降では、`__class__` セルは、クラス名前空間にある `__classcell__` エントリーとしてメタクラスに渡されます。`__class__` セルが存在していた場合は、そのクラスが正しく初期化されるために、`type.__new__` の呼び出しに到達するまで上に伝搬されます。失敗した場合は、Python 3.6 では `DeprecationWarning` になり、Python 3.8 では `RuntimeError` になります。

デフォルトのメタクラス `type` や最終的には `type.__new__` を呼び出すメタクラスを使っているときは、クラスオブジェクトを作成した後に次のカスタム化の手順が起動されます:

- 最初に、`type.__new__` が `__set_name__()` が定義されているクラスの名前空間にある全てのデスクリプタを収集します;
- 次に、それら全ての `__set_name__` メソッドが、そのメソッドが定義されているクラス、およびそこに属するデスクリプタに割り当てられている名前を引数として呼び出されます;
- 最後に、新しいクラスのメソッド解決順序ですぐ上に位置する親クラスで `__init_subclass__()` フックが呼び出されます。

クラスオブジェクトが作成された後には、クラス定義に含まれているクラスデコレータ (もしあれば) にクラスオブジェクトが渡され、デコレータが返すオブジェクトがここで定義されたクラスとしてローカルの名前空間に束縛されます。

新しいクラスが `type.__new__` で生成されたときは、名前空間引数として与えられたオブジェクトは新しい順序付きのマッピングに複製され、元のオブジェクトは破棄されます。新しく複製したものは読み出し専用のプロキシでラップされ、クラスオブジェクトの `__dict__` 属性になります。

参考:

**PEP 3135** - New `super` 暗黙の `__class__` クロージャ参照について記述しています

## メタクラスの用途

メタクラスは限りない潜在的利用価値を持っています。これまで試されてきたアイデアには、列挙型、ログ記録、インタフェースのチェック、自動デリゲーション、自動プロパティ生成、プロキシ、フレームワーク、そして自動リソースロック／同期といったものがあります。

### 3.3.4 インスタンスのカスタマイズとサブクラスチェック

以下のメソッドは組み込み関数 `isinstance()` と `issubclass()` のデフォルトの動作を上書きするのに利用します。

特に、`abc.ABCMeta` メタクラスは、抽象基底クラス (ABCs) を”仮想基底クラス (virtual base classes)”として、他の ABC を含む、任意のクラスや (組み込み型を含む) 型に追加するために、これらのメソッドを実装しています。

```
class.__instancecheck__(self, instance)
```

*instance* が (直接、または間接的に) *class* のインスタンスと考えられる場合に `true` を返します。定義されていれば、`isinstance(instance, class)` の実装のために呼び出されます。

```
class.__subclasscheck__(self, subclass)
```

*subclass* が (直接、または間接的に) *class* のサブクラスと考えられる場合に `true` を返します。定義されていれば、`issubclass(subclass, class)` の実装のために呼び出されます。

なお、これらのメソッドは、クラスの型 (メタクラス) 上で検索されます。実際のクラスにクラスメソッドとして定義することはできません。これは、インスタンスそれ自体がクラスであるこの場合にのみ、インスタンスに呼び出される特殊メソッドの検索と一貫しています。

参考:

**PEP 3119** - 抽象基底クラスの導入 抽象基底クラス (`abc` モジュールを参照) を言語に追加する文脈においての動機から、`__instancecheck__()` と `__subclasscheck__()` を通して、`isinstance()` と `issubclass()` に独自の動作をさせるための仕様の記述があります。

### 3.3.5 ジェネリック型をエミュレートする

特殊メソッドを定義することで、**PEP 484** で指定されたジェネリッククラス構文 (例えば `List[int]`) を実装できます:

```
classmethod object.__class_getitem__(cls, key)
```

*key* にある型引数で特殊化されたジェネリッククラスを表すオブジェクトを返します。

このメソッドはクラスオブジェクト自身から検索され、クラスの本体に定義されていたら、暗黙的にクラスメソッドになります。この機構は主に静的な型ヒントで使うために備わっているもので、それ以外での使用は推奨されません。

参考:

**PEP 560** - `typing` モジュールとジェネリック型に対する言語コアによるサポート



### 3.3.6 呼び出し可能オブジェクトをエミュレートする

`object.__call__(self[, args...])`

インスタンスが関数として ” 呼ばれた ” 際に呼び出されます; このメソッドが定義されている場合、`x(arg1, arg2, ...)` は `x.__call__(arg1, arg2, ...)` を短く書いたものになります。

### 3.3.7 コンテナをエミュレートする

The following methods can be defined to implement container objects. Containers usually are sequences (such as lists or tuples) or mappings (like dictionaries), but can represent other containers as well. The first set of methods is used either to emulate a sequence or to emulate a mapping; the difference is that for a sequence, the allowable keys should be the integers  $k$  for which  $0 \leq k < N$  where  $N$  is the length of the sequence, or slice objects, which define a range of items. It is also recommended that mappings provide the methods `keys()`, `values()`, `items()`, `get()`, `clear()`, `setdefault()`, `pop()`, `popitem()`, `copy()`, and `update()` behaving similar to those for Python’s standard dictionary objects. The `collections.abc` module provides a `MutableMapping` abstract base class to help create those methods from a base set of `__getitem__()`, `__setitem__()`, `__delitem__()`, and `keys()`. Mutable sequences should provide methods `append()`, `count()`, `index()`, `extend()`, `insert()`, `pop()`, `remove()`, `reverse()` and `sort()`, like Python standard list objects. Finally, sequence types should implement addition (meaning concatenation) and multiplication (meaning repetition) by defining the methods `__add__()`, `__radd__()`, `__iadd__()`, `__mul__()`, `__rmul__()` and `__imul__()` described below; they should not define other numerical operators. It is recommended that both mappings and sequences implement the `__contains__()` method to allow efficient use of the `in` operator; for mappings, `in` should search the mapping’s keys; for sequences, it should search through the values. It is further recommended that both mappings and sequences implement the `__iter__()` method to allow efficient iteration through the container; for mappings, `__iter__()` should iterate through the object’s keys; for sequences, it should iterate through the values.

`object.__len__(self)`

呼び出して組み込み関数 `len()` を実装します。オブジェクトの長さを 0 以上の整数で返さなければなりません。また、`__bool__()` メソッドを定義しておらず、`__len__()` メソッドが 0 を返すようなオブジェクトは、ブール演算コンテキストでは偽とみなされます。

**CPython implementation detail:** CPython では、オブジェクトの長さは最大でも `sys.maxsize` であることが要求されます。長さが `sys.maxsize` を越える場合、(`len()` のような) いくつかの機能は `OverflowError` を送出するでしょう。真偽値としての判定で `OverflowError` を送出しないようにするには、オブジェクトは `meth: __bool__` メソッドを定義していなければなりません。

`object.__length_hint__(self)`

呼び出して `operator.length_hint()` を実装します。オブジェクトの推定される長さ (実際のものより長かったり短かったりするかもしれません) を返さなければなりません。長さは 0 以上の整数でなければなりません。戻り値は `NotImplemented` となる場合もありますが、その場合は `__length_hint__` メソッドがなかった場合と同じと扱われます。このメソッドは純粋に最適化であり、正確性は必要ではありません。

バージョン 3.4 で追加.

---

**注釈:** スライシングは、以下の 3 メソッドによって排他的に行われます。次のような呼び出しは

```
a[1:2] = b
```

次のように翻訳され

```
a[slice(1, 2, None)] = b
```

以下も同様です。存在しないスライスの要素は `None` で埋められます。

---

`object.__getitem__(self, key)`

`self[key]` の値評価 (evaluation) を実現するために呼び出されます。シーケンスの場合、キーとして整数とスライスオブジェクトを受け取らなければなりません。(シーケンス型をエミュレートする場合) 負のインデックスの解釈は `__getitem__()` メソッド次第となります。`key` が不適切な型であった場合、`TypeError` を送出してもかまいません; (負のインデックス値に対して何らかの解釈を行った上で) `key` がシーケンスのインデックス集合外の値である場合、`IndexError` を送出しなければなりません。マップ型の場合は、`key` に誤りがある場合 (コンテナに含まれていない場合)、`KeyError` を送出しなければなりません。

---

**注釈:** `for` ループでは、シーケンスの終端を正しく検出できるようにするために、不正なインデックスに対して `IndexError` が送出されるものと期待しています。

---

`object.__setitem__(self, key, value)`

`self[key]` に対する代入を実装するために呼び出されます。`__getitem__()` と同じ注意事項が当てはまります。このメソッドを実装できるのは、あるキーに対する値の変更をサポートしているか、新たなキーを追加できるようなマップの場合と、ある要素を置き換えることができるシーケンスの場合だけです。不正な `key` に対しては、`__getitem__()` メソッドと同様の例外の送出を行わなければなりません。

`object.__delitem__(self, key)`

`self[key]` の削除を実装するために呼び出されます。`__getitem__()` と同じ注意事項が当てはまります。このメソッドを実装できるのは、キーの削除をサポートしているマップの場合と、要素を削除できるシーケンスの場合だけです。不正な `key` に対しては、`__getitem__()` メソッドと同様の例外の送出を行わなければなりません。

`object.__missing__(self, key)`

`self[key]` の実装において辞書内にキーが存在しなかった場合に、`dict` のサブクラスのために `dict.__getitem__()` によって呼び出されます。

`object.__iter__(self)`

このメソッドは、コンテナに対してイテレータが要求された際に呼び出されます。このメソッドは、コンテナ内の全てのオブジェクトに渡って反復処理できるような、新たなイテレータオブジェクトを返さなければなりません。マッピングでは、コンテナ内のキーに渡って反復処理しなければなりません。

---

イテレータオブジェクトでもこのメソッドを実装する必要があります; イテレータの場合、自分自身を返さなければなりません。イテレータオブジェクトに関するより詳細な情報は、`typeiter` を参照してください。

`object.__reversed__(self)`

`reversed()` 組み込み関数が逆方向イテレーションを実装するために、(存在すれば) 呼び出します。コンテナ内の全要素を逆順にイテレートする、新しいイテレータを返すべきです。

`__reversed__()` メソッドが定義されていない場合、`reversed()` 組み込み関数は `sequence` プロトコル (`__len__()` と `__getitem__()`) を使った方法にフォールバックします。sequence プロトコルをサポートしたオブジェクトは、`reversed()` よりも効率のいい実装を提供できる場合にのみ `__reversed__()` を定義するべきです。

帰属テスト演算子 (`in` および `not in`) は通常、コンテナの要素に対する反復処理のように実装されます。しかし、コンテナオブジェクトで以下の特殊メソッドを定義して、より効率的な実装を行ったり、オブジェクトがイテラブルでなくてもよいようにできます。

`object.__contains__(self, item)`

帰属テスト演算を実装するために呼び出されます。`item` が `self` 内に存在する場合には真を、そうでない場合には偽を返さなければなりません。マップオブジェクトの場合、値やキーと値の組ではなく、キーに対する帰属テストを考えなければなりません。

`__contains__()` を定義しないオブジェクトに対しては、メンバシップテストはまず、`__iter__()` を使った反復を試みます、次に古いシーケンス反復プロトコル `__getitem__()` を使います、[言語レファレンスのこの節](#) を参照して下さい。

### 3.3.8 数値型をエミュレートする

以下のメソッドを定義して、数値型オブジェクトをエミュレートすることができます。特定の種類の数値型ではサポートされていないような演算に対応するメソッド (非整数の数値に対するビット単位演算など) は、未定義のままにしておかなければなりません。

`object.__add__(self, other)`

`object.__sub__(self, other)`

`object.__mul__(self, other)`

`object.__matmul__(self, other)`

`object.__truediv__(self, other)`

`object.__floordiv__(self, other)`

`object.__mod__(self, other)`

`object.__divmod__(self, other)`

`object.__pow__(self, other[, modulo])`

`object.__lshift__(self, other)`

`object.__rshift__(self, other)`

`object.__and__(self, other)`

`object.__xor__(self, other)`

`object.__or__(self, other)`

これらのメソッドを呼んで二項算術演算子 (+, -, \*, @, /, //, %, divmod(), pow(), \*\*, <<, >>, &, ^, |) を実装します。例えば *x* が `__add__()` メソッドのあるクラスのインスタンスである場合、式 *x* + *y* を評価すると *x*.`__add__`(*y*) が呼ばれます。`__divmod__()` メソッドは `__floordiv__()` と `__mod__()` を使用するのと等価でなければなりません。`__truediv__()` と関連してはなりません。組み込みの `pow()` 関数の三項のものがサポートされていない場合、`__pow__()` はオプションの第三引数を受け取るものとして定義されなければなりません。

これらのメソッドのいずれかが渡された引数に対する操作を提供していない場合、`NotImplemented` を返すべきです。

```
object.__radd__(self, other)
object.__rsub__(self, other)
object.__rmul__(self, other)
object.__rmatmul__(self, other)
object.__rtruediv__(self, other)
object.__rfloordiv__(self, other)
object.__rmod__(self, other)
object.__rdivmod__(self, other)
object.__rpow__(self, other[, modulo])
object.__rlshift__(self, other)
object.__rrshift__(self, other)
object.__rand__(self, other)
object.__rxor__(self, other)
object.__ror__(self, other)
```

これらのメソッドを呼んで二項算術演算 (+, -, \*, @, /, //, %, divmod(), pow(), \*\*, <<, >>, &, ^, |) の、被演算子が反射した (入れ替えられた) ものを実装します。これらの関数は、左側の被演算子が対応する演算をサポートしておらず<sup>\*3</sup>、非演算子が異なる型の場合にのみ呼び出されます。<sup>\*4</sup> 例えば、*y* が `__rsub__()` メソッドのあるクラスのインスタンスである場合、式 *x* - *y* を評価すると *x*.`__sub__`(*y*) が `NotImplemented` を返すときは *y*.`__rsub__`(*x*) が呼ばれます。

ただし、三項演算子 `pow()` が `__rpow__()` を呼ぶことはないので注意してください (型強制の規則が非常に難解になるからです)。

---

**注釈:** 右側の被演算子の型が左側の被演算子の型のサブクラスであり、このサブクラスであるメソッドに対する反射メソッドが定義されている場合には、左側の被演算子の非反射メソッドが呼ばれる前に、このメソッドが呼ばれます。この振る舞いにより、サブクラスが親の演算をオーバーライドすることが可能になります。

---

```
object.__iadd__(self, other)
object.__isub__(self, other)
```

---

<sup>\*3</sup> ここでの "サポートしていない" というのは、クラスがそのメソッドを持っていないか、そのメソッドが `NotImplemented` を返すという意味です。右の被演算子の対をなすメソッドへ処理を回したい場合には、メソッドに `None` を設定してはいけません—こうするとむしろ、処理を回すのを明示的に **妨げる** という正反対の効果を生みます。

<sup>\*4</sup> 同じ型の被演算子については、無反転のメソッド (たとえば `__add__()`) が失敗した場合、その演算はサポートされていないとみなされます。これは、反射したメソッドが呼び出されないためです。

```

object.__imul__(self, other)
object.__imatmul__(self, other)
object.__itruediv__(self, other)
object.__ifloordiv__(self, other)
object.__imod__(self, other)
object.__ipow__(self, other[, modulo])
object.__ilshift__(self, other)
object.__irshift__(self, other)
object.__iand__(self, other)
object.__ixor__(self, other)
object.__ior__(self, other)

```

これらのメソッドを呼び出して累算算術代入 (`+=`, `-=`, `*=`, `@=`, `/=`, `//=`, `%=`, `**=`, `<<=`, `>>=`, `&=`, `^=`, `|=`) を実装します。これらのメソッドは演算をインプレースで (`self` を変更する) 行うよう試み、その結果 (その必要はありませんが `self` でも構いません) を返さなければなりません。特定のメソッドが定義されていない場合、その累算算術演算は通常のメソッドにフォールバックされます。例えば `x` が `__iadd__()` メソッドを持つクラスのインスタンスである場合、`x += y` は `x = x.__iadd__(y)` と等価です。そうでない場合、`x + y` の評価と同様に `x.__add__(y)` と `y.__radd__(x)` が考慮されます。特定の状況では、累算代入は予期しないエラーに終わるかもしれません (faq-augmented-assignment-tuple-error を参照してください) が、この挙動は実際はデータモデルの挙動の一部です。

```

object.__neg__(self)
object.__pos__(self)
object.__abs__(self)
object.__invert__(self)

```

呼び出して単項算術演算 (`-`, `+`, `abs()` および `~`) を実装します。

```

object.__complex__(self)
object.__int__(self)
object.__float__(self)

```

組み込み関数の `complex()`, `int()`, `float()` の実装から呼び出されます。適切な型の値を返さなければなりません。

```

object.__index__(self)

```

呼び出して `operator.index()` を実装します。Python が数値オブジェクトを整数オブジェクトに損失なく変換する必要がある場合 (たとえばスライシングや、組み込みの `bin()`, `hex()`, `oct()` 関数) は常に呼び出されます。このメソッドがあるとその数値オブジェクトが整数型であることが示唆されます。整数を返さなければなりません。

---

**注釈:** 整数型クラスの一貫性を保つため、`__index__()` が定義された場合、`__int__()` もまた定義されるべきであり、どちらも同じ値を返すべきです。

---

```

object.__round__(self[, ndigits])
object.__trunc__(self)
object.__floor__(self)

```

`object.__ceil__(self)`

組み込み関数の `round()` と `math` モジュール関数の `trunc()`, `floor()`, `ceil()` の実装から呼び出されます。 `ndigits` が `__round__()` に渡されない限りは、これらの全てのメソッドは `Integral` (たいていは `int`) に切り詰められたオブジェクトの値を返すべきです。

`__int__()` が定義されていない場合は、組み込み関数の `int()` は `__trunc__()` へフォールバックされます。

### 3.3.9 with 文とコンテキストマネージャ

コンテキストマネージャ (*context manager*) とは、`with` 文の実行時にランタイムコンテキストを定義するオブジェクトです。コンテキストマネージャは、コードブロックを実行するために必要な入り口および出口の処理を扱います。コンテキストマネージャは通常、`with` 文 (`with` 文の章を参照) により起動されますが、これらのメソッドを直接呼び出すことで起動することもできます。

コンテキストマネージャの代表的な使い方としては、様々なグローバル情報の保存および更新、リソースのロックとアンロック、ファイルのオープンとクローズなどが挙げられます。

コンテキストマネージャについてのさらなる情報については、`typecontextmanager` を参照してください。

`object.__enter__(self)`

コンテキストマネージャのの入り口で実行される処理です。`with` 文は、文の `as` 節で規定された値を返すこのメソッドを呼び出します。

`object.__exit__(self, exc_type, exc_value, traceback)`

コンテキストマネージャの出口で実行される処理です。パラメータは、コンテキストが終了した原因となった例外について説明しています。コンテキストが例外を送出せず終了した場合は、全ての引き数に `None` が設定されます。

もし、例外が送出され、かつメソッドが例外を抑制したい場合 (すなわち、例外が伝播されるのを防ぎたい場合)、このメソッドは `True` を返す必要があります。そうでなければ、このメソッドの終了後、例外は通常通り伝播することになります。

`__exit__()` メソッドは受け取った例外を再度送出すべきではありません。これは、呼び出し側の責任でおこなってください。

参考:

**PEP 343** - "with" 文 Python の `with` 文の仕様、背景、および例が記載されています。

### 3.3.10 特殊メソッド検索

カスタムクラスでは、特殊メソッドの暗黙の呼び出しは、オブジェクトのインスタンス辞書ではなく、オブジェクトの型で定義されているときにのみ正しく動作することが保証されます。この動作のため、以下のコードは例外を送出します:

```
>>> class C:
...     pass
...
>>> c = C()
>>> c.__len__ = lambda: 5
>>> len(c)
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 1, in <module>
TypeError: object of type 'C' has no len()
```

この動作の背景となる理由は、`__hash__()` と `__repr__()` といった type オブジェクトを含むすべてのオブジェクトで定義されている特殊メソッドにあります。これらのメソッドの暗黙の検索が通常の実行プロセスを使った場合、type オブジェクト自体に対して実行されたときに失敗してしまいます:

```
>>> 1.__hash__() == hash(1)
True
>>> int.__hash__() == hash(int)
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 1, in <module>
TypeError: descriptor '__hash__' of 'int' object needs an argument
```

クラスの非結合メソッドをこのようにして実行しようとすることは、'metaclass confusion' と呼ばれることもあり、特殊メソッドを検索するときはインスタンスをバイパスすることで回避されます:

```
>>> type(1).__hash__(1) == hash(1)
True
>>> type(int).__hash__(int) == hash(int)
True
```

正確性のためにインスタンス属性をスキップするのに加えて、特殊メソッド検索はオブジェクトのメタクラスを含めて、`__getattr__()` メソッドもバイパスします:

```
>>> class Meta(type):
...     def __getattr__(*args):
...         print("Metaclass getattr invoked")
...         return type.__getattr__(*args)
...
>>> class C(object, metaclass=Meta):
...     def __len__(self):
...         return 10
...     def __getattr__(*args):
...         print("Class getattr invoked")
...         return object.__getattr__(*args)
...
```

(次のページに続く)



(前のページからの続き)

```
>>> c = C()
>>> c.__len__()           # Explicit lookup via instance
Class getattribute invoked
10
>>> type(c).__len__(c)    # Explicit lookup via type
Metaclass getattribute invoked
10
>>> len(c)                # Implicit lookup
10
```

このように `__getattribute__()` 機構をバイパスすることで、特殊メソッドの扱いに関するある程度の自由度と引き換えに (特殊メソッドはインタプリタから一貫して実行されるためにクラスオブジェクトに設定しなければならない)、インタプリタを高速化するための大きな余地が手に入ります。

## 3.4 コルーチン

### 3.4.1 待機可能オブジェクト (Awaitable Object)

*awaitable* オブジェクトは一般的には `__await__()` が実装されています。`async def` 関数が返す *Coroutine* オブジェクトは待機可能です。

---

**注釈:** `types.coroutine()` デコレータもしくは `asyncio.coroutine()` でデコレータが付けられたジェネレータから返される *generator iterator* オブジェクトも待機可能ですが、`__await__()` は実装されていません。

---

`object.__await__(self)`

*iterator* を返さなければなりません。このメソッドは *awaitable* オブジェクトを実装するのに使われるべきです。簡単のために、`asyncio.Future` にはこのメソッドが実装され、*await* 式と互換性を持つようになっています。

バージョン 3.5 で追加。

**参考:**

待機可能オブジェクトについてより詳しくは [PEP 492](#) を参照してください。



### 3.4.2 コルーチンオブジェクト

*Coroutine* オブジェクトは *awaitable* オブジェクトです。 `__await__()` を呼び出し、その返り値に対し反復処理をすることでコルーチンの実行を制御できます。コルーチンの実行が完了し制御を戻したとき、イテレータは `StopIteration` を送出し、その例外の `value` 属性に返り値を持たせます。コルーチンが例外を送出した場合は、イテレータにより伝搬されます。コルーチンから `StopIteration` 例外を外に送出すべきではありません。

コルーチンには以下に挙げるメソッドもあり、これらはジェネレータのメソッドからの類似です ([ジェネレータ-イテレータメソッド](#) を参照してください)。ただし、ジェネレータと違って、コルーチンは反復処理を直接はサポートしていません。

バージョン 3.5.2 で変更: コルーチンで 2 回以上待機 (`await`) すると `RuntimeError` となります。

`coroutine.send(value)`

コルーチンの実行を開始したり再開したりします。 `value` が `None` の場合は、 `__await__()` から返されたイテレータを進めるのと同様です。 `value` が `None` でない場合は、このコルーチンを一時停止させたイテレータの `send()` メソッドに処理を委任します。結果 (返り値か `StopIteration` かその他の例外) は、上で解説したような `__await__()` の返り値に対して反復処理を行ったときと同じです。

`coroutine.throw(type[, value[, traceback]])`

コルーチンで指定された例外を送出します。このメソッドは、イテレータにコルーチンを一時停止する `throw()` メソッドがある場合に処理を委任します。そうでない場合には、中断した地点から例外が送出されます。結果 (返り値か `StopIteration` かその他の例外) は、上で解説したような `__await__()` の返り値に対して反復処理を行ったときと同じです。例外がコルーチンの中で捕捉されなかった場合、呼び出し元へ伝搬されます。

`coroutine.close()`

コルーチンが自分自身の後片付けをし終了します。コルーチンが一時停止している場合は、コルーチンを一時停止させたイテレータに `close()` メソッドがあれば、まずはそれに処理を委任します。そして一時停止した地点から `GeneratorExit` が送出され、ただちにコルーチンが自分自身の後片付けを行います。最後に、実行が開始されていなかった場合でも、コルーチンに実行が完了した印を付けます。

コルーチンオブジェクトが破棄されるときには、上記の手順を経て自動的に閉じられます。

### 3.4.3 非同期イテレータ (Asynchronous Iterator)

非同期イテレータの `__anext__` メソッドからは非同期のコードが呼べます。

非同期イテレータは `async for` 文の中で使えます。

`object.__aiter__(self)`

非同期イテレータ オブジェクトを返さなくてはなりません。

`object.__anext__(self)`

イテレータの次の値を返す 待機可能オブジェクト を返さなければなりません。反復処理が終了したときには `StopAsyncIteration` エラーを送出すべきです。

非同期イテラブルオブジェクトの例:

```
class Reader:
    async def readline(self):
        ...

    def __aiter__(self):
        return self

    async def __anext__(self):
        val = await self.readline()
        if val == b'':
            raise StopAsyncIteration
        return val
```

バージョン 3.5 で追加.

バージョン 3.7 で変更: Python 3.7 より前では、`__aiter__` は **非同期イテレータ** になる *awaitable* を返せました。

Python 3.7 からは、`__aiter__` は非同期イテレータオブジェクトを返さなければなりません。それ以外のものを返すと `TypeError` になります。

### 3.4.4 非同期コンテキストマネージャ (Asynchronous Context Manager)

非同期コンテキストマネージャ は、`__aenter__` メソッドと `__aexit__` メソッド内部で実行を一時停止できる コンテキストマネージャ です。

非同期コンテキストマネージャは *async with* 文の中で使えます。

`object.__aenter__(self)`

このメソッドは文法的には `__enter__()` に似ていますが、**待機可能オブジェクト** を返さなければならぬところだけが異なります。

`object.__aexit__(self, exc_type, exc_value, traceback)`

このメソッドは文法的には `__exit__()` に似ていますが、**待機可能オブジェクト** を返さなければならぬところだけが異なります。

非同期コンテキストマネージャクラスの例:

```
class AsyncContextManager:
    async def __aenter__(self):
        await log('entering context')

    async def __aexit__(self, exc_type, exc, tb):
        await log('exiting context')
```

バージョン 3.5 で追加.

脚注



## 実行モデル

## 4.1 プログラムの構造

Python プログラムはコードブロックから構成されます。ブロック (*block*) は、一つのまとまりとして実行される Python プログラムテキストの断片です。モジュール、関数本体、そしてクラス定義はブロックであり、対話的に入力された個々のコマンドもブロックです。スクリプトファイル (インタプリタに標準入力として与えられたり、インタプリタにコマンドライン引数として与えられたファイル) もコードブロックです。スクリプトコマンド (インタプリタのコマンドライン上で `-c` オプションで指定されたコマンド) もコードブロックです。組み込み関数 `eval()` や `exec()` に渡された文字列引数もコードブロックです。

コードブロックは、実行フレーム (*execution frame*) 上で実行されます。実行フレームには、(デバッグに使われる) 管理情報が収められています。また、現在のコードブロックの実行が完了した際に、どのようにプログラムの実行を継続するかを決定しています。

## 4.2 名前づけと束縛 (naming and binding)

### 4.2.1 名前の束縛

名前 (*name*) は、オブジェクトを参照します。名前を導入するには、名前への束縛 (*name binding*) 操作を行います。

以下の構造で、名前が束縛されます: 関数の仮引数 (*formal parameter*) 指定、*import* 文、クラスや関数の定義 (定義を行ったブロックで、クラスや関数名を束縛します)、代入が行われるときの代入対象の識別子、*for* ループのヘッダ、*with* 文や *except* 節の *as* の後ろ。"from ... import \*" 形式の *import* 文は、import されるモジュール内で定義されている、アンダースコアから始まるもの以外の全ての名前を束縛します。この形式はモジュールレベルでしか使えません。

*del* 文で指定される対象は、(*del* の意味付けは、実際は名前の解放 (*unbind*) ですが) 文の目的上、束縛済みのものとみなされます。

代入文や *import* 文はいずれも、クラスや関数定義、モジュールレベル (トップレベルのコードブロック) 内で起こります。

ある名前がブロック内で束縛されているなら、*nonlocal* や *global* として宣言されていない限り、それはそ

のブロックのローカル変数 (local variable) です。ある名前がモジュールレベルで束縛されているなら、その名前はグローバル変数 (global variable) です。(モジュールコードブロックの変数は、ローカル変数でも、グローバル変数でもあります。) ある変数があるコードブロック内で使われていて、そのブロックで定義はされていないなら、それは自由変数 (*free variable*) です。

プログラムテキスト中に名前が出現するたびに、その名前が使われている最も内側の関数ブロック中で作成された **束縛** (*binding*) を使って名前の参照が行われます。

## 4.2.2 名前解決

スコープ (*scope*) は、ブロック内の名前の可視性を決めます。ローカル変数があるブロック内で定義されている場合、変数のスコープはそのブロックを含みます。関数ブロック内で名前の定義を行った場合、その中のブロックが名前に別の束縛を行わない限り、定義ブロック内の全てのブロックを含むようにスコープが拡張されます。

ある名前がコードブロック内で使われると、その名前を最も近傍から囲うようなスコープ (最内スコープ: nearest enclosing scope) を使って束縛の解決を行います。こうしたスコープからなる、あるコードブロック内で参照できるスコープ全ての集合は、ブロックの環境 (*environment*) と呼ばれます。

名前が全く見付からなかったときは、`NameError` 例外が送出されます。現在のスコープが関数のもので、名前が使われる場所でローカル変数がまだ値に束縛されていない場合、`UnboundLocalError` 例外が送出されます。`UnboundLocalError` は `NameError` の subclasses です。

ある名前がコードブロック内のどこかで束縛操作されていたら、そのブロック内で使われるその名前はすべて、現在のブロックへの参照として扱われます。このため、ある名前がそのブロック内で束縛される前に使われるとエラーにつながります。この規則は敏感です。Python には宣言がなく、コードブロックのどこでも名前束縛操作ができます。あるコードブロックにおけるローカル変数は、ブロックのテキスト全体から名前束縛操作を走査することで決定されます。

`global` 文がブロック内にあると、その文で指定された名前は常にトップレベルの名前空間で束縛された名前を参照します。それらの名前は、トップレベルの名前空間で解決されます。このために、グローバル名前空間、すなわちそのコードブロックを含むモジュールの名前空間と、組み込み名前空間、すなわちモジュール `builtins` の名前空間が検索されます。最初にグローバル名前空間が検索されます。名前がグローバル名前空間中に見つからなければ、組み込み名前空間が検索されます。`global` 文は、その名前が最初に使われる前に記述されていなければなりません。

`global` 文は、同じブロックの束縛操作と同じスコープを持ちます。ある自由変数の最内スコープに `global` 文がある場合、その自由変数はグローバル変数とみなされます。

`nonlocal` 文によって、対応する名前が最内関数スコープでそれ以前に束縛された変数を参照するようになります。もし名前がどの最内関数スコープにも存在しなければ、コンパイル時に `SyntaxError` が上げられます。

あるモジュールの名前空間は、そのモジュールが最初に `import` された時に自動的に作成されます。スクリプトの主モジュール (main module) は常に `__main__` と呼ばれます。

クラス定義ブロックと `exec()` や `eval()` に対する引数は、名前解決の文脈で特別です。クラス定義は、名前を使うことと定義することができる実行可能な文です。これらの参照は、名前解決のための通常のルールに従

いますが、束縛されていないローカル変数がグローバルな名前空間から検索されるという例外があります。クラス定義の名前空間はクラスの属性辞書になります。クラス内で定義された名前のスコープは、クラスのブロックに限定されます; メソッドのコードブロックには拡張されません。-- 内包表記やジェネレータ式も関数スコープを利用して実装されているので、スコープの拡張範囲外です。つまり、次のようなコードは失敗します:

```
class A:
    a = 42
    b = list(a + i for i in range(10))
```

### 4.2.3 組み込みと制限付きの実行

**CPython implementation detail:** ユーザは `__builtins__` に触れるべきではありません; これは厳密に実装の詳細です。組み込みの名前空間の中の値をオーバーライドしたいユーザは、`builtins` モジュールを `import` して、その属性を適切に変更すべきです。

あるコードブロックの実行に関連する組み込み名前空間は、実際にはコードブロックのグローバル名前空間から名前 `__builtins__` を検索することで見つかります; `__builtins__` は辞書かモジュールでなければなりません (後者の場合はモジュールの辞書が使われます)。デフォルトでは、`__main__` モジュール中においては、`__builtins__` は組み込みモジュール `builtins` です; それ以外の任意のモジュールにおいては、`__builtins__` は `builtins` モジュール自身の辞書のエイリアスです。

### 4.2.4 動的な機能とのやりとり

自由変数の名前解決はコンパイル時でなく実行時に行われます。つまり、以下のコードは 42 を出力します:

```
i = 10
def f():
    print(i)
i = 42
f()
```

`eval()` と `exec()` 関数は、名前の解決に、現在の環境の全てを使えるわけではありません。名前は呼び出し側のローカルやグローバル名前空間で解決できます。自由変数は最内名前空間ではなく、グローバル名前空間から解決されます。<sup>\*1</sup> `exec()` と `eval()` 関数にはオプションの引数があり、グローバルとローカル名前空間をオーバーライドできます。名前空間が一つしか指定されなければ、両方の名前空間として使われます。

<sup>\*1</sup> この制限は、上記の操作によって実行されるコードが、モジュールをコンパイルしたときには利用できないために起こります。

## 4.3 例外

例外とは、コードブロックの通常の制御フローを中断して、エラーやその他の例外的な状況进行处理できるようにするための手段です。例外はエラーが検出された時点で **送出** (*raise*) されます; 例外は、エラーが発生部の周辺のコードブロックか、エラーが発生したコードブロック直接または間接的に呼び出しているコードブロックで **処理** (*handle*) することができます。

Python インタプリタは、ランタイムエラー (ゼロ除算など) が検出されると例外を送出します。Python プログラムから、*raise* 文を使って明示的に例外を送出することもできます。例外ハンドラ (exception handler) は、*try ... except* 文で指定することができます。*try* 文の *finally* 節を使うとクリーンアップコード (cleanup code) を指定できます。このコードは例外は処理しませんが、先行するコードブロックで例外が起きても起きなくても実行されます。

Python は、エラー処理に ”プログラムの終了 (termination)” モデルを用いています: 例外ハンドラは、プログラムに何が発生したかを把握することができ、ハンドラの外側のレベルに処理を継続することはできますが、(問題のあったコード部分を最初から実行しなおすのでない限り) エラーの原因を修復したり、実行に失敗した操作をやり直すことはできません。

例外が全く処理されないとき、インタプリタはプログラムの実行を終了させるか、対話メインループに処理を戻します。どちらの場合も、例外が `SystemExit` でなければ、スタックのトレースバックを出力します。

例外は、クラスインスタンスによって識別されます。*except* 節はインスタンスのクラスにもとづいて選択されます: これはインスタンスのクラスか、そのベースクラスを参照します。このインスタンスはハンドラによって受け取られ、例外条件に関する追加情報を伝えることができます。

---

**注釈:** 例外のメッセージは、Python API 仕様には含まれていません。メッセージの内容は、ある Python のバージョンと次のバージョンの間で警告なしに変更される可能性があるため、複数バージョンのインタプリタで動作するようなコードは、例外メッセージの内容に依存させるべきではありません。

---

*try* 文については、*try* 文節、*raise* 文については *raise* 文節も参照してください。

脚注



## インポートシステム

ある 1 つの *module* にある Python コードから他のモジュールを **インポート** することで、そこにあるコードへアクセスできるようになります。*import* 文はインポート機構を動かす最も一般的な方法ですが、それが唯一の方法ではありません。`importlib.import_module()` や組み込みの `__import__()` といった関数を使っても、インポート機構を動かすことができます。

*import* 文は 2 つの処理を連続して行っています; ある名前のモジュールを探し、その検索結果をローカルスコープの名前に束縛します。*import* 文の検索処理は、適切な引数で `__import__()` 関数を呼び出すこととして定義されています。`__import__()` の戻り値は *import* 文の名前束縛処理の実行で使われます。名前束縛処理の厳密な詳細は *import* 文を参照してください。

`__import__()` を直接呼び出すとモジュールの検索のみが行われ、見つかった場合、モジュールの作成処理が行われます。親パッケージのインポートや (`sys.modules` を含む) 様々なキャッシュの更新などの副作用は起きるかもしれませんが、*import* 文のみが名前束縛処理を行います。

*import* 文が実行されるときには、標準の組み込み関数 `__import__()` が呼ばれます。インポートシステムを呼び出すその他の (`importlib.import_module()` 関数のような) メカニズムは、`__import__()` の呼び出しをバイパスして独自のインポート・セマンティクスを実装している可能性があります。

モジュールが初めてインポートされるとき、Python はそのモジュールを検索し、見付かった場合、モジュールオブジェクトを作成し、初期化します<sup>\*1</sup>。その名前のモジュールが見付からなかった場合、`ModuleNotFoundError` が送出されます。Python には、インポート機構が実行されたときに名前からモジュールを検索する様々な戦略が実装されています。これらの戦略は、これ以降の節で解説される様々なフックを使って、修正したり拡張したりできます。

バージョン 3.3 で変更: インポートシステムが **PEP 302** の第 2 フェーズの完全な実装へ更新されました。もはや暗黙的なインポート機構はありません - インポート機構全体は `sys.meta_path` を通して公開されています。加えて、ネイティブの名前空間パッケージのサポートは実装されています (**PEP 420** を参照)。

---

<sup>\*1</sup> `types.ModuleType` を参照してください。

## 5.1 importlib

importlib モジュールはインポート機構とやり取りするための便利な API を提供します。例えば `importlib.import_module()` は、インポート機構を実行するための組み込みの `__import__()` よりもシンプルで推奨される API を提供します。より詳細なことは `importlib` ライブラリのドキュメントを参照してください。

## 5.2 パッケージ

Python にはモジュールオブジェクトの種類は 1 種類しかなく、Python、C、それ以外のもののどれで実装されているかに関係なく、すべてのモジュールはこの種類になります。モジュールの組織化を助け、名前階層を提供するために、Python には **パッケージ** という概念があります。

パッケージはファイルシステムのディレクトリ、モジュールはディレクトリにあるファイルと考えることができますが、パッケージやモジュールはファイルシステムから生まれる必要はないので、この比喻を額面通りに受け取ってはいけません。この文書の目的のために、ディレクトリとファイルという便利な比喻を使うことにします。ファイルシステムのディレクトリのように、パッケージは階層構造を成し、通常のモジュールだけでなく、サブパッケージを含むこともあります。

すべてのパッケージはモジュールですが、すべてのモジュールがパッケージとは限らないことを心に留めておくのが重要です。もしくは他の言い方をすると、パッケージは単なる特別な種類のモジュールであると言えます。特に、`__path__` 属性を持つ任意のモジュールはパッケージと見なされます。

すべてのモジュールには名前があります。サブパッケージ名は、Python の標準の属性アクセスの構文に似て、親パッケージ名とドットで区切られています。したがって、`sys` と呼ばれるモジュールや `email` と呼ばれるパッケージを見掛けることがあるでしょう。その中には `email.mime` と呼ばれるサブパッケージと、そのサブパッケージの中に `email.mime.text` と呼ばれるモジュールがあります。

### 5.2.1 通常のパッケージ

Python では、**通常のパッケージ** と **名前空間パッケージ** の 2 種類のパッケージが定義されています。通常のパッケージは Python 3.2 以前から存在する伝統的なパッケージです。典型的な通常のパッケージは `__init__.py` ファイルを含むディレクトリとして実装されます。通常のパッケージがインポートされたとき、この `__init__.py` ファイルが暗黙的に実行され、それで定義しているオブジェクトがパッケージ名前空間にある名前に束縛されます。`__init__.py` ファイルは、他のモジュールに書ける Python コードと同じものを含むことができ、モジュールがインポートされたときに Python はモジュールに属性を追加したりします。

例えば、以下のようなファイルシステム配置は、3 つのサブパッケージを持つ最上位の `parent` パッケージを定義します：

```
parent/
  __init__.py
  one/
    __init__.py
  two/
    __init__.py
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
three/  
    __init__.py
```

`parent.one` をインポートすると暗黙的に `parent/__init__.py` と `parent/one/__init__.py` が実行されます。その後に `parent.two` もしくは `parent.three` をインポートすると、それぞれ `parent/two/__init__.py` や `parent/three/__init__.py` が実行されます。

### 5.2.2 名前空間パッケージ

名前空間パッケージは様々な **ポーション** を寄せ集めたもので、それぞれのポーションはサブパッケージを親パッケージに提供します。ポーションはファイルシステムの別々の場所にあることもあります。ポーションは、zip ファイルの中やネットワーク上や、それ以外のインポート時に Python が探すどこかの場所で見つかることもあります。名前空間パッケージはファイルシステム上のオブジェクトに対応することもあるし、そうでないこともあります; それらは実際の実体のない仮想モジュールです。

名前空間パッケージは、`__path__` 属性に普通のリストは使いません。その代わりに独自の iterable 型を使っていて、ポーションの親パッケージのパス (もしくは最上位パッケージのための `sys.path`) が変わった場合、そのパッケージでの次のインポートの際に、新たに自動でパッケージポーションを検索します。

名前空間パッケージには `parent/__init__.py` ファイルはありません。それどころか、異なるポーションがそれぞれ提供する複数の `parent` ディレクトリがインポート検索の際に見つかることもあります。したがって `parent/one` は物理的に `parent/two` の隣にあるとは限りません。その場合、そのパッケージかサブパッケージのうち 1 つがインポートされたとき、Python は最上位の `parent` パッケージのための名前空間パッケージを作成します。

名前空間パッケージの仕様については [PEP 420](#) も参照してください。

## 5.3 検索

検索を始めるためには、Python はインポートされるモジュール (もしくはパッケージですが、ここでの議論の目的においてはささいな違いです) の **完全修飾** 名を必要とします。この名前は、*import* 文の様々な引数や `importlib.import_module()` および `__import__()` 関数のパラメータから得られます。

この名前はインポート検索の様々なフェーズで使われ、これは例えば `foo.bar.baz` のようなドットで区切られたサブモジュールへのパスだったりします。この場合、Python は最初に `foo` を、次に `foo.bar`、そして最後に `foo.bar.baz` をインポートしようとします。中間のいずれかのインポートに失敗した場合は、`ModuleNotFoundError` が送出されます。

### 5.3.1 モジュールキャッシュ

インポート検索で最初に調べる場所は `sys.modules` です。このマッピングは、中間のパスを含む、これまでにインポートされたすべてのモジュールのキャッシュを提供します。なので `foo.bar.baz` がインポート済みの場合、`sys.modules` は `foo`、`foo.bar`、`foo.bar.baz` のエントリーを含みます。それぞれのキーはその値として対応するモジュールオブジェクトを持ちます。

インポートではモジュール名は `sys.modules` から探され、存在した場合は、対応する値がインポートされるべきモジュールであり、この処理は完了します。しかし値が `None` だった場合、`ModuleNotFoundError` が送出されます。モジュール名が見付からなかった場合は、Python はモジュールの検索を続けます。

`sys.modules` は書き込み可能です。キーの削除は対応するモジュールを破壊しない (他のモジュールがそのモジュールへの参照を持っている) かもしれませんが、指定されたモジュールのキャッシュされたエントリーを無効にし、それが次にインポートされたとき Python にそのモジュールを改めて検索させることになります。キーを `None` に対応付けることもできますが、次にそのモジュールがインポートされるときに `ModuleNotFoundError` となってしまいます。

たとえモジュールオブジェクトへの参照を保持しておいて、`sys.modules` にキャッシュされたエントリーを無効にし、その指定したモジュールを再インポートしたとしても、2つのモジュールオブジェクトは同じではないことに注意してください。それとは対照的に、`importlib.reload()` は **同じ** モジュールオブジェクトを再利用し、モジュールのコードを再実行することで単にモジュールの内容を再初期化するだけです。

### 5.3.2 ファインダーとローダー

`sys.modules` に指定されたモジュールが見つからなかった場合は、Python のインポートプロトコルが起動され、モジュールを見つけロードします。このプロトコルは2つの概念的なオブジェクト、**ファインダー** と **ローダー** から成ります。ファインダーの仕事は、知っている戦略を使って指定されたモジュールを見つけられるかどうか判断することです。両方のインターフェースを実装しているオブジェクトは **インポーター** と呼ばれます - インポーターは要求されたモジュールがロードできると分かったとき、自分自身を返します。

Python にはデフォルトのファインダーとインポーターがいくつかあります。1つ目のものは組み込みモジュールの見つけ方を知っていて、2つ目のものは凍結されたモジュール (訳注: freeze ツールで処理されたモジュールのこと。プログラミング FAQ の「どうしたら Python スクリプトからスタンドアロンバイナリを作れますか?」の項目を参照) の見つけ方を知っています。3つ目のものは **インポートパス** からモジュールを探します。**インポートパス** はファイルシステムのパスや zip ファイルの位置を示すリストです。このリストは、URL で特定できるもののような、位置を示すことのできる任意のリソースの検索にまで拡張することもできます。

インポート機構は拡張可能なので、モジュール検索の範囲とスコープを拡張するために新しいファインダーを付け加えることができます。

ファインダーは実際にはモジュールをロードしません。指定されたモジュールが見つかった場合、ファインダーは *module spec* (モジュール仕様)、すなわちモジュールのインポート関連の情報をカプセル化したものを返します。モジュールのロード時にインポート機構はそれを利用します。

次の節では、インポート機構を拡張するための新しいファインダーやローダーの作成と登録を含め、ファイン

ダーとローダーのプロトコルについてより詳しく解説します。

バージョン 3.4 で変更: Python の以前のバージョンでは、ファインダーは直接 **ローダー** を返していましたが、現在はローダーを **含む** モジュール仕様を返します。ローダーはインポート中はまだ使われていますが、責任は減りました。

### 5.3.3 インポートフック

インポート機構は拡張可能なように設計されています; その主となる仕組みは **インポートフック** です。インポートフックには 2 種類あります: **メタフック** と **インポートパスフック** です。

メタフックはインポート処理の最初、`sys.modules` キャッシュの検索以外のインポート処理より前に呼び出されます。これにより、`sys.path` の処理や凍結されたモジュールや組み込みのモジュールでさえも、メタフックで上書きすることができます。メタフックは以下で解説するように、`sys.meta_path` に新しいファインダーオブジェクトを追加することで登録されます。

インポートパスフックは、`sys.path` (もしくは `package.__path__`) の処理の一部として、対応するパス要素を取り扱うところで呼び出されます。インポートパスフックは以下で解説するように、新しい呼び出し可能オブジェクトを `sys.path_hooks` に追加することで登録されます。

### 5.3.4 メタパス

指定されたモジュールが `sys.modules` に見つからなかったとき、Python は次にメタパス・ファインダー・オブジェクトが格納されている `sys.meta_path` を検索します。指定されたモジュールを扱うことができるかどうかを調べるために、各ファインダーに問い合わせを行います。メタパス・ファインダーには、名前とインポートパスと (オプションの) ターゲットモジュールの 3 つの引数を取る `find_spec()` という名前のメソッドが実装されていなければいけません。メタパス・ファインダーでは、指定されたモジュールを扱えるかどうかを判定するための戦略は任意のものを使って構いません。

meta path finder が指定されたモジュールの扱い方を知っている場合は、ファインダーは `spec` オブジェクトを返します。指定されたモジュールを扱えない場合は `None` を返します。`sys.meta_path` に対する処理が `spec` を返さずにリストの末尾に到達してしまった場合は、`ModuleNotFoundError` を送出します。その他の送出された例外はそのまま呼び出し元に伝播され、インポート処理を異常終了させます。

メタパス・ファインダーの `find_spec()` メソッドは 2 つまたは 3 つの引数を渡して呼び出します。1 つ目の引数はインポートされるモジュールの完全修飾名で、例えば `foo.bar.baz` などです。2 つ目の引数はモジュールの検索で使われるパスです。最上位のモジュールでは 2 つ目の引数は `None` にしますが、サブモジュールやサブパッケージでは 2 つ目の引数は親パッケージの `__path__` 属性の値です。適切な `__path__` 属性にアクセスできなかった場合は、`ModuleNotFoundError` が送出されます。3 つ目の引数は、あとでロードされるターゲットとなる既存のモジュールオブジェクトです。インポートシステムはリロードの間だけターゲットモジュール をセットします。

メタパスは、1 回のインポート要求で複数回走査される可能性があります。例えば、関係するモジュールがどれもまだキャッシュされていないとしたときに `foo.bar.baz` をインポートすると、最初は各メタパス・ファインダー (mpf) に対して `mpf.find_spec("foo", None, None)` を呼び出して、最上位のインポート処理を

行います。foo がインポートされた後に、`mpf.find_spec("foo.bar", foo.__path__, None)` を呼び出していく 2 回目のメタパスの走査が行われ、`foo.bar` がインポートされます。`foo.bar` のインポートまで行われたら、最後の走査で `mpf.find_spec("foo.bar.baz", foo.bar.__path__, None)` を呼び出していきます。

あるメタパス・ファインダーは最上位のインポートのみサポートしています。これらのインポーターは、2 つ目の引数に `None` 以外のものが渡されたとき、常に `None` を返します。

Python のデフォルトの `sys.meta_path` は 3 つのパスファインダーを持っています。組み込みモジュールのインポートの方法を知っているもの、凍結されたモジュールのインポートの方法を知っているもの、**インポートパス** からのモジュールのインポートの方法を知っているもの (つまり **パスベース・ファインダー**) があります。

バージョン 3.4 で変更: メタパス・ファインダーの `find_spec()` メソッドは `find_module()` を置き換えました。`find_module()` メソッドは deprecated です。それは今でも変更なしに動きますが、インポート機構はファインダーが `find_spec()` を実装していない場合にのみそれを試します。

## 5.4 ロード

モジュール仕様が見つかった場合、インポート機構はモジュールをロードする時にそれ (およびそれに含まれるローダー) を使います。これは、インポートのロード部分で起こることの近似です:

```
module = None
if spec.loader is not None and hasattr(spec.loader, 'create_module'):
    # It is assumed 'exec_module' will also be defined on the loader.
    module = spec.loader.create_module(spec)
if module is None:
    module = ModuleType(spec.name)
# The import-related module attributes get set here:
_init_module_attrs(spec, module)

if spec.loader is None:
    if spec.submodule_search_locations is not None:
        # namespace package
        sys.modules[spec.name] = module
    else:
        # unsupported
        raise ImportError
elif not hasattr(spec.loader, 'exec_module'):
    module = spec.loader.load_module(spec.name)
    # Set __loader__ and __package__ if missing.
else:
    sys.modules[spec.name] = module
    try:
        spec.loader.exec_module(module)
    except BaseException:
        try:
            del sys.modules[spec.name]
        except KeyError:
```

(次のページに続く)



(前のページからの続き)

```

        pass
    raise
return sys.modules[spec.name]
```

以下の詳細に注意してください:

- `sys.modules` の中に与えられた名前を持つ既存のモジュールオブジェクトがあるなら、`import` は既にそれを返しているでしょう。
- モジュールは、ローダーがモジュールコードを実行する前に `sys.modules` に存在しています。モジュールコードが (直接的または間接的に) 自分自身をインポートする可能性があるので、これは重要です; モジュールを `sys.modules` に追加することで、最悪のケースでは無限の再帰が、そして最良のケースでは複数回のロードが、前もって防止されます。
- ロード処理に失敗した場合、その失敗したモジュールは -- そして、そのモジュールだけが -- `sys.modules` から取り除かれます。`sys.modules` キャッシュに既に含まれていたすべてのモジュールと、副作用としてロードに成功したすべてのモジュールは、常にキャッシュに残されます。これはリロードとは対照的で、リロードの場合は失敗したモジュールも `sys.modules` に残されます。
- [後のセクション](#) で要約されるように、モジュールが作られてから実行されるまでの間にインポート機構はインポート関連のモジュール属性を設定します (上記擬似コード例の `"__init__module_attrs"`)。
- モジュール実行はモジュールの名前空間が構築されるロードの重要な瞬間です。実行はローダーに完全に委任され、ローダーは何をどのように構築するかを決定することになります。
- ロードの間に作成されて `exec_module()` に渡されたモジュールは、インポートの終わりに返されるものとは異なるかもしれません<sup>\*2</sup>。

バージョン 3.4 で変更: インポートシステムはローダーの定型的な責任を引き継ぎました。これらは以前は `importlib.abc.Loader.load_module()` メソッドによって実行されました。

### 5.4.1 ローダー

モジュールローダーは、ロードの重要な機能であるモジュール実行機能を提供します。インポート機構は、実行しようとするモジュールオブジェクトを単一の引数として `importlib.abc.Loader.exec_module()` メソッドを呼び出します。`importlib.abc.Loader.exec_module()` から返された任意の値は無視されます。

ローダーは以下の仕様を満たしていなければいけません:

- モジュールが (組み込みモジュールや動的に読み込まれる拡張モジュールではなくて) Python モジュールだった場合、ローダーはモジュールのグローバル名前空間 (`module.__dict__`) で、モジュールのコードを実行すべきです。

<sup>\*2</sup> `importlib` の実装は、戻り値を直接使うことは避けています。その代わりに、モジュール名を調べて `sys.modules` からモジュールオブジェクトを得ます。こうすることの間接的な効果は、インポートされたモジュールが `sys.modules` にいる自分自身を置き換えることがあるということです。これは実装依存の動作であり、他の Python 実装では保証されていない動作です。

- `exec_module()` の呼び出し中に `ImportError` 以外の例外が送出され、伝播されてきたとしても、モジュールをロードできない場合は `ImportError` を送出すべきです。

多くの場合、ファインダーとローダーは同じオブジェクトで構いません; そのような場合では `find_spec()` メソッドは単に `self` (訳注: オブジェクト自身) を返すだけです。

モジュールローダーは、`create_module()` メソッドを実装することでロード中にモジュールオブジェクトを作成することを選択できます。このメソッドは、モジュール仕様を引数に取って、ロード中に使う新しいモジュールオブジェクトを返します。`create_module()` はモジュールオブジェクトに属性を設定する必要はありません。もしこのメソッドが `None` を返すなら、インポート機構は新しいモジュールを自身で作成します。

バージョン 3.4 で追加: ローダーの `create_module()` メソッド。

バージョン 3.4 で変更: `load_module()` メソッドは `exec_module()` によって置き換えられ、インポート機構がロードのすべての定型責任を引き受けました。

既存のローダーとの互換性のため、もしローダーに `load_module()` メソッドが存在し、かつローダーが `exec_module()` を実装していなければ、インポート機構はローダーの `load_module()` メソッドを使います。しかし、`load_module()` は deprecated であり、ローダーは代わりに `exec_module()` を実装すべきです。

`load_module()` メソッドは、モジュールを実行することに加えて上記で説明されたすべての定型的なロード機能を実施しなければなりません。同じ制約が適用されます。以下は追加の明確化です:

- `sys.modules` に与えられた名前のモジュールが存在している場合、ローダーはその既存のモジュールを使わなければいけません。(そうしないと `importlib.reload()` は正しく動かないでしょう。) 指定されたモジュールが `sys.modules` に存在しない場合、ローダーは新しいモジュールオブジェクトを作成し、`sys.modules` に追加しなければいけません。
- 無限の再帰または複数回のロードを防止するために、ローダーがモジュールコードを実行する前にモジュールは `sys.modules` に存在しなければなりません (*must*)。
- ロード処理に失敗した場合、ローダーは `sys.modules` に追加したモジュールを取り除かなければいけません。それはロードに失敗したモジュール **のみ** を、そのモジュールがローダー自身に明示的にロードされた場合に限り、除去しなければなりません。

バージョン 3.5 で変更: `exec_module()` が定義されていて `create_module()` が定義されていない場合、`DeprecationWarning` が送出されるようになりました。

バージョン 3.6 で変更: `exec_module()` が定義されていて `create_module()` が定義されていない場合、`ImportError` が送出されるようになりました。



## 5.4.2 サブモジュール

サブモジュールをロードするのにどのようなメカニズム（例えば、`importlib` API、`import` または `import-from` ステートメント、またはビルトイン関数の `__import__`）が使われた場合でも、バインディングはサブモジュールオブジェクトを親モジュールの名前空間に配置します。例えば、もしパッケージ `spam` がサブモジュール `foo` を持っていた場合、`spam.foo` をインポートした後は `spam` は値がサブモジュールに束縛された属性 `foo` を持ちます。以下のディレクトリ構造を持っているとしましょう：

```
spam/
  __init__.py
  foo.py
  bar.py
```

そして `spam/__init__.py` は以下のようになっているとします：

```
from .foo import Foo
from .bar import Bar
```

このとき、以下を実行することにより `spam` モジュールの中に `foo` と `bar` に束縛された名前が置かれます：

```
>>> import spam
>>> spam.foo
<module 'spam.foo' from '/tmp/imports/spam/foo.py'>
>>> spam.bar
<module 'spam.bar' from '/tmp/imports/spam/bar.py'>
```

Python の慣れ親しんだ名前束縛ルールからするとこれは驚きかもしれませんが、それは実際インポートシステムの基本的な機能です。不変に保たなければならないのは（上記のインポートの後などで）`sys.modules['spam']` と `sys.modules['spam.foo']` が存在する場合、後者が前者の `foo` 属性として存在しなければならないということです。

## 5.4.3 モジュール仕様

インポート機構は、インポートの間（特にロードの前）に、個々のモジュールについてのさまざまな情報を扱います。情報のほとんどはすべてのモジュールで共通です。モジュール仕様の目的は、このインポート関連の情報をモジュールの単位でカプセル化することです。

インポートの際にモジュール仕様を使うことは、インポートシステムコンポーネント間、例えばモジュール仕様を作成するファインダーとそれを実行するローダーの間で状態を転送することを可能にします。最も重要なのは、それによってインポート機構がロードの定型的な作業を実行できるようになるということです。これに対して、モジュール仕様なしではローダがその責任を担っていました。

モジュール仕様は、モジュールオブジェクトの `__spec__` 属性として公開されます。モジュール仕様の内容の詳細については `ModuleSpec` を参照してください。

バージョン 3.4 で追加。

### 5.4.4 インポート関連のモジュール属性

インポート機構はロードの間、モジュールの仕様に基づいて、ローダーがモジュールが実行する前に以下の属性を書き込みます。

#### `__name__`

`__name__` 属性はモジュールの完全修飾名に設定されなければなりません。この名前を利用してインポートシステムでモジュールを一意に識別します。

#### `__loader__`

`__loader__` 属性はモジュールロード時にインポート機構が使用したローダーオブジェクトに設定されなければなりません。この属性は普通は内省用のものですが、ローダー固有の追加機能のために用いることが出来ます。例えばローダー関連のデータの取得です。

#### `__package__`

モジュールの `__package__` 属性は設定されなければなりません。値は文字列でなければなりません。が、`__name__` と同じ値でも構いません。モジュールがパッケージの場合、`__package__` の値はその `__name__` でなければなりません。モジュールがパッケージでない場合、トップレベルのモジュールでは `__package__` 空の文字列、サブモジュールでは親のパッケージ名でなければなりません。詳細は [PEP 366](#) を参照してください。

この属性は [PEP 366](#) で定義されているように、メインモジュールからの明示的な相対インポートを計算するために、`__name__` の代わりに使用されます。この属性は `__spec__.parent` と同じ値を持つことを要求されます。

バージョン 3.6 で変更: `__package__` の値が `__spec__.parent` と同じ値を持つことを要求されるようになりました。

#### `__spec__`

`__spec__` 属性はモジュールロード時に使用されたモジュールスペックに設定されなければなりません。`__spec__` を適切に設定すると [インタープリタ起動中に初期化されるモジュール](#) にも同様に適用されます。例外は `__main__` で、`__spec__` は [場合によっては](#) `None` に設定されます。

`__package__` が定義されていないときは `__spec__.parent` がフォールバックとして使われます。

バージョン 3.4 で追加。

バージョン 3.6 で変更: `__package__` が定義されていないときに `__spec__.parent` がフォールバックとして使われるようになりました。

#### `__path__`

モジュールが (通常のまたは名前空間) パッケージの場合、モジュールオブジェクトの `__path__` 属性が設定される必要があります。値はイテレート可能でなければなりません。が、`__path__` に意味がない場合は空でも構いません。`__path__` が空でない場合、イテレート時に文字列を生成しなければなりません。`__path__` のセマンティクスの詳細は [下記](#) の通りです。

パッケージでないモジュールは `__path__` 属性を持つてはいけません。

#### `__file__`

### `__cached__`

`__file__` はオプションです。もし設定されるならば、この属性の値は文字列でなければなりません。もしそのような属性が意味を持たない場合 (例えばモジュールがデータベースからロードされた場合) インポートシステムは `__file__` を未設定のままにしても構いません。

もし `__file__` を設定するなら、`__cached__` 属性もコードのコンパイルされたバージョンのどれか (例えば、バイトコンパイルされたファイル) へのパスに設定することが適切でしょう。この属性を設定するにあたってファイルが存在する必要はありません; パスは、単にコンパイルされたファイルが存在するかもしれない場所を示しているだけです (PEP 3147 を参照)。

`__file__` が設定されない場合にも `__cached__` を設定することは適切です。しかし、そのシナリオはかなり変則的です。究極的には、ローダーとは `__file__` と `__cached__` のどちらかまたは両方を利用するものです。したがって、もしローダーがキャッシュされたモジュールからロードする一方でファイルからはロードしないなら、その変則的なシナリオは適切でしょう。

## 5.4.5 `module.__path__`

定義より、モジュールに `__path__` 属性があれば、そのモジュールはパッケージとなります。

パッケージの `__path__` 属性は、そのサブパッケージのインポート中に使われます。インポート機構の内部では、それは `sys.path` とほとんど同じように機能します。つまり、インポート中にモジュールを探す場所のリストを提供します。しかし、一般的に `__path__` は `sys.path` よりも制約が強いです。

`__path__` は文字列の iterable でなければいけませんが、空でも構いません。`sys.path` と同じ規則がパッケージの `__path__` にも適用され、パッケージの `__path__` を走査するときに (後で解説する) `sys.path_hooks` が考慮に入れます。

パッケージの `__init__.py` ファイルは、パッケージの `__path__` 属性を設定もしくは変更することがあり、これが PEP 420 以前の名前空間パッケージの典型的な実装方法でした。PEP 420 の採択により、もはや名前空間パッケージは、`__path__` を操作するコードだけを含む `__init__.py` ファイルを提供する必要がなくなりました; インポート機構は、名前空間パッケージに対し自動的に適切な `__path__` をセットします。

## 5.4.6 モジュールの `repr`

デフォルトでは、すべてのモジュールは利用可能な `repr` を持っています。ただしこれは上位で設定された属性に依存しており、モジュール仕様によってモジュールオブジェクトの `repr` をより明示的に制御することができます。

もしモジュールが仕様 (`__spec__`) を持っていれば、インポート機構はそこから `repr` を生成しようとします。もしそれが失敗するか、または仕様が存在しなければ、インポートシステムはモジュールで入手可能なあらゆる情報を使ってデフォルトの `repr` を構築します。それは `module.__name__`, `module.__file__`, `module.__loader__` を (足りない情報についてはデフォルト値を使って補いながら) `repr` への入力として使おうと試みます。

これが使われている正確な規則です:

- モジュールが `__spec__` 属性を持っていれば、仕様に含まれる情報が `repr` を生成するために使われます。"name", "loader", "origin", "has\_location" 属性が参照されます。
- モジュールに `__file__` 属性がある場合は、モジュールの `repr` の一部として使われます。
- モジュールに `__file__` はないが `__loader__` があり、その値が `None` ではない場合は、ローダーの `repr` がモジュールの `repr` の一部として使われます。
- そうでなければ、単にモジュールの `__name__` を `repr` の中で使います。

バージョン 3.4 で変更: `loader.module_repr()` の使用は deprecated です。インポート機構によりモジュール仕様がモジュール `repr` を生成するために使用されるようになりました。

Python 3.3 との後方互換性のために、ローダーの `module_repr()` メソッドが定義されていたら、モジュール `repr` を生成するために上記のいずれかのアプローチを試す前にそのメソッドが呼ばれます。ただし、このメソッドは deprecated です。

### 5.4.7 キャッシュされたバイトコードの無効化

Before Python loads cached bytecode from `.pyc` file, it checks whether the cache is up-to-date with the source `.py` file. By default, Python does this by storing the source's last-modified timestamp and size in the cache file when writing it. At runtime, the import system then validates the cache file by checking the stored metadata in the cache file against the source's metadata.

Python also supports "hash-based" cache files, which store a hash of the source file's contents rather than its metadata. There are two variants of hash-based `.pyc` files: checked and unchecked. For checked hash-based `.pyc` files, Python validates the cache file by hashing the source file and comparing the resulting hash with the hash in the cache file. If a checked hash-based cache file is found to be invalid, Python regenerates it and writes a new checked hash-based cache file. For unchecked hash-based `.pyc` files, Python simply assumes the cache file is valid if it exists. Hash-based `.pyc` files validation behavior may be overridden with the `--check-hash-based-pycs` flag.

バージョン 3.7 で変更: Added hash-based `.pyc` files. Previously, Python only supported timestamp-based invalidation of bytecode caches.

## 5.5 パスベース・ファインダー

上で触れた通り、Python にはいくつかのデフォルトのメタパス・ファインダーが備わっています。そのうちの 1 つは **パスベース・ファインダー** (PathFinder) と呼ばれ、**パスエントリ** のリストである **インポートパス** を検索します。それぞれのパスエントリは、モジュールを探す場所を指しています。

パスベース・ファインダー自体は何かのインポート方法を知っているわけではありません。その代わりに、個々のパスエントリを走査し、それぞれに特定の種類のパスの扱いを知っているパスエントリ・ファインダーを関連付けます。

デフォルトのパスエントリ・ファインダーは、ファイルシステム上のモジュールを見つけるためのすべてのセマンティクスを実装しています。それは Python ソースコード (`.py` ファイル)、Python バイトコード

(.pyc ファイル)、共有ライブラリ (例えば .so ファイル) などの特別なファイルタイプを処理します。標準ライブラリの `zipimport` モジュールによってサポートされる場合は、デフォルトのパスエントリ・ファインダーは (共有ライブラリ以外の) すべてのファイルタイプの zip ファイルからのロードも扱います。

パスエントリはファイルシステム上の場所限定される必要はありません。URL やデータベースクエリやその他文字列で指定できる場所を参照することも可能です。

パスベース・ファインダーにはフックやプロトコルを追加することができ、それによって検索可能なパスエントリの種類を拡張し、カスタマイズすることができます。例えば、ネットワーク上の URL をパスエントリとしてサポートしたい場合、web 上のモジュールを見つけるために HTTP の取り扱い方を実装したフックを書くことができます。この (呼び出し可能オブジェクトである) フックは、下で解説するプロトコルをサポートする **パスエントリ・ファインダー** を返します。このプロトコルは web からモジュールのローダーを取得するのに使われます。

警告の言葉: この節と前の節の両方で **ファインダー** という言葉が、**メタパス・ファインダー** と **パスエントリ・ファインダー** という用語で区別されて使われています。これら 2 種類のファインダーは非常に似ており、似たプロトコルをサポートし、インポート処理で同じように機能しますが、微妙に異なっているのを心に留めておくのは重要です。特に、メタパス・ファインダーはインポート処理の開始時、`sys.meta_path` の走査が動くときに動作します。

それとは対照的に、パスエントリ・ファインダーはある意味でパスベース・ファインダーの実装詳細であり、実際 `sys.meta_path` からパスベース・ファインダーが取り除かれた場合、パスエントリ・ファインダーの実装は何も実行されないでしょう。

### 5.5.1 パスエントリ・ファインダー

**パスベース・ファインダー** には、文字列 **パスエントリ** で指定された場所の Python モジュールや Python パッケージを見つけ、ロードする責任があります。ほとんどのパスエントリはファイルシステム上の場所を指定していますが、そこに制限される必要はありません。

メタパス・ファインダーとして、**パスベース・ファインダー** には前に解説した `find_spec()` プロトコルが実装されていますが、これに加えて **インポートパス** からモジュールを見つけ、ロードする方法をカスタマイズするために使えるフックを提供しています。

**パスベース・ファインダー** は `sys.path`、`sys.path_hooks`、`sys.path_importer_cache` という 3 つの変数を使います。さらにパッケージオブジェクトの `__path__` 属性も使います。これらによって、インポート処理をカスタマイズする方法が提供されます。

`sys.path` には、モジュールとパッケージを探す場所文字列の一覧があります。これは `PYTHONPATH` 環境変数とその他様々なインストール方法や実装に依存するデフォルト値で初期化されます。`sys.path` 内の要素は、ファイルシステム上のディレクトリや zip ファイルやその他モジュールを探すべき "場所" となりうるもの (`site` モジュールを参照) を指すことができます。文字列およびバイト列のみを `sys.path` に入れるべきです; 他のデータ型は無視されます。バイト列の要素のエンコーディングは、各 **パスエントリ・ファインダー** によって判別されます。

**パスベース・ファインダー** は **メタパス・ファインダー** なので、インポート機構は、前で解説したパスベース・ファインダーの `find_spec()` メソッドを呼び出すことで **インポートパス** の検索を始めます。path 引数

が `find_spec()` に渡されたときは、それは走査するパス文字列のリスト - 典型的にはそのパッケージの中でインポートしているパッケージの `__path__` 属性になります。`path` 引数が `None` だった場合、それは最上位のインポートであることを示していて、`sys.path` が使われます。

パスベース・ファインダーは検索パスのすべての要素について反復処理をし、それぞれのパスに対して適切な **パスエントリ・ファインダー** (`PathEntryFinder`) を探します。これは時間のかかる処理 (例えば、この検索のための `stat()` 呼び出しのオーバーヘッド) になり得るので、パスベース・ファインダーはパス要素からパスエントリ・ファインダーへの対応付けをキャッシュとして持っておきます。このキャッシュは `sys.path_importer_cache` に持っています (名前に反して、このキャッシュは実際には **インポーター** には制限されておらず、ファインダーオブジェクトを保持します)。このようにして、時間のかかる特定の **パスエントリ** の場所のための **パスエントリ・ファインダー** の検索を一度だけ検索すれば良くなります。パスベース・ファインダーにパスエントリの検索を再度行わせるために、ユーザコードでは自由に `sys.path_importer_cache` からキャッシュを取り除いて構いません<sup>\*3</sup>。

`path entry` がキャッシュの中に無かった場合、`path based finder` は `sys.path_hooks` 中の呼び出し可能オブジェクトを全て辿ります。このリストのそれぞれの **path entry フック** は、検索する `path entry` という引数 1 つを渡して呼び出されます。その呼び出し可能オブジェクトは `path entry` を扱える **path entry finder** を返すか、`ImportError` を送出します。`ImportError` は、フックが **path entry** のための **path entry finder** を探せないことを報せるために `path based finder` が使います。この例外は処理されず、**import path** を辿っていく処理が続けられます。フックは引数として文字列またはバイト列オブジェクトを期待します; バイト列オブジェクトのエンコーディングはフックに任されていて (例えば、ファイルシステムのエンコーディングの UTF-8 やそれ以外などです)、フックが引数をデコードできなかった場合は `ImportError` を送出すべきです。

`sys.path_hooks` を辿る処理が **パスエントリ・ファインダー** を何も返さずに終わった場合、パスベース・ファインダーの `find_spec()` メソッドは、`sys.path_importer_cache` に (このパスエントリに対するファインダーが存在しないことを示すために) `None` を保存し、**メタパス・ファインダー** はモジュールが見つからなかったことを伝えるために `None` を返します。

`sys.path_hooks` 上の **パスエントリフック** 呼び出し可能オブジェクトの戻り値のいずれかが **パスエントリ・ファインダー** であった場合、後で出てくるモジュール仕様を探すためのプロトコルが使われ、それがモジュールをロードするために使われます。

(空の文字列によって表される) 現在のディレクトリは、`sys.path` の他のエントリとは多少異なる方法で処理されます。まず、現在のディレクトリが存在しないことが判明した場合、`sys.path_importer_cache` には何も追加されません。次に、現在のディレクトリに対する値は個々のモジュールのルックアップで毎回新たに検索されます。3 番目に、`sys.path_importer_cache` に使われ、`importlib.machinery.PathFinder.find_spec()` が返すパスは、実際のディレクトリであって空の文字列ではありません。

---

<sup>\*3</sup> レガシーなコードでは、`sys.path_importer_cache` に `imp.NullImporter` のインスタンスがいることがあります。その代わりに `None` を使うようにコードを変更することが推奨されます。より詳しいことは `portingpythoncode` を参照してください。



### 5.5.2 パスエントリ・ファインダー・プロトコル

モジュールと初期化されたパッケージのインポートをサポートするため、および名前空間パッケージのポーションとして提供するために、パスエントリ・ファインダーは `find_spec()` メソッドを実装しなければいけません。

`find_spec()` takes two arguments: the fully qualified name of the module being imported, and the (optional) target module. `find_spec()` returns a fully populated spec for the module. This spec will always have "loader" set (with one exception).

To indicate to the import machinery that the spec represents a namespace *portion*, the path entry finder sets "loader" on the spec to `None` and "submodule\_search\_locations" to a list containing the portion.

バージョン 3.4 で変更: `find_spec()` は `find_loader()` と `find_module()` を置き換えました。両者は deprecated ですが、`find_spec()` が定義されていなければ使われます。

古いパスエントリ・ファインダーの中には、`find_spec()` の代わりにこれら 2 つの deprecated なメソッドのうちのいずれかを実装しているものがあるかもしれません。これらのメソッドは後方互換性のためにまだ考慮されています。しかし、パスエントリ・ファインダーに `find_spec()` が実装されていれば、古いメソッドは無視されます。

`find_loader()` はインポートされるモジュールの完全修飾名を引数に取ります。`find_loader()` は、第 1 要素がローダーで第 2 要素が名前空間 *ポーション* である 2 要素のタプルを返します。第 1 要素 (つまりローダー) が `None` の場合、その意味は、パスエントリ・ファインダー自身は指定されたモジュールのためのローダーを持っていないものの、パスエントリがモジュールの名前空間ポーションに関係している (contribute) のをパスエントリ・ファインダーが知っているということです。これは、ほとんど常にファイルシステム上に物理的な実体のない名前空間パッケージをインポートしようとした場合です。パスエントリ・ファインダーがローダーとして `None` を返す場合には、2 要素タプルである戻り値の第 2 要素はシーケンスでなければなりません。ただし、シーケンスは空でも構いません。

`find_loader()` が `None` でないローダー値を返した場合、ポーションは無視され、パスベース・ファインダーからローダーが返され、パスエントリ上の検索が終了します。

他のインポート機構の実装に対する後方互換性のために、多くのパスエントリ・ファインダーは、メタパス・ファインダーがサポートするのと同じ伝統的な `find_module()` メソッドもサポートしています。しかし、パスエントリ・ファインダーの `find_module()` メソッドは、決して `path` 引数では呼び出されません (このメソッドは、パスフックの最初の呼び出しから適切なパス情報を記録する動作が期待されています)。

パスエントリ・ファインダーの `find_module()` メソッドは deprecated です。なぜなら、その方法ではパスエントリ・ファインダーが名前空間パッケージに対してポーションを提供することができないからです。もし `find_loader()` と `find_module()` の両方がパスエントリ・ファインダーに存在したら、インポートシステムは常に `find_module()` よりも `find_loader()` を優先して呼び出します。

## 5.6 標準のインポートシステムを置き換える

インポートシステム全体を置き換えるための最も信頼性のある仕組みは、`sys.meta_path` のデフォルトの内容を削除し、全部をカスタムのメタパスフックで置き換えるものです。

もし、`import` 文の動作だけを変更し、インポートシステムにアクセスする他の API には影響を与えなくてもよければ、組み込みの `__import__()` 関数を置き換えるだけで十分です。この手法は、ある 1 つのモジュール内だけで `import` 文の動作を変更するのにも用いられます。

To selectively prevent the import of some modules from a hook early on the meta path (rather than disabling the standard import system entirely), it is sufficient to raise `ModuleNotFoundError` directly from `find_spec()` instead of returning `None`. The latter indicates that the meta path search should continue, while raising an exception terminates it immediately.

## 5.7 Package Relative Imports

Relative imports use leading dots. A single leading dot indicates a relative import, starting with the current package. Two or more leading dots indicate a relative import to the parent(s) of the current package, one level per dot after the first. For example, given the following package layout:

```
package/  
  __init__.py  
  subpackage1/  
    __init__.py  
    moduleX.py  
    moduleY.py  
  subpackage2/  
    __init__.py  
    moduleZ.py  
  moduleA.py
```

In either `subpackage1/moduleX.py` or `subpackage1/__init__.py`, the following are valid relative imports:

```
from .moduleY import spam  
from .moduleY import spam as ham  
from . import moduleY  
from ..subpackage1 import moduleY  
from ..subpackage2.moduleZ import eggs  
from ..moduleA import foo
```

Absolute imports may use either the `import <>` or `from <> import <>` syntax, but relative imports may only use the second form; the reason for this is that:

```
import XXX.YYY.ZZZ
```

should expose `XXX.YYY.ZZZ` as a usable expression, but `.moduleY` is not a valid expression.



## 5.8 `__main__` に対する特別な考慮

`__main__` モジュールは、Python のインポートシステムに関連する特別なケースです。[他の場所](#) で言及されているように、`__main__` モジュールは `sys` や `builtins` などと同様にインタプリタースタートアップで直接初期化されます。しかし、前者 2 つのモジュールと違って、`__main__` は厳密にはビルトインのモジュールとしての資格を持っていません。これは、`__main__` が初期化される方法がインタプリタが起動されるときのフラグやその他のオプションに依存するためです。

### 5.8.1 `__main__.__spec__`

`__main__` がどのように初期化されるかに依存して、`__main__.__spec__` は適切に設定されることもあれば `None` になることもあります。

Python が `-m` オプションを付けて実行された場合には、`__spec__` は対応するモジュールまたはパッケージのモジュール仕様に設定されます。また、ディレクトリや `zip` ファイル、または他の `sys.path` エントリを実行する処理の一部として `__main__` モジュールがロードされる場合にも `__spec__` が生成 (populate) されます。

それ以外のケースでは、`__main__.__spec__` は `None` に設定されます。これは、`__main__` を生成 (populate) するために使われたコードがインポート可能なモジュールと直接一致していないためです：

- 対話プロンプト
- `-c` オプション
- `stdin` から起動された場合
- ソースファイルやバイトコードファイルから直接起動された場合

最後のケースでは、たとえ技術的にはファイルがモジュールとして直接インポートできたとしても `__main__.__spec__` は常に `None` になることに注意してください。もし `__main__` において有効なモジュールメタデータが必要なら `-m` スイッチを使ってください。

`__main__` がインポート可能なモジュールと一致し、`__main__.__spec__` がそれに応じて設定されていたとしても、それでもなお、この 2 つのモジュールは別物とみなされることに注意してください。これは、`if __name__ == "__main__":` チェックによって保証されるブロックは、`__main__` 名前空間を生成 (populate) するためにモジュールが使用される時にだけ実行され、通常のインポート時には実行されない、という事実起因しています。

## 5.9 取り掛かり中の問題

XXX 図があるととても良い。

XXX \* (import\_machinery.rst) モジュールとパッケージの属性のみに紙面を割いた節を設けるのは何如でしょうか？ もしかしたらデータモデルについての言語リファレンスのページにある関係する内容を拡張したり、置き換えるようなものになるかもしれません。

XXX ライブラリマニュアルの `runpy` や `pkgutil` の解説の先頭すべてに、” こちらも参照 (See Also)” という、この新しいインポートシステムの節へのリンクを置くべき。

XXX `__main__` が初期化される様々な方法についてより多くの説明を追加する？

XXX `__main__` の特異性/落とし穴についてより多くの情報を追加する (つまり [PEP 395](#) からコピーする)

## 5.10 参考資料

Python の初期の頃からすると、インポート機構は目覚ましい発展を遂げました。一部細かいところがドキュメントが書かれたときから変わってはいますが、最初期の [パッケージの仕様](#) はまだ読むことができます。

オリジナルの `sys.meta_path` の仕様は [PEP 302](#) で、その後継となる拡張が [PEP 420](#) です。

[PEP 420](#) は Python 3.3 に [名前空間パッケージ](#) を導入しています。[PEP 420](#) はまた `find_module()` に代わるものとして `find_loader()` プロトコルを導入しています。

[PEP 366](#) は、メインモジュールでの明示的な相対インポートのために追加した `__package__` 属性の解説をしています。

[PEP 328](#) は絶対インポート、明示的な相対インポート、および、当初 `__name__` で提案し、後に [PEP 366](#) が `__package__` で定めた仕様を導入しました。

[PEP 338](#) はモジュールをスクリプトとして実行するときの仕様を定めています。

[PEP 451](#) は、モジュール仕様オブジェクトにおけるモジュール毎のインポート状態のカプセル化を追加しています。また、ローダーの定型的な責任のほとんどをインポート機構に肩代わりさせています。これらの変更により、インポートシステムのいくつかの API が deprecate され、またファインダーとローダーには新しいメソッドが追加されました。

脚注

## 式 (EXPRESSION)

この章では、Python の式における個々の要素の意味について解説します。

**表記法に関する注意:** この章と以降の章での拡張 BNF (extended BNF) 表記は、字句解析規則ではなく、構文規則を記述するために用いられています。ある構文規則 (のある表現方法) が、以下の形式

```
name ::= othername
```

で記述されていて、この構文特有の意味付け (semantics) が記述されていない場合、`name` の形式をとる構文の意味付けは `othername` の意味付けと同じになります。

### 6.1 算術変換 (arithmetic conversion)

以下の算術演算子の記述で、「数値引数は共通の型に変換されます」と書かれているとき、組み込み型に対する演算子の実装は以下の通りに動作します:

- 片方の引数が複素数型であれば、他方は複素数型に変換されます;
- それ以外の場合で、片方の引数が浮動小数点数であれば、他方は浮動小数点型に変換されます;
- それ以外場合は、両方の引数は整数でなければならず、変換の必要はありません。

特定の演算子 ('%' 演算子の左引数としての文字列) には、さらに別の規則が適用されます。拡張は、それ自身の型変換のふるまいを定義していなければなりません。

### 6.2 アトム、原子的要素 (atom)

atom は、式の一番基本的な要素です。もっとも単純な atom は、識別子またはリテラルです。丸括弧、角括弧、または波括弧で囲われた形式 (form) もまた、構文上アトムに分類されます。atom の構文は以下のようになります:

```
atom ::= identifier | literal | enclosure
```

```
enclosure ::= parenth_form | list_display | dict_display | set_display  
            | generator_expression | yield_atom
```

### 6.2.1 識別子 (identifier、または名前 (name))

アトムになっている識別子 (identifier) は名前 (name) です。字句定義については [識別子 \(identifier\) およびキーワード \(keyword\)](#) 節を、名前付けや束縛については [名前づけと束縛 \(naming and binding\)](#) 節を参照してください。

名前があるオブジェクトに束縛されている場合、名前 atom を評価するとそのオブジェクトになります。名前が束縛されていない場合、atom を評価しようとする `NameError` 例外を送出します。

**プライベートな名前のマングリング:** クラス定義内に書かれた識別子で、2 つ以上のアンダースコアから始まり、末尾が 2 つ以上のアンダースコアで終わっていないものは、そのクラスの **プライベートな名前** とみなされます。プライベートな名前は、コードが生成される前により長い形式に変換されます。この変換によって、クラス名の先頭にアンダースコアがあれば除去し、先頭にアンダースコアを 1 つ付加し、名前の前に挿入されます。例えば、クラス名 `Ham` の中の識別子 `__spam` は、`_Ham__spam` に変換されます。変換は識別子が使用されている構文のコンテキストからは独立しています。変換された名前が非常に長い (255 文字を超える) 場合、実装によっては名前の切り詰めが行われるかもしれません。クラス名がアンダースコアのみから成る場合は変換は行われません。

### 6.2.2 リテラル

Python では、文字列やバイト列リテラルと、様々な数値リテラルをサポートしています:

```
literal ::= stringliteral | bytesliteral  
          | integer | floatnumber | imagnumber
```

リテラルの評価は、与えられた型 (文字列、バイト列、整数、浮動小数点数、複素数) の与えられた値を持つオブジェクトを与えます。浮動小数点や虚数 (複素数) リテラルの場合、値は近似値になる場合があります。詳しくは [リテラル](#) を参照してください。

リテラルは全て変更不能なデータ型に対応します。このため、オブジェクトのアイデンティティはオブジェクトの値ほど重要ではありません。同じ値を持つ複数のリテラルを評価した場合、(それらのリテラルがプログラムの同じ場所由来のものであっても、そうでなくても) 同じオブジェクトを指しているか、まったく同じ値を持つ別のオブジェクトになります。

### 6.2.3 丸括弧形式 (parenthesized form)

丸括弧形式とは、式リストの一形態で、丸括弧で囲ったものです:

```
parenth_form ::= "(" [starred_expression] ")"
```

丸括弧で囲われた式のリストは、個々の式が表現するものになります: リスト内に少なくとも一つのカンマが入っていた場合、タプルになります; そうでない場合、式のリストを構成している単一の式自体の値になります。

中身が空の丸括弧のペアは、空のタプルオブジェクトを表します。タプルは変更不能なので、リテラルと同じ規則が適用されます (すなわち、空のタプルが二箇所で見られると、それらは同じオブジェクトになることもあるし、ならないこともあります)。

タプルは丸括弧で作成されるのではなく、カンマによって作成されることに注意してください。例外は空のタプルで、この場合には丸括弧が **必要です** --- 丸括弧のつかない "何も記述しない式 (nothing)" を使えるようにしてしまうと、文法があいまいなものになってしまい、よくあるタイプミスが検出されなくなってしまう。

### 6.2.4 リスト、集合、辞書の表示

リスト、集合、辞書を構築するために、Python は "表示 (display)" と呼ばれる特別な構文を提供していて、次の二種類ずつがあります:

- コンテナの内容を明示的に列挙する
- **内包表記** (*comprehension*) と呼ばれる、ループ処理とフィルター処理の組み合わせを用いた計算結果

内包表記の共通の構文要素は次の通りです:

```
comprehension ::= expression comp_for
comp_for      ::= ["async"] "for" target_list "in" or_test [comp_iter]
comp_iter     ::= comp_for | comp_if
comp_if       ::= "if" expression_nocond [comp_iter]
```

内包表記はまず単一の式、続いて少なくとも 1 個の for 節、さらに続いて 0 個以上の for 節あるいは if 節からなります。この場合、各々の for 節や if 節を、左から右へ深くなっていくネストしたブロックとみなし、ネストの最内のブロックに到達するごとに内包表記の先頭にある式を評価した結果が、最終的にできあがるコンテナの各要素になります。

ただし、最も左にある for 節のイテラブル式を除いて、内包表記は暗黙的にネストされた個別のスコープで実行されます。この仕組みのおかげで、対象のリスト内で代入された名前が外側のスコープに "漏れる" ことはありません。

最も左にある `for` 節のイテラブル式は、それを直接囲んでいるスコープでそのまま評価され、暗黙的な入れ子のスコープに引数として渡されます。後に続く `for` 節と、最も左にある `for` 節のフィルター条件はイテラブル式を直接囲んでいるスコープでは評価できません。というのは、それらは最も左のイテラブルから得られる値に依存しているかもしれないからです。例えば次の通りです: `[x*y for x in range(10) for y in range(x, x+10)]`。

内包表記が常に適切な型のコンテナになるのを保証するために、`yield` 式や `yield from` 式は暗黙的な入れ子のスコープでは禁止されています (Python 3.7 では、そのような式はコンパイル時に `DeprecationWarning` を発生させ、Python 3.8 以降では `SyntaxError` を発生させます)。

Python 3.6 から、`async def` 関数では `async for` 節が *asynchronous iterator* の反復処理をするのに使われることがありました。`async def` 関数に含まれる内包表記が、先頭の式に続く `for` 節あるいは `async for` 節で構成されていることや、追加の `for` 節あるいは `async for` 節を含んでいること、そのうえ `await` 式を使っていることがあるかもしれません。内包表記が `async for` 節あるいは `await` 式を含んでいる場合、それは **非同期内包表記** と呼ばれます。非同期内包表記は、それが現れるコルーチン関数の実行を中断させるかもしれません。PEP 530 も参照してください。

バージョン 3.6 で追加: 非同期内包表記が導入されました。

バージョン 3.7 で非推奨: `yield` および `yield from` は暗黙的な入れ子のスコープでは非推奨となりました。

## 6.2.5 リスト表示

リスト表示は、角括弧で囲われた式の系列です。系列は空の系列であってもかまいません:

```
list_display ::= "[" [starred_list | comprehension] "]"
```

リスト表示は、新しいリストオブジェクトを与えます。リストの内容は、式のリストまたはリスト内包表記 (list comprehension) で指定されます。カンマで区切られた式のリストが与えられたときは、それらの各要素は左から右へと順に評価され、その順にリスト内に配置されます。内包表記が与えられたときは、内包表記の結果の要素でリストが構成されます。

## 6.2.6 集合表示

集合表示は波括弧で表され、キーと値を分けるコロンのないことで辞書表現と区別されます:

```
set_display ::= "{" (starred_list | comprehension) "}"
```

集合表示は、新しいミュータブルな集合オブジェクトを与えます。集合の内容は、式の並びまたは内包表記によって指定されます。カンマ区切りの式のリストが与えられたときは、その要素は左から右へ順に評価され、集合オブジェクトに加えられます。内包表記が与えられたときは、内包表記の結果の要素で集合が構成されます。

空集合は `{}` で構成できません。このリテラルは空の辞書を構成します。

## 6.2.7 辞書表示

辞書表示は、波括弧で囲われた、キーと値のペアからなる系列です。系列は空の系列であってもかまいません:

```
dict_display      ::=  "{" [key_datum_list | dict_comprehension] "}"
key_datum_list    ::=  key_datum ("," key_datum)* [","]
key_datum         ::=  expression ":" expression | "**" or_expr
dict_comprehension ::=  expression ":" expression comp_for
```

辞書表示は、新たな辞書オブジェクトを表します。

キーとデータからなる対の並びがカンマ区切りで与えられたときは、その要素は左から右へ評価され、辞書のエントリーを定義します。すなわち、それぞれのキーオブジェクトが、辞書内で対応するデータを保存するキーとして使われます。これにより、キーとデータのリストの中で同じキーを複数回指定することができ、そのキーに対する最終的な辞書の値は、最後に与えられたものになります。

ダブルアスタリスク `**` は **辞書のアンパック** を表します。このとき被演算子は *mapping* でなければなりません。それぞれの *mapping* の要素は、新たな辞書に追加されます。キー/データの対もしくは辞書のアンパックによって先に追加された値は、後から追加された値によって上書きされます。

バージョン 3.5 で追加: 辞書表示のアンパックは最初に [PEP 448](#) で提案されました。

辞書内包表記は、リストや集合の内包表記とは対照的に、通常の `"for"` や `"if"` 節の前に、コロンで分けられた 2 つの式が必要です。内包表記が起動すると、結果のキーと値の要素が、作られた順に新しい辞書に挿入されます。

キーの値として使える型に関する制限は [標準型の階層](#) 節ですでに列挙しています。(一言でいうと、キーは変更可能なオブジェクトを全て排除した *hashable* でなければなりません。) 重複するキー間で衝突が起きても、衝突が検出されることはありません; あるキーに対して、最後に渡されたデータ (プログラムテキスト上では、辞書表記の最も右側値となるもの) が使われます。

## 6.2.8 ジェネレータ式

ジェネレータ式 (generator expression) とは、丸括弧を使ったコンパクトなジェネレータ表記法です:

```
generator_expression ::=  "(" expression comp_for ")"
```

ジェネレータ式は新たなジェネレータオブジェクトを与えます。この構文は内包表記とほぼ同じですが、角括弧や波括弧ではなく、丸括弧で囲われます。

ジェネレータ式の中で使われている変数は、(通常のジェネレータと同じように) そのジェネレータオブジェ



クトに対して `__next__()` メソッドが呼ばれるときまで評価が遅延されます。ただし、最も左にある `for` 節のイテラブル式は直ちに評価されます。そのためそこで生じたエラーは、最初の値が得られた時点ではなく、ジェネレータ式が定義された時点で発せられます。後に続く `for` 節と、最も左にある `for` 節のフィルター条件はイテラブル式を直接囲んでいるスコープでは評価できません。というのは、それらは最も左のイテラブルから得られる値に依存しているかもしれないからです。例えば次の通りです: `(x*y for x in range(10) for y in range(x, x+10))`。

関数の唯一の引数として渡す場合には、丸括弧を省略できます。詳しくは [呼び出し \(call\)](#) 節を参照してください。

ジェネレータ式自身の期待される動作を妨げないために、`yield` 式や `yield from` 式は暗黙的に定義されたジェネレータでは禁止されています (Python 3.7 では、そのような式はコンパイル時に `DeprecationWarning` を発生させ、Python 3.8 以降では `SyntaxError` を発生させます)。

ジェネレータ式が `async for` 節あるいは `await` 式を含んでいる場合、それは **非同期ジェネレータ式** と呼ばれます。非同期ジェネレータ式は、非同期イテレータである新しい非同期ジェネレータオブジェクトを返します ([非同期イテレータ \(Asynchronous Iterator\)](#) を参照してください)。

バージョン 3.6 で追加: 非同期ジェネレータ式が導入されました。

バージョン 3.7 で変更: Python 3.7 より前では、非同期ジェネレータ式は `async def` コルーチンでしか使えませんでした。3.7 からは、任意の関数で非同期ジェネレータ式が使えるようになりました。

バージョン 3.7 で非推奨: `yield` および `yield from` は暗黙的な入れ子のスコープでは非推奨となりました。

## 6.2.9 Yield 式

```
yield_atom      ::= "(" yield_expression ")"
yield_expression ::= "yield" [expression_list | "from" expression]
```

`yield` 式は **ジェネレータ** 関数や term: **非同期ジェネレータ** <*asynchronous generator*> を定義するときに使われます。従って、関数定義の本体でのみ使えます。関数の本体で `yield` 式を使用するとその関数はジェネレータになり、`async def` 関数の本体で使用するとそのコルーチン関数は非同期ジェネレータになります。例えば次のようになります:

```
def gen(): # defines a generator function
    yield 123

async def agen(): # defines an asynchronous generator function
    yield 123
```

含まれているスコープの副作用のため、`yield` 式は暗黙的に定義されたスコープの一部として内包表記やジェネレータ式を実装するのに使うことは許可されていません (Python 3.7 では、そのような式はコンパイル時に `DeprecationWarning` を発生させ、Python 3.8 以降では `SyntaxError` を発生させます)。

バージョン 3.7 で非推奨: `yield` 式は、暗黙的な入れ子のスコープで内包表記やジェネレータ式を実装するた



めの使用が非推奨になりました。

ジェネレータ関数についてはすぐ下で説明されています。非同期ジェネレータ関数は、[非同期ジェネレータ関数 \(asynchronous generator function\)](#) 節に分けて説明されています。

ジェネレータ関数が呼び出された時、ジェネレータとしてのイテレータを返します。ジェネレータはその後ジェネレータ関数の実行を制御します。ジェネレータのメソッドが呼び出されると実行が開始されます。開始されると、最初の `yield` 式まで処理して一時停止し、呼び出し元へ `expression_list` の値を返します。ここで言う一時停止とは、ローカル変数の束縛、命令ポインタや内部の評価スタック、そして例外処理のを含むすべてのローカル状態が保持されることを意味します。再度、ジェネレータのメソッドが呼び出されて実行を再開した時、ジェネレータは `yield` 式がただの外部呼び出しであったかのように処理を継続します。再開後の `yield` 式の値は実行を再開するメソッドに依存します。`__next__()` を使用した場合 (一般に `for` 文や組み込み関数 `next()` など) の結果は `None` となり、`send()` を使用した場合はそのメソッドに渡された値が結果になります。

これまで説明した内容から、ジェネレータ関数はコルーチンにとってもよく似ています。ジェネレータ関数は何度も生成し、1 つ以上のエントリポイントを持ち、その実行は一時停止されます。ジェネレータ関数は `yield` した後で実行の継続を制御できないことが唯一の違いです。その制御は常にジェネレータの呼び出し元へ移されます。

`yield` 式は `try` 構造内で使用できます。ジェネレータの (参照カウントがゼロに達するか、ガベージコレクションによる) 完了前に再開されない場合、ジェネレータ-イテレータの `close()` メソッドが呼ばれ、`finally` 節が実行されます。

`yield from <expr>` を使用した場合、与えられた式はサブイテレータとして扱われます。サブイテレータによって生成されたすべての値は現在のジェネレータのメソッドの呼び出し元へ直接渡されます。`send()` で渡されたあらゆる値と `throw()` で渡されたあらゆる例外は根底のイテレータに適切なメソッドがあれば渡されます。適切なメソッドがない場合、`send()` は `AttributeError` か `TypeError` を、`throw()` は渡された例外を即座に送出します。

根底のイテレータの完了時、引き起こされた `StopIteration` インスタンスの `value` 属性はその `yield` 式の値となります。`StopIteration` を起こす際に明示的にセットされるか、サブイテレータがジェネレータであれば (サブイテレータからかえる値で) 自動的にセットされるかのどちらかです。

バージョン 3.3 で変更: サブイテレータに制御フローを委譲するために `yield from <expr>` が追加されました。

`yield` 式が代入文の単独の右辺式であるとき、括弧は省略できます。

参考:

**PEP 255** - 単純なジェネレータ Python へのジェネレータと `yield` 文の導入提案。

**PEP 0342** - 拡張されたジェネレータを用いたコルーチン シンプルなコルーチンとして利用できるように、ジェネレータの構文と API を拡張する提案。

**PEP 380** - サブジェネレータへの委譲構文 サブジェネレータの委譲を簡単にするための、`yield_from` 構文の導入提案。

**PEP 525** - 非同期ジェネレータ コルーチン関数へのジェネレータの実装能力の追加による **PEP 492** の拡張提案。

### ジェネレータ-イテレータメソッド

この説ではジェネレータイテレータのメソッドについて説明します。これらはジェネレータ関数の実行制御に使用できます。

以下のジェネレータメソッドの呼び出しは、ジェネレータが既に実行中の場合 `ValueError` 例外を送出する点に注意してください。

#### `generator.__next__()`

ジェネレータ関数の実行を開始するか、最後に `yield` 式が実行されたところから再開します。ジェネレータ関数が `__next__()` メソッドによって再開された時、その時点の `yield` 式の値は常に `None` と評価されます。その後次の `yield` 式まで実行し、ジェネレータは一時停止し、`expression_list` の値を `__next__()` メソッドの呼び出し元に返します。ジェネレータが次の値を `yield` せずに終了した場合、`StopIteration` 例外が送出されます。

このメソッドは通常、例えば `for` ループや組み込みの `next()` 関数によって暗黙に呼び出されます。

#### `generator.send(value)`

ジェネレータ関数の内部へ値を ” 送り ”、実行を再開します。引数の `value` はその時点の `yield` 式の結果になります。`send()` メソッドは次にジェネレータが生成した値を返し、ジェネレータが次の値を生成することなく終了すると `StopIteration` を送出します。`send()` が呼び出されてジェネレータが開始するときは、値を受け取る `yield` 式が存在しないので、`None` を引数として呼び出さなければなりません。

#### `generator.throw(type[, value[, traceback]])`

ジェネレータが中断した位置で `type` 型の例外を発生させて、そのジェネレータ関数が生成する次の値を返します。ジェネレータが値を生成することなく終了すると `StopIteration` が発生します。ジェネレータ関数が渡された例外を捕捉しない、もしくは違う例外を発生させるなら、その例外は呼び出し元へ伝搬されます。

#### `generator.close()`

ジェネレータ関数が一時停止した時点で `GeneratorExit` を発生させます。そして、ジェネレータ関数が無事に終了するか、既にクローズされているか、(例外が捕捉されなかったために) `GeneratorExit` が送出された場合、`close` は呼び出し元へ戻ります。ジェネレータが値を生成する場合 `RuntimeError` が発生します。`close()` はジェネレータが例外や正常な終了により既に終了している場合は何もしません。

## 使用例

以下の簡単なサンプルはジェネレータとジェネレータ関数の振る舞いを実際に紹介します:

```
>>> def echo(value=None):
...     print("Execution starts when 'next()' is called for the first time.")
...     try:
...         while True:
...             try:
...                 value = (yield value)
...             except Exception as e:
...                 value = e
...         finally:
...             print("Don't forget to clean up when 'close()' is called.")
...
>>> generator = echo(1)
>>> print(next(generator))
Execution starts when 'next()' is called for the first time.
1
>>> print(next(generator))
None
>>> print(generator.send(2))
2
>>> generator.throw(TypeError, "spam")
TypeError('spam',)
>>> generator.close()
Don't forget to clean up when 'close()' is called.
```

`yield from` の使用例は、“What’s New in Python.” の pep-380 を参照してください。

## 非同期ジェネレータ関数 (asynchronous generator function)

`async def` を使用して定義された関数やメソッドに `yield` 式があると、その関数は **非同期ジェネレータ関数** として定義されます。

非同期ジェネレータ関数が呼び出されると、非同期ジェネレータオブジェクトと呼ばれる非同期イテレータが返されます。そして、そのオブジェクトはジェネレータ関数の実行を制御します。通常、非同期ジェネレータオブジェクトは、コルーチン関数内の `async for` 文で使われ、これはジェネレータオブジェクトが `for` 文で使われる様子に類似します。

非同期ジェネレータのメソッドの 1 つを呼び出すと `awaitable` オブジェクトが返され、このオブジェクトが動く番になったときに実行が開始されます。そのときに実行は最初の `yield` 式まで進み、そこで再び中断され、`expression_list` の値を待機中のコルーチンに返します。ジェネレータと同様に、中断とは、現在のローカル変数束縛、命令ポインタ、内部評価スタック、および例外処理の状態など、すべてのローカルな状態が保たれることを意味します。非同期ジェネレータのメソッドから次のオブジェクトが返されたことで実行が再開されると、関数はあたかも `yield` 式が単なる外部呼び出しであるかのように処理を進めていきます。再開後の `yield` 式の値は、実行を再開したメソッドによって異なります。`__anext__()` を使った場合は、結果は `None` になります。そうではなく、`asend()` が使用された場合は、結果はそのメソッドに渡された値になります。

非同期ジェネレータ関数では、`try` 構造内の任意の場所で `yield` 式が使用できます。ただし、非同期ジェネ

レータが、(参照カウントがゼロに達するか、ガベージコレクションによる) 終了処理より前に再開されない場合、`try` 構造内の `yield` 式は失敗となり、実行待ちだった *finally* 節が実行されます。このケースでは、非同期ジェネレータが作動しているイベントループやスケジューラの責務は、非同期ジェネレータの *aclose()* メソッドを呼び出し、残りのコルーチンオブジェクトを実行し、それによって実行待ちだった *finally* 節が実行できるようにします。

To take care of finalization, an event loop should define a *finalizer* function which takes an asynchronous generator-iterator and presumably calls *aclose()* and executes the coroutine. This *finalizer* may be registered by calling `sys.set_asyncgen_hooks()`. When first iterated over, an asynchronous generator-iterator will store the registered *finalizer* to be called upon finalization. For a reference example of a *finalizer* method see the implementation of `asyncio.Loop.shutdown_asyncgens` in `Lib/asyncio/base_events.py`.

`yield from <expr>` 式は、非同期ジェネレータ関数で使われると文法エラーになります。

### 非同期ジェネレータイテレータメソッド

この小節では、ジェネレータ関数の実行制御に使われる非同期ジェネレータイテレータのメソッドについて説明します。

#### **coroutine** `agen.__anext__()`

Returns an awaitable which when run starts to execute the asynchronous generator or resumes it at the last executed yield expression. When an asynchronous generator function is resumed with an *\_\_anext\_\_()* method, the current yield expression always evaluates to `None` in the returned awaitable, which when run will continue to the next yield expression. The value of the *expression\_list* of the yield expression is the value of the `StopIteration` exception raised by the completing coroutine. If the asynchronous generator exits without yielding another value, the awaitable instead raises a `StopAsyncIteration` exception, signalling that the asynchronous iteration has completed.

このメソッドは通常、*for* ループによって暗黙に呼び出されます。

#### **coroutine** `agen.asend(value)`

Returns an awaitable which when run resumes the execution of the asynchronous generator. As with the *send()* method for a generator, this "sends" a value into the asynchronous generator function, and the *value* argument becomes the result of the current yield expression. The awaitable returned by the *asend()* method will return the next value yielded by the generator as the value of the raised `StopIteration`, or raises `StopAsyncIteration` if the asynchronous generator exits without yielding another value. When *asend()* is called to start the asynchronous generator, it must be called with `None` as the argument, because there is no yield expression that could receive the value.

#### **coroutine** `agen.athrow(value)`

#### **coroutine** `agen.athrow(type[, value[, traceback]])`

Returns an awaitable that raises an exception of type *type* at the point where the asynchronous generator was paused, and returns the next value yielded by the generator function as the value of

the raised `StopIteration` exception. If the asynchronous generator exits without yielding another value, a `StopAsyncIteration` exception is raised by the awaitable. If the generator function does not catch the passed-in exception, or raises a different exception, then when the awaitable is run that exception propagates to the caller of the awaitable.

#### `coroutine agen.aclose()`

Returns an awaitable that when run will throw a `GeneratorExit` into the asynchronous generator function at the point where it was paused. If the asynchronous generator function then exits gracefully, is already closed, or raises `GeneratorExit` (by not catching the exception), then the returned awaitable will raise a `StopIteration` exception. Any further awaitables returned by subsequent calls to the asynchronous generator will raise a `StopAsyncIteration` exception. If the asynchronous generator yields a value, a `RuntimeError` is raised by the awaitable. If the asynchronous generator raises any other exception, it is propagated to the caller of the awaitable. If the asynchronous generator has already exited due to an exception or normal exit, then further calls to `aclose()` will return an awaitable that does nothing.

## 6.3 プライマリ

プライマリは、言語において最も結合の強い操作を表します。文法は以下のようになります:

```
primary ::= atom | attributeref | subscription | slicing | call
```

### 6.3.1 属性参照

属性参照は、プライマリの後ろにピリオドと名前を連ねたものです:

```
attributeref ::= primary "." identifier
```

プライマリの評価は、属性参照をサポートする型のオブジェクトでなければならず、これにはほとんどのオブジェクトが当てはまります。そしてこのオブジェクトは、名前が指定した識別子名であるような属性を生成しなければなりません。この生成は `__getattr__()` メソッドをオーバーライドすることでカスタマイズできます。その属性が得られなければ、例外 `AttributeError` が送出されます。そうでなければ、生成されるオブジェクトの型と値は、属性を生成したオブジェクトにより決まります。同じ属性参照を複数回評価すると、互いに異なる属性オブジェクトが得られることがあります。

### 6.3.2 添字表記 (subscription)

添字表記は、シーケンス (文字列、タプルまたはリスト) やマップ (辞書) オブジェクトから、要素を一つ選択します:

```
subscription ::= primary "[" expression_list "]"
```

プライマリの評価は、添字表記をサポートするオブジェクト (例えばリストや辞書) でなければなりません。ユーザ定義のオブジェクトは、`__getitem__()` メソッドを定義することで添字表記をサポートできます。

組み込みオブジェクトでは、添字表記をサポートするオブジェクトには 2 種類あります:

プライマリがマップであれば、式リストの値評価結果はマップ内のいずれかのキー値に相当するオブジェクトにならなければなりません。添字表記は、そのキーに対応するマップ内の値 (value) を選択します。(式リストの要素が単独である場合を除き、式リストはタプルでなければなりません。)

プライマリがシーケンスであれば、式リストの評価結果は整数またはスライス (以下の節で論じます) でなければなりません。

形式的な構文はシーケンスの負のインデックスにいかなる特例も与えません。しかし、すべての組み込みのシーケンスが与える `__getitem__()` メソッドは、負のインデックスを、インデックスにシーケンスの長さを加えて解釈します (つまり、`x[-1]` は `x` の最後の要素を選択します)。結果の値はシーケンスの要素数より小さな非負の整数でなければなりません。添字表記は、(0 から数えた) インデックスを持つ要素を選択します。負のインデックスのサポートは、オブジェクトの `__getitem__()` メソッドに現れるので、このメソッドをオーバーライドするサブクラスは、明示的にこのサポートを追加する必要があります。

文字列型の要素は文字 (character) です。文字は個別の型ではなく、1 文字だけからなる文字列です。

### 6.3.3 スライス表記 (slicing)

スライス表記はシーケンスオブジェクト (文字列、タプルまたはリスト) におけるある範囲の要素を選択します。スライス表記は式として用いたり、代入や `del` 文の対象として用いたりできます。スライス表記の構文は以下のようになります:

```
slicing      ::= primary "[" slice_list "]"
slice_list   ::= slice_item ("," slice_item)* [" ,"]
slice_item   ::= expression | proper_slice
proper_slice ::= [lower_bound] ":" [upper_bound] [ ":" [stride] ]
lower_bound  ::= expression
upper_bound  ::= expression
stride       ::= expression
```

上記の形式的な構文法にはあいまいなところがあります: 式リストに見えるものは、スライスリストにも見え



るため、添字表記はスライス表記としても解釈されうということです。(スライスリストが適切なスライスを含まない場合)、これ以上の構文の複雑化はせず、スライス表記としての解釈よりも添字表記としての解釈が優先されるように定義することで、あいまいさを取り除いています。

スライス表記に対する意味付けは、以下のようになります。プライマリの値評価結果は、以下に述べるようにしてスライスリストから生成されたキーによって (通常の添字表記と同じ `__getitem__()` メソッドを使って) インデクス指定できなければなりません。スライスリストに一つ以上のカンマが含まれている場合、キーは各スライス要素を値変換したもののからなるタプルになります; それ以外の場合、単一のスライス要素自体を値変換したものがキーになります。一個の式であるスライス要素は、その式に変換されます。適切なスライスは、スライスオブジェクト (標準型の階層 参照) に変換され、その `start`, `stop` および `step` 属性は、それぞれ指定した下境界、上境界、およびとび幅 (stride) になります。式がない場所は `None` で置き換えられます。

### 6.3.4 呼び出し (call)

呼び出しは、呼び出し可能オブジェクト (例えば *function*) を *arguments* の系列とともに呼び出します。系列は空の系列であってもかまいません:

```
call ::= primary "(" [argument_list [","] | comprehension] ")"
argument_list ::= positional_arguments ["," starred_and_keywords]
                  ["," keywords_arguments]
                  | starred_and_keywords ["," keywords_arguments]
                  | keywords_arguments
positional_arguments ::= ["*"] expression ("," ["*"] expression)*
starred_and_keywords ::= ("*" expression | keyword_item)
                       ("," "*" expression | "," keyword_item)*
keywords_arguments ::= (keyword_item | "**" expression)
                       ("," keyword_item | "," "**" expression)*
keyword_item ::= identifier "=" expression
```

最後の位置引数やキーワード引数の後にカンマをつけてもかまいません。構文の意味付けに影響を及ぼすことはありません。

プライマリの評価は呼び出し可能オブジェクトでなければなりません。(ユーザ定義関数、組み込み関数、組み込みオブジェクトのメソッド、クラスオブジェクト、クラスインスタンスのメソッド、および `__call__()` メソッドを持つ全てのオブジェクトが呼び出し可能です)。引数式は全て、呼び出しを試みる前に評価されます。仮引数 (formal *parameter*) リストの構文については [関数定義](#) を参照してください。

キーワード引数が存在する場合、以下のようにして最初に位置引数 (positional argument) に変換されます。まず、値の入っていないスロットが仮引数に対して生成されます。N 個の位置引数がある場合、位置引数は先頭の N スロットに配置されます。次に、各キーワード引数について、識別子を使って対応するスロットを決定します (識別子が最初の仮引数名と同じなら、最初のスロットを使う、といった具合です)。スロットがすでにすべて埋まっていたなら `TypeError` 例外が送出されます。それ以外の場合、引数値をスロットに埋めていきます。(式が `None` であっても、その式でスロットを埋めます)。全ての引数が処理されたら、まだ埋められ

いていないスロットをそれぞれに対応する関数定義時のデフォルト値で埋めます。(デフォルト値は、関数が定義されたときに一度だけ計算されます; 従って、リストや辞書のような変更可能なオブジェクトがデフォルト値として使われると、対応するスロットに引数を指定しない限り、このオブジェクトが全ての呼び出しから共有されます; このような状況は通常避けるべきです。) デフォルト値が指定されていない、値の埋められていないスロットが残っている場合 `TypeError` 例外が送出されます。そうでない場合、値の埋められたスロットからなるリストが呼び出しの引数として使われます。

**CPython implementation detail:** 実装では、名前を持たない位置引数を受け取る組み込み関数を提供されるかもしれません。そういった引数がドキュメント化のために '名付けられて' いたとしても、実際には名付けられていないのでキーワードでは提供されません。CPython では、C 言語で実装された関数の、名前を持たない位置引数をパースするために `PyArg_ParseTuple()` を使用します。

仮引数スロットの数よりも多くの位置引数がある場合、構文 `*identifier` を使って指定された仮引数がないかぎり、`TypeError` 例外が送出されます; 仮引数 `*identifier` がある場合、この仮引数は余分な位置引数が入ったタプル (もしくは、余分な位置引数がない場合には空のタプル) を受け取ります。

キーワード引数のいずれかが仮引数名に対応しない場合、構文 `**identifier` を使って指定された仮引数がない限り、`TypeError` 例外が送出されます; 仮引数 `**identifier` がある場合、この仮引数は余分なキーワード引数が入った (キーワードをキーとし、引数値をキーに対応する値とした) 辞書を受け取ります。余分なキーワード引数がない場合には、空の (新たな) 辞書を受け取ります。

関数呼び出しに `*expression` という構文が現れる場合は、`expression` の評価結果は **イテラブル** でなければなりません。そのイテラブルの要素は、追加の位置引数であるかのように扱われます。`f(x1, x2, *y, x3, x4)` という呼び出しにおいて、`y` の評価結果がシーケンス `y1, ..., yM` だった場合は、この呼び出しは `M+4` 個の位置引数 `x1, x2, y1, ..., yM, x3, x4` での呼び出しと同じになります。

この結論としては、`*expression` 構文がキーワード引数の **後ろ** に来ることもありますが、キーワード引数 (と任意の `**expression` 引数 -- 下を参照) よりも **前** にあるものとして処理されます。従って、このような動作になります:

```
>>> def f(a, b):
...     print(a, b)
...
>>> f(b=1, *(2,))
2 1
>>> f(a=1, *(2,))
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 1, in <module>
TypeError: f() got multiple values for keyword argument 'a'
>>> f(1, *(2,))
1 2
```

キーワード引数と `*expression` 構文を同じ呼び出しで一緒に使うことはあまりないので、実際に上記のような混乱が生じることはありません。

関数呼び出しで `**expression` 構文が使われた場合、`expression` の評価結果は **マッピング** でなければなりません。その内容は追加のキーワード引数として扱われます。キーワードが (明示的なキーワード引数として、あるいは他のアンパックの中に) 既に存在する場合、`TypeError` 例外が送出されます。



`*identifier` や `**identifier` 構文を使った仮引数は、位置引数スロットやキーワード引数名にすることができません。

バージョン 3.5 で変更: 関数呼び出しは任意の数の `*` アンパックと `**` アンパックを受け取り、位置引数はイテラブルアンパック (`*`) の後ろに置き、キーワード引数は辞書アンパック (`**`) の後ろに置けるようになりました。最初に [PEP 448](#) で提案されました。

呼び出しを行うと、例外を送出しない限り、常に何らかの値を返します。`None` を返す場合もあります。戻り値がどのように算出されるかは、呼び出し可能オブジェクトの形態によって異なります。

各形態では---

**ユーザ定義関数:** 関数のコードブロックに引数リストが渡され、実行されます。コードブロックは、まず仮引数を実引数に結合 (bind) します; この動作については [関数定義](#) で記述しています。コードブロックで `return` 文が実行される際に、関数呼び出しの戻り値 (return value) が決定されます。

**組み込み関数またはメソッド:** 結果はインタプリタに依存します; 組み込み関数やメソッドの詳細は `built-in-funcs` を参照してください。

**クラスオブジェクト:** そのクラスの新しいインスタンスが返されます。

**クラスインスタンスメソッド:** 対応するユーザ定義の関数が呼び出されます。このとき、呼び出し時の引数リストより一つ長い引数リストで呼び出されます: インスタンスが引数リストの先頭に追加されます。

**クラスインスタンス:** クラスで `__call__()` メソッドが定義されていなければなりません; `__call__()` メソッドが呼び出された場合と同じ効果をもたらします。

## 6.4 Await 式

`awaitable` オブジェクトでの `coroutine` 実行を一時停止します。 `coroutine function` 内でのみ使用できます。

```
await_expr ::= "await" primary
```

バージョン 3.5 で追加.

## 6.5 べき乗演算 (power operator)

べき乗演算は、左側にある単項演算子よりも強い結合優先順位があります; 一方、右側にある単項演算子よりは低い結合優先順位になっています。構文は以下のようになります:

```
power ::= (await_expr | primary) ["**" u_expr]
```

従って、べき乗演算子と単項演算子からなる演算列が丸括弧で囲われていない場合、演算子は右から左へと評価されます (この場合は演算子の評価順序を強制しません。つまり `-1**2` は `-1` になります)。

べき乗演算子の意味は、二つの引数で呼び出される組み込み関数 `pow()` と同じで、左引数を右引数乗して与えます。数値引数はまず共通の型に変換され、結果はその型です。

整数の被演算子では、第二引数が負でない限り、結果は被演算子と同じ型になります; 第二引数が負の場合、全ての引数は浮動小数点型に変換され、浮動小数点型が返されます。例えば `10**2` は `100` を返しますが、`10**-2` は `0.01` を返します。

`0.0` を負の数でべき乗すると `ZeroDivisionError` を送出します。負の数を小数でべき乗した結果は複素数 (complex number) になります。(以前のバージョンでは `ValueError` を送出していました)

## 6.6 単項算術演算とビット単位演算 (unary arithmetic and bitwise operation)

全ての単項算術演算とビット単位演算は、同じ優先順位を持っています:

```
u_expr ::= power | "-" u_expr | "+" u_expr | "~" u_expr
```

単項演算子 `-` (マイナス) は、引数となる数値の符号を反転 (negation) します。

単項演算子 `+` (プラス) は、数値引数を変更しません。

単項演算子 `~` (反転) は、整数引数をビット単位反転 (bitwise invert) したものを与えます。`x` のビット単位反転は、`-(x+1)` として定義されています。この演算子は整数にのみ適用されます。

上記の三つはいずれも、引数が正しい型でない場合には `TypeError` 例外が送出されます。

## 6.7 二項算術演算 (binary arithmetic operation)

二項算術演算は、慣習的な優先順位を踏襲しています。演算子のいずれかは、特定の非数値型にも適用されるので注意してください。べき乗 (power) 演算子を除き、演算子には二つのレベル、すなわち乗算的 (multiplicative) 演算子と加算的 (additive) 演算子しかありません:

```
m_expr ::= u_expr | m_expr "*" u_expr | m_expr "@" m_expr |
          m_expr "/" u_expr | m_expr "/" u_expr |
          m_expr "%" u_expr
a_expr ::= m_expr | a_expr "+" m_expr | a_expr "-" m_expr
```

`*` (乗算: multiplication) 演算子は、引数同士の積を与えます。引数は、両方とも数値であるか、片方が整数で他方がシーケンスかのどちらかでなければなりません。前者の場合、数値は共通の型に変換された後乗算されます。後者の場合、シーケンスの繰り返し操作が行われます。繰り返し数を負にすると、空のシーケンスを与えます。

@ (at) 演算子は行列の乗算に対し使用されます。Python の組み込み型はこの演算子を実装していません。

バージョン 3.5 で追加。

/ (除算: division) および // (切り捨て除算: floor division) は、引数同士の商を与えます。数値引数はまず共通の型に変換されます。整数の除算結果は浮動小数点になりますが、整数の切り捨て除算結果は整数になります; この場合、結果は数学的な除算に 'floor' 関数 を適用したものになります。ゼロによる除算を行うと `ZeroDivisionError` 例外を送出します。

% (剰余: modulo) 演算は、第一引数を第二引数で除算したときの剰余になります。数値引数はまず共通の型に変換されます。右引数値がゼロの場合には `ZeroDivisionError` 例外が送出されます。引数値は浮動小数点でもよく。例えば `3.14%0.7` は `0.34` になります (`3.14` は `4*0.7 + 0.34` だからです)。剰余演算子は常に第二引数と同じ符号 (またはゼロ) の結果になります; 剰余演算の結果の絶対値は、常に第二引数の絶対値よりも小さくなります。<sup>\*1</sup>

切り捨て除算演算と剰余演算は、恒等式: `x == (x//y)*y + (x%y)` の関係にあります。切り捨て除算や剰余はまた、組み込み関数 `divmod()`: `divmod(x, y) == (x//y, x%y)` と関係しています。<sup>\*2</sup>。

% 演算子は、数値に対する剰余演算を行うのに加えて、文字列 (string) オブジェクトにオーバーロードされ、旧式の文字列の書式化 (いわゆる補間) を行います。文字列の書式化の構文は Python ライブラリリファレンス `old-string-formatting` 節を参照してください。

切り捨て除算演算子、剰余演算子、および `divmod()` 関数は、複素数に対しては定義されていません。目的に合うならば、代わりに `abs()` を使って浮動小数点に変換してください。

+ (加算) 演算は、引数同士の和を与えます。引数は双方とも数値型か、双方とも同じ型のシーケンスでなければなりません。前者の場合、数値は共通の型に変換され、加算されます。後者の場合、シーケンスは結合 (concatenate) されます。

- (減算) 演算は、引数間で減算を行った値を返します。数値引数はまず共通の型に変換されます。

## 6.8 シフト演算 (shifting operation)

シフト演算は、算術演算よりも低い優先順位を持っています:

```
shift_expr ::= a_expr | shift_expr ("<<" | ">>") a_expr
```

これらは整数を引数にとります。引数は共通の型に変換されます。シフト演算は第一引数を、第二引数で与えられたビット数だけ、左または右にビットシフトします。

<sup>\*1</sup> `abs(x%y) < abs(y)` は数学的には真となりますが、浮動小数点に対する演算の場合には、値丸め (roundoff) のために数値計算的に真にならない場合があります。例えば、Python の浮動小数点型が IEEE754 倍精度数型になっているプラットフォームを仮定すると、`-1e-100 % 1e100` は `1e100` と同じ符号になるはずなのに、計算結果は `-1e-100 + 1e100` となります。これは数値計算的には厳密に `1e100` と等価です。関数 `math.fmod()` は、最初の引数と符号が一致するような値を返すので、上記の場合には `-1e-100` を返します。どちらのアプローチが適切かは、アプリケーションに依存します。

<sup>\*2</sup> `x` が `y` の正確な整数倍に非常に近いと、丸めのために `x//y` が `(x-x%y)//y` よりも 1 だけ大きくなる可能性があります。そのような場合、Python は `divmod(x,y)[0] * y + x % y` が `x` に非常に近くなるという関係を保つために、後者の値を返します。

$n$  ビットの右シフトは `pow(2,n)` による除算として定義されます。 $n$  ビットの左シフトは `pow(2,n)` による乗算として定義されます。

## 6.9 ビット単位演算の二項演算 (binary bitwise operation)

以下の三つのビット単位演算には、それぞれ異なる優先順位レベルがあります:

```
and_expr ::= shift_expr | and_expr "&" shift_expr
xor_expr ::= and_expr | xor_expr "^" and_expr
or_expr  ::= xor_expr | or_expr "|" xor_expr
```

`&` 演算子は、引数同士のビット単位の AND を与えます。引数は整数でなければなりません。

`^` 演算子は、引数同士のビット単位の XOR (排他的 OR) を与えます。引数は整数でなければなりません。

`|` 演算子は、引数同士のビット単位の (包含的) OR を与えます。引数は整数でなければなりません。

## 6.10 比較

C 言語と違って、Python における比較演算子は同じ優先順位をもっており、全ての算術演算子、シフト演算子、ビット単位演算子よりも低くなっています。また `a < b < c` が数学で伝統的に用いられているのと同じ解釈になる点も C 言語と違います:

```
comparison ::= or_expr (comp_operator or_expr)*
comp_operator ::= "<" | ">" | "==" | ">=" | "<=" | "!="
               | "is" ["not"] | ["not"] "in"
```

比較演算の結果はブール値: `True` または `False` になります。

比較はいくらでも連鎖することができます。例えば `x < y <= z` は `x < y and y <= z` と等価になります。ただしこの場合、前者では `y` はただ一度だけ評価される点が異なります (どちらの場合でも、`x < y` が偽になると `z` の値はまったく評価されません)。

形式的には、`a, b, c, ..., y, z` が式で `op1, op2, ..., opN` が比較演算子である場合、`a op1 b op2 c ... y opN z` は `a op1 b and b op2 c and ... y opN z` と等価になります。ただし、前者では各式は多くても一度しか評価されません。

`a op1 b op2 c` と書いた場合、`a` から `c` までの範囲にあるかどうかのテストを指すのではないことに注意してください。例えば `x < y > z` は (きれいな書き方ではありませんが) 完全に正しい文法です。

### 6.10.1 値の比較

演算子 `<`, `>`, `==`, `>=`, `<=`, および `!=` は 2 つのオブジェクトの値を比較します。オブジェクトが同じ型を持つ必要はありません。

**オブジェクト、値、および型** の章では、オブジェクトは (型や id に加えて) 値を持つことを述べています。オブジェクトの値は Python ではやや抽象的な概念です: 例えば、オブジェクトの値にアクセスする正統な方法はありません。また、その全てのデータ属性から構成されるなどの特定の 방법으로、オブジェクトの値を構築する必要性もありません。比較演算子は、オブジェクトの値とは何かについての特定の概念を実装しています。この比較の実装によって、間接的にオブジェクトの値を定義している考えることもできます。

全ての型は (直接的あるいは間接的に) `object` のサブクラスとなっているので、デフォルトの比較の振る舞いを `object` から継承しています。**基本的なカスタマイズ** で解説されているように、型を使って *rich comparison methods* である `__lt__()` などのメソッドを実装することで、比較の振る舞いをカスタマイズできます。

等価比較 (`==` および `!=`) のデフォルトの振る舞いは、オブジェクトの同一性に基いています。従って、同一のインスタンスの等価比較の結果は等しいとなり、同一でないインスタンスの等価比較の結果は等しくありません。デフォルトの振る舞いをこのようにしたのは、全てのオブジェクトを反射的 (reflexive つまり `x is y` ならば `x == y`) なものにしたかったからです。

デフォルトの順序比較 (`<`, `>`, `<=`, `>=`) は提供されません; 比較しようとすると `TypeError` が送出されます。この振る舞いをデフォルトの振る舞いにした動機は、等価性と同じような不変性が欠けているからです。

同一でないインスタンスは常に等価でないとする等価比較のデフォルトの振る舞いは、型が必要とするオブジェクトの値や値に基づいた等価性の実用的な定義とは対照的に思えるでしょう。そのような型では比較の振る舞いをカスタマイズする必要が出てきて、実際にたくさんの組み込み型でそれが行われています。

次のリストでは、最重要の組み込み型の比較の振る舞いを解説しています。

- いくつかの組み込みの数値型 (typesnumeric) と標準ライブラリの型 `fractions.Fraction` および `decimal.Decimal` は、これらの型の範囲で異なる型とも比較できますが、複素数では順序比較がサポートされていないという制限があります。関わる型の制限の範囲内では、精度のロス無しに数学的に (アルゴリズム的に) 正しい比較が行われます。

非数値である `float('NaN')` と `decimal.Decimal('NaN')` は特別です。数と非数値との任意の順序比較は偽です。直観に反する帰結として、非数値は自分自身と等価ではないことになります。例えば `x = float('NaN')` ならば、`3 < x`, `x < 3`, `x == x` は全て偽で、`x != x` は真です。この振る舞いは IEEE 754 に従ったものです。

- バイナリシーケンス (`bytes` または `bytearray` のインスタンス) は、これらの型の範囲で異なる型とも比較できます。比較は要素の数としての値を使った辞書式順序で行われます。
- 文字列 (`str` のインスタンス) の比較は、文字の Unicode のコードポイントの数としての値 (組み込み関数 `ord()` の戻り値) を使った辞書式順序で行われます。<sup>\*3</sup>

<sup>\*3</sup> Unicode 標準では、**コードポイント** (*code point*) (例えば、U+0041) と **抽象文字** (*abstract character*) (例えば、"LATIN CAPITAL LETTER A") を区別します。Unicode のほとんどの抽象文字は 1 つのコードポイントだけを使って表現されますが、複数のコードポイントの列を使っても表現できる抽象文字もたくさんあります。例えば、抽象文字 "LATIN CAPITAL LETTER C WITH CEDILLA" はコード位置 U+00C7 にある **合成済み文字** (*precomposed character*) 1 つだけでも表現

文字列とバイナリシーケンスは直接には比較できません。

- シーケンス (tuple, list, or range のインスタンス) の比較は、同じ型どうしで行えず、range は順序比較をサポートしていません。異なる型どうしの等価比較の結果は等価でないとなり、異なる型どうしの順序比較は `TypeError` を送出します。

シーケンスの比較は、要素の反射性があるものとして、対応する要素どうしの比較を使って辞書式順序で行われます。

要素の反射性が強制されていると、コレクションの比較ではコレクションの要素 `x` に対して `x == x` が常に真だと仮定します。この仮定に基づいて、最初に要素の同一性が比較され、同一でない要素どうしに対してのみ要素の比較が行われます。この手法は、比較される要素が反射的な場合、厳密な要素比較と同じ結果をもたらします。反射的でない要素では厳密な要素比較と異なる結果になり、驚くかもしれません: 例えば、反射的でない非数値がリストで使われたとき、比較の振る舞いは次のような結果になります:

```
>>> nan = float('NaN')
>>> nan is nan
True
>>> nan == nan
False                                <-- the defined non-reflexive behavior of NaN
>>> [nan] == [nan]
True                                <-- list enforces reflexivity and tests identity first
```

組み込みのコレクションどうしの辞書式比較は次のように動作します:

- 比較の結果が等価となる 2 つのコレクションは、同じ型、同じ長さ、対応する要素どうしの比較の結果が等価でなければなりません (例えば、`[1,2] == (1,2)` は型が同じでないので偽です)。
- 順序比較をサポートしているコレクションの順序は、最初の等価でない要素の順序と同じになります (例えば、`[1,2,x] <= [1,2,y]` は `x <= y` と同じ値になります)。対応する要素が存在しない場合、短い方のコレクションの方が先の順序となります (例えば、`[1,2] < [1,2,3]` は真です)。
- マッピング (dict のインスタンス) の比較の結果が等価となるのは、同じ (*key*, *value*) を持っているときかつそのときに限ります。キーと値の等価比較では反射性が強制されます。

順序比較 (`<`, `>`, `<=`, `>=`) は `TypeError` を送出します。

- 集合 (set または frozenset のインスタンス) の比較は、これらの型の範囲で異なる型とも行えます。

集合には、部分集合あるいは上位集合かどうかを基準とする順序比較が定義されています。この関係は全順序を定義しません (例えば、`{1,2}` と `{2,3}` という 2 つの集合は片方がもう一方の部分集合でもなく上位集合でもありません)。従って、集合は全順序性に依存する関数の引数として適切ではありません。

---

できますし、コード位置 U+0043 (LATIN CAPITAL LETTER C) にある **基底文字** (*base character*) の後ろに、コード位置 U+0327 (COMBINING CEDILLA) にある **結合文字** (*combining character*) が続く列としても表現できます。

文字列の比較操作は Unicode のコードポイントのレベルで行われます。これは人間にとっては直感的ではないかもしれませんが。例えば、`"\u00C7" == "\u0043\u0327"` は、どちらの文字も同じ抽象文字 "LATIN CAPITAL LETTER C WITH CEDILLA" を表現しているにもかかわらず、その結果は `False` となります。

抽象文字のレベルで (つまり、人間にとって直感的な方法で) 文字列を比較するには `unicodedata.normalize()` を使ってください。



ません (例えば、`min()`、`max()`、`sorted()` は集合のリストを入力として与えると未定義な結果となります)。

集合の比較では、その要素の反射性が強制されます。

- 他の組み込み型のほとんどは比較メソッドが実装されておらず、デフォルトの比較の振る舞いを継承します。

比較の振る舞いをカスタマイズしたユーザ定義クラスは、可能なら次の一貫性の規則に従う必要があります:

- 等価比較は反射的でなければなりません。つまり、同一のオブジェクトは等しくなければなりません:

`x is y` ならば `x == y`

- 比較は対称的でなければなりません。つまり、以下の式の結果は同じでなければなりません:

`x == y` と `y == x`

`x != y` と `y != x`

`x < y` と `y > x`

`x <= y` と `y >= x`

- 比較は推移的でなければなりません。以下の (包括的でない) 例がその説明です:

`x > y` and `y > z` ならば `x > z`

`x < y` and `y <= z` ならば `x < z`

- 比較の逆は真偽値の否定でなければなりません。つまり、以下の式の結果は同じでなければなりません:

`x == y` と `not x != y`

`x < y` と `not x >= y` (全順序の場合)

`x > y` と `not x <= y` (全順序の場合)

最後の 2 式は全順序コレクションに当てはまります (たとえばシーケンスには当てはまりますが、集合やマッピングには当てはまりません)。`total_ordering()` デコレータも参照してください。

- `hash()` の結果は等価性と一貫している必要があります。等価なオブジェクトどうしは同じハッシュ値を持つか、ハッシュ値が計算できないものとされる必要があります。

Python はこの一貫性規則を強制しません。事実、非数値がこの規則に従わない例となります。



## 6.10.2 所属検査演算

演算子 `in` および `not in` は所属関係を調べます。 `x in s` の評価は、 `x` が `s` の要素であれば `True` となり、そうでなければ `False` となります。 `x not in s` は `x in s` の否定を返します。すべての組み込みのシーケンス型と集合型に加えて、辞書も `in` を辞書が与えられたキーを持っているかを調べる演算子としてサポートしています。リスト、タプル、集合、凍結集合、辞書、`collections.deque` のようなコンテナ型において、式 `x in y` は `any(x is e or x == e for e in y)` と等価です。

文字列やバイト列型については、 `x in y` は `x` が `y` の部分文字列であるとき、かつそのときに限り `True` になります。これは `y.find(x) != -1` と等価です。空文字列は、他の任意の文字列の部分文字列とみなされます。従って `" " in "abc"` は `True` を返すことになります。

`__contains__()` メソッドを実装したユーザ定義クラスでは、 `y.__contains__(x)` の返り値が真となる場合に `x in y` の返り値は `True` となり、そうでない場合は `False` となります。

For user-defined classes which do not define `__contains__()` but do define `__iter__()`, `x in y` is `True` if some value `z`, for which the expression `x is z or x == z` is true, is produced while iterating over `y`. If an exception is raised during the iteration, it is as if `in` raised that exception.

Lastly, the old-style iteration protocol is tried: if a class defines `__getitem__()`, `x in y` is `True` if and only if there is a non-negative integer index `i` such that `x is y[i] or x == y[i]`, and no lower integer index raises the `IndexError` exception. (If any other exception is raised, it is as if `in` raised that exception).

演算子 `not in` は `in` の真値を反転した値として定義されています。

## 6.10.3 同一性の比較

演算子 `is` および `is not` は、オブジェクトの同一性に対するテストを行います: `x is y` は、 `x` と `y` が同じオブジェクトを指すとき、かつそのときに限り真になります。オブジェクトの同一性は `id()` 関数を使って判定されます。 `x is not y` は `is` の真値を反転したものになります。<sup>\*4</sup>

## 6.11 ブール演算 (boolean operation)

```
or_test    ::=    and_test | or_test "or" and_test
and_test   ::=    not_test | and_test "and" not_test
not_test   ::=    comparison | "not" not_test
```

ブール演算のコンテキストや、式が制御フローの文で使われる際には、次の値は偽だと解釈されます: `False`、`None`、すべての型における数値の `0`、空の文字列、空のコンテナ (文字列、タプル、リスト、辞書、集合、

<sup>\*4</sup> 自動的なガベージコレクション、フリーリスト、ディスクリプタの動的特性のために、インスタンスメソッドや定数の比較を行うようなときに `is` 演算子の利用は、一見すると普通ではない振る舞いだと気付くかもしれません。詳細はそれぞれのドキュメントを確認してください。

凍結集合など)。それ以外の値は真だと解釈されます。ユーザ定義のオブジェクトは、`__bool__()` メソッドを与えることで、真偽値をカスタマイズできます。

演算子 `not` は、引数が偽である場合には `True` を、それ以外の場合には `False` になります。

式 `x and y` は、まず `x` を評価します; `x` が偽なら `x` の値を返します; それ以外の場合には、`y` の値を評価し、その結果を返します。

式 `x or y` は、まず `x` を評価します; `x` が真なら `x` の値を返します; それ以外の場合には、`y` の値を評価し、その結果を返します。

なお、`and` も `or` も、返す値を `True` や `False` に制限せず、最後に評価した引数を返します。この仕様が便利なときもあります。例えば `s` が文字列で、空文字列ならデフォルトの値に置き換えたいとき、式 `s or 'foo'` は望んだ値を与えます。`not` は必ず新しい値を作成するので、引数の型に関係なくブール値を返します (例えば、`not 'foo'` は `''` ではなく `False` になります)。

## 6.12 条件式 (Conditional Expressions)

```
conditional_expression ::= or_test ["if" or_test "else" expression]
expression              ::= conditional_expression | lambda_expr
expression_nocond       ::= or_test | lambda_expr_nocond
```

条件式 (しばしば ”三項演算子” と呼ばれます) は最も優先度が低い Python の演算です。

`x if C else y` という式は最初に条件 `x` ではなく `C` を評価します; `C` が `true` の場合 `x` が評価され値が返されます; それ以外の場合には `y` が評価され返されます。

条件演算に関してより詳しくは [PEP 308](#) を参照してください。

## 6.13 ラムダ (lambda)

```
lambda_expr              ::= "lambda" [parameter_list] ":" expression
lambda_expr_nocond       ::= "lambda" [parameter_list] ":" expression_nocond
```

ラムダ式 (ラムダ形式とも呼ばれます) は無名関数を作成するのに使います。式 `lambda parameters: expression` は関数オブジェクトになります。この無名オブジェクトは以下に定義されている関数オブジェクト同様に動作します:

```
def <lambda>(parameters):
    return expression
```

引数の一覧の構文は [関数定義](#) を参照してください。ラムダ式で作成された関数は文やアノテーションを含むことができない点に注意してください。

## 6.14 式のリスト

```

expression_list    ::=  expression ("," expression)* [","]
starred_list       ::=  starred_item ("," starred_item)* [","]
starred_expression ::=  expression | (starred_item ",")* [starred_item]
starred_item       ::=  expression | "*" or_expr

```

リスト表示や辞書表示の一部になっているものを除き、少なくとも一つのカンマを含む式のリストはタプルになります。タプルの長さは、リストにある式の数に等しくなります。式は左から右へ評価されます。

アスタリスク `*` は **イテラブルのアンパック** を意味します。この被演算子は **イテラブル** でなければなりません。このイテラブルはアンパックされた位置で要素のシーケンスに展開され、新しいタプル、リスト、集合に入れ込まれます。

バージョン 3.5 で追加: 式リストでのイテラブルのアンパックは最初に **PEP 448** で提案されました。

単一要素のタプル (別名 **単集合** (*singleton*)) を作りたければ、末尾にカンマが必要です。単一の式だけで、末尾にカンマをつけない場合には、タプルではなくその式の値になります (空のタプルを作りたいなら、中身が空の丸括弧ペア: `()` を使います。)

## 6.15 評価順序

Python は、式を左から右へと順に評価します。ただし、代入式を評価するときは、右辺が左辺よりも先に評価されます。

以下に示す実行文の各行での評価順序は、添え字の数字順序と同じになります:

```

expr1, expr2, expr3, expr4
(expr1, expr2, expr3, expr4)
{expr1: expr2, expr3: expr4}
expr1 + expr2 * (expr3 - expr4)
expr1(expr2, expr3, *expr4, **expr5)
expr3, expr4 = expr1, expr2

```

## 6.16 演算子の優先順位

以下の表は Python における演算子の優先順位を要約したものです。優先順位の最も低い (結合が最も弱い) ものから最も高い (結合が最も強い) ものに並べてあります。同じボックス内の演算子の優先順位は同じです。構文が明示的に示されていないものは二項演算子です。同じボックス内の演算子は、左から右へとグループ化されます (例外として、べき乗は右から左にグループ化されます)。

**比較** 節で述べられているように、比較、所属、同一性のテストは全てが同じ優先順位を持っていて、左から右に連鎖するという特徴を持っていることに注意してください。

演算子	説明
<code>lambda</code>	ラムダ式
<code>if -- else</code>	条件式
<code>or</code>	ブール演算 OR
<code>and</code>	ブール演算 AND
<code>not x</code>	ブール演算 NOT
<code>in, not in, is, is not, &lt;, &lt;=, &gt;, &gt;=, !=, ==</code>	所属や同一性のテストを含む比較
<code> </code>	ビット単位 OR
<code>^</code>	ビット単位 XOR
<code>&amp;</code>	ビット単位 AND
<code>&lt;&lt;, &gt;&gt;</code>	シフト演算
<code>+, -</code>	加算および減算
<code>*, @, /, //, %</code>	乗算、行列乗算、除算、切り捨て除算、剰余 <sup>*5</sup>
<code>+x, -x, ~x</code>	正数、負数、ビット単位 NOT
<code>**</code>	べき乗 <sup>*6</sup>
<code>await x</code>	Await 式
<code>x[index], x[index:index], x(arguments...), x.attribute</code>	添字指定、スライス操作、呼び出し、属性参照
<code>(expressions...), [expressions...], {key: value...}, {expressions...}</code>	結合式または括弧式、リスト表示、辞書表示、集合表示

## 脚注

<sup>\*5</sup> % 演算子は文字列フォーマットにも使われ、同じ優先順位が当てはまります。

<sup>\*6</sup> べき乗演算子 \*\* はその右側にある単項演算子かビット単位演算子よりも優先して結合します。つまり `2**-1` は `0.5` になります。



## 単純文 (SIMPLE STATEMENT)

単純文とは、単一の論理行内に収められる文です。単一の行内には、複数の単純文をセミコロンで区切って入れることができます。単純文の構文は以下の通りです:

```
simple_stmt ::= expression_stmt
            | assert_stmt
            | assignment_stmt
            | augmented_assignment_stmt
            | annotated_assignment_stmt
            | pass_stmt
            | del_stmt
            | return_stmt
            | yield_stmt
            | raise_stmt
            | break_stmt
            | continue_stmt
            | import_stmt
            | future_stmt
            | global_stmt
            | nonlocal_stmt
```

### 7.1 式文 (expression statement)

式文は、(主に対話的な使い方では) 値を計算して出力するために使ったり、(通常は) プロシジャ (procedure: 有意な結果を返さない関数のことです; Python では、プロシジャは値 `None` を返します) を呼び出すために使います。その他の使い方でも式文を使うことができますし、有用なこともあります。式文の構文は以下の通りです:

```
expression_stmt ::= starred_expression
```

式文は式のリスト (単一の式のこともあります) を値評価します。

対話モードでは、値が `None` でなければ、値を組み込み関数 `repr()` で文字列に変換して、その結果の文字列を標準出力に一行使って書き出します。(None になる式文の値は書き出されないので、プロシジャの呼び出しを行っても出力は得られません。)

## 7.2 代入文 (assignment statement)

代入文は、名前を値に (再) 束縛したり、変更可能なオブジェクトの属性や要素を変更したりするために使われます:

```
assignment_stmt ::= (target_list "=") + (starred_expression | yield_expression)
target_list      ::= target ("," target)* [","]
target           ::= identifier
                  | "(" [target_list] ")"
                  | "[" [target_list] "]"
                  | attributeref
                  | subscription
                  | slicing
                  | "*" target
```

(*attributeref*, *subscription*, *slicing* の構文については [プライマリ](#) 節を参照してください。)

代入文は式のリスト (これは単一の式でも、カンマで区切られた式リストでもよく、後者はタプルになることを思い出してください) を評価し、得られた単一の結果オブジェクトをターゲット (target) のリストに対して左から右へと代入してゆきます。

代入はターゲット (リスト) の形式に従って再帰的に行われます。ターゲットが変更可能なオブジェクト (属性参照、添字表記、またはスライス) の一部である場合、この変更可能なオブジェクトは最終的に代入を実行して、その代入が有効な操作であるか判断しなければなりません。代入が不可能な場合には例外を発行することもできます。型ごとにみられる規則や、送出される例外は、そのオブジェクト型定義で与えられています ([標準型の階層](#) 節を参照してください)。

ターゲットリストは、丸括弧や角括弧で囲まれていてもよく、それに対するオブジェクトの代入は、以下のよう  
に再帰的に定義されています。

- ターゲットリストのターゲットが 1 つだけでコンマが続いておらず、任意に丸括弧で囲われている場合、オブジェクトはそのターゲットに代入されます。
- そうでない場合: オブジェクトは、ターゲットリストのターゲットと同じ数の要素を持つイテラブルでなければならない、要素は左から右へ対応するターゲットに代入されます。
  - ”星付き”のターゲットと呼ばれる、頭にアスタリスクが一つ付いたターゲットがターゲットリストに一つだけ含まれている場合: オブジェクトはイテラブルで、少なくともターゲットリストのターゲットの数よりも一つ少ない要素を持たなければなりません。星付きのターゲットより前の



ターゲットに、イテラブルの先頭の要素が左から右へ代入されます。星付きのターゲットより後ろのターゲットに、イテラブルの末尾の要素が代入されます。星付きのターゲットに、イテラブルの残った要素のリストが代入されます (リスト空でもかまいません)。

- そうでない場合: オブジェクトは、ターゲットリストのターゲットと同じ数の要素を持つイテラブルでなければならず、要素は左から右へ対応するターゲットに代入されます。

単一のターゲットへの単一のオブジェクトの代入は、以下のようにして再帰的に定義されています。

- ターゲットが識別子 (名前) の場合:
  - 名前が現在のコードブロック内の `global` や `nonlocal` 文に書かれていないければ: 名前は現在のローカル名前空間内のオブジェクトに束縛されます。
  - そうでなければ: 名前はそれぞれグローバル名前空間内か、`nonlocal` で決められた外側の名前空間内のオブジェクトに束縛されます。

名前がすでに束縛済みの場合、再束縛 (rebind) がおこなわれます。再束縛によって、以前その名前に束縛されていたオブジェクトの参照カウント (reference count) がゼロになった場合、オブジェクトは解放 (deallocate) され、デストラクタ (destructor) が (存在すれば) 呼び出されます。

- ターゲットが属性参照の場合: 参照されている一次語の式が値評価されます。値は代入可能な属性を伴うオブジェクトでなければなりません; そうでなければ、`TypeError` が送出されます。次に、このオブジェクトに対して、被代入オブジェクトを指定した属性に代入してよいかわき合わせます; 代入を実行できない場合、例外 (通常は `AttributeError` ですが、必然ではありません) を送出します。

注意: オブジェクトがクラスインスタンスで、代入演算子の両辺に属性参照があるとき、右辺式の `a.x` はインスタンスの属性と (インスタンスの属性が存在しなければ) クラス属性のどちらにもアクセスする可能性があります。左辺のターゲット `a.x` は常にインスタンスの属性として割り当てられ、必要ならば生成されます。このとおり、現れる二つの `a.x` は同じ値を参照するとは限りません: 右辺式はクラス属性を参照し、左辺は新しいインスタンス属性を代入のターゲットとして生成するようなとき:

```
class Cls:
    x = 3          # class variable
inst = Cls()
inst.x = inst.x + 1  # writes inst.x as 4 leaving Cls.x as 3
```

このことは、`property()` で作成されたプロパティのようなデスクリプタ属性に対しては、必ずしもあてはまるとは限りません。

- ターゲットが添字表記なら: 参照されている一次語式が評価されます。参照から (リストのような) ミュータブルなシーケンスオブジェクトか、(辞書のような) マッピングオブジェクトが得られなければなりません。次に、添字表記の表す式が評価されます。

一次語が (リストのような) ミュータブルなシーケンスオブジェクトであれば、添字表記は整数を与えなければなりません。整数が負なら、シーケンスの長さが加算されます。整数は最終的に、シーケンスの長さよりも小さな非負の整数でなくてはならず、シーケンスは、そのインデックスに持つ要素に被代入オブジェクトを代入してよいかわき合わせられます。インデックスが範囲外なら、`IndexError` が送出されます (添字指定されたシーケンスに代入を行っても、リスト要素の新たな追加はできません)。

一次語が (辞書のような) マップオブジェクトの場合、まず添字はマップのキー型と互換性のある型でなくてはなりません。次に、添字を被代入オブジェクトに関連付けるようなキー/データの対を生成するようマップオブジェクトに問い合わせます。この操作では、既存のキー/値の対を同じキーと別の値で置き換えてもよく、(同じ値を持つキーが存在しない場合) 新たなキー/値の対を挿入してもかまいません。

ユーザ定義のオブジェクトには、適切な引数で `__setitem__()` メソッドが呼び出されます。

- ターゲットがスライスなら: 参照されている一次語式が評価されます。一次語式は、(リストのような) ミュータブルなシーケンスオブジェクトを与えなければなりません。被代入オブジェクトは同じ型のシーケンスオブジェクトでなければなりません。次に、スライスの下限と上限を示す式があれば評価されます; デフォルト値はそれぞれ 0 とシーケンスの長さです。上限と下限の評価は整数でなければなりません。いずれかの境界が負数なら、シーケンスの長さが加算されます。最終的に、境界は 0 からシーケンスの長さまでに収まるように刈りこまれます。最後に、スライスを被代入オブジェクトで置き換えてよいかシーケンスオブジェクトに問い合わせます。ターゲットシーケンスで許されている限り、スライスの長さは被代入シーケンスの長さとは異なっていてよく、この場合にはターゲットシーケンスの長さが変更されます。

**CPython implementation detail:** 現在の実装では、ターゲットの構文は式の構文と同じであるとみなされており、無効な構文はコード生成フェーズ中に詳細なエラーメッセージを伴って拒否されます。

代入の定義によれば、左辺と右辺のオーバーラップは '同時 (simultaneous)' です (例えば `a, b = b, a` は二つの変数を入れ替えます) が、代入対象となる変数群 `どうし` のオーバーラップは左から右へ起こり、混乱の元です。例えば、以下のプログラムは `[0, 2]` を出力してしまいます:

```
x = [0, 1]
i = 0
i, x[i] = 1, 2      # i is updated, then x[i] is updated
print(x)
```

参考:

**PEP 3132** - Extended Iterable Unpacking `*target` の指定機能。

## 7.2.1 累算代入文 (augmented assignment statement)

累算代入文は、二項演算と代入文を組み合わせて一つの文にしたものです:

```
augmented_assignment_stmt ::= augtarget augop (expression_list | yield_expression)
augtarget                  ::= identifier | attributeref | subscription | slicing
augop                      ::= "+=" | "-=" | "*=" | "@=" | "/=" | "//=" | "%=" | "**="
                           | ">>=" | "<<=" | "&=" | "^=" | "|="
```

(最後の 3 つの構文定義については [プライマリ](#) を参照してください。)

累算代入文は、ターゲット (通常の代入文と違って、アンパックは起こりません) と式リストを評価し、それ

ら二つの被演算子間で特定の累算代入型の二項演算を行い、結果をもとのターゲットに代入します。ターゲットは一度しか評価されません。

`x += 1` のような累算代入式は、`x = x + 1` のように書き換えてほぼ同様の動作にできますが、厳密に等価にはなりません。累算代入の方では、`x` は一度しか評価されません。また、実際の処理として、可能ならば **インプレース** (*in-place*) 演算が実行されます。これは、代入時に新たなオブジェクトを生成してターゲットに代入するのではなく、以前のオブジェクトの内容を変更するということです。

通常の代入とは違い、累算代入文は右辺を評価する\*前に\*左辺を評価します。たとえば、`a[i] += f(x)` はまず `a[i]` を調べ、`f(x)` を評価して加算を行い、最後に結果を `a[i]` に割り当てます。

累算代入文で行われる代入は、タプルへの代入や、一文中に複数のターゲットが存在する場合を除き、通常の代入と同じように扱われます。同様に、累算代入で行われる二項演算は、場合によって **インプレース演算** が行われることを除き、通常の二項演算と同じです。

属性参照のターゲットの場合、**クラス属性とインスタンス属性についての注意** と同様に通常の代入が適用されます。

## 7.2.2 注釈付き代入文 (annotated assignment statements)

**注釈** 代入は、1 つの文の中で変数や属性のアノテーションとオプションの代入文を組み合わせたものです:

```
annotated_assignment_stmt ::= augtarget ":" expression ["=" expression]
```

**代入文** (*assignment statement*) との違いは、代入先が 1 つに限定され右辺の値も 1 つに限定されることです。

代入先として単純名を使うと、クラススコープもしくはモジュールスコープの場合、注釈は評価され、クラスもしくはモジュールの特殊属性 `__annotations__` に格納されます。この属性は、変数名 (プライベート変数の場合はマングリングされた名前) から評価後の注釈への対応付けを持つ辞書です。この属性は書き込み可能であり、注釈が静的に存在している場合、クラスもしくはモジュールの本体の実行の先頭で自動的に作成されます。

代入先として式を使うと、クラススコープもしくはモジュールスコープの場合、注釈は評価されますが、格納されません。

関数スコープで名前に注釈が付いていた場合は、その名前はその関数スコープでローカルなものになります。注釈は絶対に評価されず、関数スコープにも格納されません。

右辺がある場合、注釈代入はアノテーション (有効であれば) を評価する前に、実際に代入を行います。対象となる式の右辺が無い場合は、インタプリタは最後の `__setitem__()` や `__setattr__()` 呼び出し以外の対象の式を評価します。

**参考:**

**PEP 526** - Syntax for Variable Annotations (クラス変数やインスタンス変数を含んだ) 変数の型注釈を付ける、コメントで表現するのではない文法の追加提案。

**PEP 484** - Type hints `typing` モジュールを追加し、静的解析ツールや IDE で使える型アノテーションの標準的な文法を提供する提案。

## 7.3 `assert` 文

`assert` 文は、プログラム内にデバッグ用アサーション (debugging assertion) を仕掛けるための便利な方法です:

```
assert_stmt ::= "assert" expression ["," expression]
```

単純な形式 `assert expression` は

```
if __debug__:
    if not expression: raise AssertionError
```

と等価です。拡張形式 `assert expression1, expression2` は、これと等価です

```
if __debug__:
    if not expression1: raise AssertionError(expression2)
```

上記の等価関係は、`__debug__` と `AssertionError` が、同名の組み込み変数を参照しているという前提の上に成り立っています。現在の実装では、組み込み変数 `__debug__` は通常の状態では `True` であり、最適化が要求された場合 (コマンドラインオプション `-O`) は `False` です。現状のコード生成器は、コンパイル時に最適化が要求されていると `assert` 文のコードを一切出力しません。実行に失敗した式のソースコードをエラーメッセージ内に入れる必要はありません; コードはスタックトレース内で表示されます。

`__debug__` への代入は不正な操作です。組み込み変数の値は、インタプリタが開始するときに決定されます。

## 7.4 `pass` 文

```
pass_stmt ::= "pass"
```

`pass` はヌル操作 (null operation) です --- `pass` が実行されても、何も起きません。`pass` は、構文法的には文が必要だが、コードとしては何も実行したくない場合のプレースホルダとして有用です。例えば:

```
def f(arg): pass      # a function that does nothing (yet)

class C: pass         # a class with no methods (yet)
```

## 7.5 del 文

```
del_stmt ::= "del" target_list
```

オブジェクトの削除 (deletion) は、代入の定義と非常に似た方法で再帰的に定義されています。ここでは完全な詳細は記述せず、いくつかのヒントを述べるにとどめます。

ターゲットリストに対する削除は、各々のターゲットを左から右へと順に再帰的に削除します。

名前の削除は、ローカルまたはグローバル名前空間からその名前の束縛を取り除きます。どちらの名前空間かは、名前が同じコードブロック内の *global* 文で宣言されているかどうかによります。名前が未束縛 (unbound) なら、`NameError` 例外が送出されます。

属性参照、添字表記、およびスライスの削除操作は、対象となる一次語オブジェクトに渡されます; スライスの削除は一般的には適切な型の空のスライスを代入するのと等価です (が、この仕様自体もスライスされるオブジェクトで決定されています)。

バージョン 3.2 で変更: 以前は、ある名前がネストしたブロックの自由変数として表れる場合は、ローカル名前空間からその名前を削除することは不正な処理でした。

## 7.6 return 文

```
return_stmt ::= "return" [expression_list]
```

*return* は、関数定義内で構文法的にネストして現れますが、ネストしたクラス定義内には現れません。

式リストがある場合、リストが値評価されます。それ以外の場合は `None` で置き換えられます。

*return* を使うと、式リスト (または `None`) を戻り値として、現在の関数呼び出しから抜け出します。

*return* によって、*finally* 節をとまなう *try* 文の外に処理が引き渡されると、実際に関数から抜ける前に *finally* 節が実行されます。

ジェネレータ関数では、*return* 文はジェネレータの終わりを示し、`StopIteration` 例外を送出させます。返された値は (あれば)、`StopIteration` を構成する引数に使われ、`StopIteration.value` 属性になります。

非同期ジェネレータ関数では、引数無しの *return* 文は非同期ジェネレータの終わりを示し、`StopAsyncIteration` を送出させます。引数ありの *return* 文は、非同期ジェネレータ関数では文法エラーです。

## 7.7 yield 文

```
yield_stmt ::= yield_expression
```

*yield* 文は意味的に *yield expression* 式と同じです。yield 文を用いると yield 式文で必要な括弧を省略することが出来ます。例えば、yield 文

```
yield <expr>
yield from <expr>
```

は以下の yield 式文と等価です

```
(yield <expr>)
(yield from <expr>)
```

yield 式及び文は *generator* を定義するときに、その本体内でのみ使うことが出来ます。関数定義内で yield を使用することで、その定義は通常の関数でなくジェネレータ関数になります。

*yield* の意味の完全な説明は、*Yield 式* 節を参照してください。

## 7.8 raise 文

```
raise_stmt ::= "raise" [expression ["from" expression]]
```

式を伴わなければ、*raise* は現在のスコープで最終的に有効になっている例外を再送出します。そのような例外が現在のスコープでアクティブでない場合、`RuntimeError` 例外が送出されて、これがエラーであることを示します。

そうでなければ、*raise* は最初の式を、例外オブジェクトとして評価します。これは、`BaseException` のサブクラスまたはインスタンスでなければなりません。クラスなら、例外インスタスが必要なとき、クラスを無引数でインスタンス化することで得られます。

例外の **型** は例外インスタンスのクラスで、**値** はインスタンスそのものです。

トレースバックオブジェクトは通常、例外が送出される時に自動で作られ、その例外に書き込み可能な `__traceback__` 属性として付与されます。`with_traceback()` 例外メソッド (トレースバックを引数に設定した同じ例外を返します) を使い、例外を作って独自のトレースバックを設定するのを一度に出来ます。このように:

```
raise Exception("foo occurred").with_traceback(tracebackobj)
```

`from` 節は例外の連鎖に使われます: 第二の *expression* は、与えられるなら、別の例外クラスまたはインスタンスでなければならず、これが送出された例外に (書き込み可能な) `__cause__` 属性として付与されます。送

出された例外がハンドルされなければ、両方の例外が印字されます:

```
>>> try:
...     print(1 / 0)
... except Exception as exc:
...     raise RuntimeError("Something bad happened") from exc
...
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 2, in <module>
ZeroDivisionError: division by zero

The above exception was the direct cause of the following exception:

Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 4, in <module>
RuntimeError: Something bad happened
```

例外ハンドラまたは *finally* 節の中で例外が送出された時も、同じような機構が暗黙に働きます。このとき、先に起こった例外が、新しい例外の `__context__` 属性に付与されます:

```
>>> try:
...     print(1 / 0)
... except:
...     raise RuntimeError("Something bad happened")
...
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 2, in <module>
ZeroDivisionError: division by zero

During handling of the above exception, another exception occurred:

Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 4, in <module>
RuntimeError: Something bad happened
```

`from` 節に `None` を指定することで、例外の連鎖を明示的に非表示にできます:

```
>>> try:
...     print(1 / 0)
... except:
...     raise RuntimeError("Something bad happened") from None
...
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 4, in <module>
RuntimeError: Something bad happened
```

例外に関する追加情報は [例外](#) 節にあります。また、例外処理に関する情報は [try 文](#) 節にあります。

バージョン 3.3 で変更: `None` が `raise X from Y` の `Y` として使えるようになりました。

バージョン 3.3 で追加: `__suppress_context__` 属性の設定で、例外のコンテキストが自動的に非表示になります。



## 7.9 break 文

```
break_stmt ::= "break"
```

*break* 文は、構文としては *for* ループや *while* ループの内側でのみ出現することができますが、ループ内の関数定義やクラス定義の内側には出現できません。

*break* 文は、文を囲う最も内側のループを終了させ、ループにオプションの *else* 節がある場合にはそれをスキップします。

*for* ループを *break* によって終了すると、ループ制御ターゲットはその時の値を保持します。

*break* が *finally* 節を伴う *try* 文の外側に処理を渡す際には、ループを実際に抜ける前にその *finally* 節が実行されます。

## 7.10 continue 文

```
continue_stmt ::= "continue"
```

*continue* 文は *for* ループや *while* ループ内のネストで構文法的にのみ現れますが、ループ内の関数定義やクラス定義、*finally* 句の中には現れません。*continue* 文は、文を囲う最も内側のループの次の周期に処理を継続します。

*continue* が *finally* 句を持った *try* 文を抜けるとき、その *finally* 句が次のループサイクルを始める前に実行されます。

## 7.11 import 文

```
import_stmt ::= "import" module ["as" identifier] ("," module ["as" identifier])*  
              | "from" relative_module "import" identifier ["as" identifier]  
              ("," identifier ["as" identifier])*  
              | "from" relative_module "import" "(" identifier ["as" identifier]  
              ("," identifier ["as" identifier])* [","] ")"  
              | "from" module "import" "*"
module      ::= (identifier ".")* identifier
relative_module ::= "."* module | "."+
```

(*from* 節が無い) 基本の *import* 文は 2 つのステップで実行されます:

1. モジュールを見付け出し、必要であればロードし初期化する

2. `import` 文が表れるスコープのローカル名前空間で名前を定義する。

文が (カンマで区切られた) 複数の節を含んでいるときは、ちょうどその節が個別の `import` 文に分割されたかのように、2つのステップが節ごとに個別に実行されます。

モジュールを見付け、ロードする 1 つ目のステップの詳細については、[インポートシステム](#) の節により詳しく書かれています。そこでは、インポートシステムの動作をカスタマイズするのに使える全てのフックの仕組みだけでなく、様々な種類のインポートできるパッケージとモジュールについても解説されています。このステップが失敗するということは、おそらくモジュールが見付からないか、**あるいは** モジュールにあるコードの実行を含め、モジュールの初期化の途中でエラーが起きるかのどちらかが起きていることに注意してください。

要求したモジュールが無事に取得できた場合、次の 3 つのうちの 1 つの方法でローカル名前空間で使えるようになります:

- モジュール名の後に `as` が続いていた場合は、`as` の後ろの名前を直接、インポートされたモジュールが束縛します。
- 他の名前が指定されておらず、インポートされているモジュールが最上位のモジュールだった場合、そのモジュール名がインポートされたモジュールへの参照として、ローカル名前空間で束縛されます
- インポートされているモジュールが最上位のモジュール **でない** 場合、モジュールを含む最上位のパッケージ名が、そのパッケージへの参照として、ローカル名前空間で束縛されます。インポートされたモジュールには、直接ではなく完全修飾名を使ってアクセスしなければなりません

`from` 形式ではもう少し複雑な手順を踏みます:

1. `from` 節で指定されたモジュールを見付け出し、必要であればロードし初期化する;
2. `import` 節で指定されたそれぞれの識別子に対し以下の処理を行う:
  1. インポートされたモジュールがその識別子名の属性を持っているかを確認する
  2. その識別子名の属性を持っていなかった場合は、その識別子名でサブモジュールのインポートを試み、インポートされたモジュールにその属性があるか再度確認する
  3. 属性が見付からない場合は、`ImportError` を送出する。
  4. 属性が見付かった場合は、`as` 節があるならその名前、そうでないなら属性名を使って、その値への参照がローカル名前空間に保存される

例:

```
import foo                # foo imported and bound locally
import foo.bar.baz        # foo.bar.baz imported, foo bound locally
import foo.bar.baz as fbb # foo.bar.baz imported and bound as fbb
from foo.bar import baz    # foo.bar.baz imported and bound as baz
from foo import attr       # foo imported and foo.attr bound as attr
```

識別子のリストが星 ('\*') に置き換わっている場合は、モジュールで定義されている公開された全ての名前が、`import` 文がいるスコープのローカル名前空間に束縛されます。

モジュールで定義される **公開された名前** は、モジュールの名前空間にある `__all__` という名前の変数を調べることで決定されます; その変数が定義されている場合は、それはモジュールで定義されたかインポートされた名前からなる、文字列のシーケンスでなければいけません。`__all__` で列挙された名前は、全て公開されていると見なされ、存在することが要求されます。`__all__` が定義されていない場合、公開された名前とは、モジュールの名前空間で見付かった、アンダースコア文字 ('\_') で始まらない全ての名前のことです。`__all__` は全ての公開 API を含むべきです。これは API の一部でないもの (そのモジュールでインポートされ使われているライブラリモジュールなど) をうっかり外部に公開してしまわないための仕組みです。

インポートのワイルドカード形式 `--- from module import *` は、モジュールレベルでのみ許されます。クラスや関数定義でこの形式を使おうとすると、`SyntaxError` が送出されます。

インポートするモジュールを指定するとき、そのモジュールの絶対名 (absolute name) を指定する必要はありません。モジュールやパッケージが他のパッケージに含まれている場合、共通のトップパッケージからそのパッケージ名を記述することなく相対インポートすることができます。*from* の後に指定されるモジュールやパッケージの先頭に複数個のドットを付けることで、正確な名前を指定することなしに現在のパッケージ階層からいくつ上の階層へ行くかを指定することができます。先頭のドットが 1 つの場合、`import` をおこなっているモジュールが存在する現在のパッケージを示します。3 つのドットは 2 つ上のレベルを示します。なので、`pkg` パッケージの中のモジュールで `from . import mod` を実行すると、`pkg.mod` をインポートすることになります。`pkg.subpkg1` の中から `from ..subpkg2 import mod` を実行すると、`pkg.subpkg2.mod` をインポートします。相対インポートの仕様は *Package Relative Imports* の節に含まれています。

どのモジュールがロードされるべきかを動的に決めたいアプリケーションのために、組み込み関数 `importlib.import_module()` が提供されています。

### 7.11.1 future 文 (future statement)

*future* 文は、将来の特定の新たな機能が標準化された Python のリリースで利用可能になるような構文や意味付けを使って、特定のモジュールをコンパイルさせるための、コンパイラに対する指示句 (directive) です。

future 文は互換性のない変更がされた将来の Python のバージョンに容易に移行するためのものです。future 文によって新機能が標準となるリリースの前にそれをモジュール単位で使うことが出来ます。

```
future_stmt ::= "from" "__future__" "import" feature ["as" identifier]
              ("," feature ["as" identifier])*
              | "from" "__future__" "import" "(" feature ["as" identifier]
              ("," feature ["as" identifier])* [","] ")"
feature      ::= identifier
```

future 文は、モジュールの先頭周辺に書かなければなりません。future 文の前に書いてよい内容は以下です：

- モジュールのドキュメンテーション文字列 (あれば)
- コメント,
- 空行,

- その他の future 文。

future 文を使う必要がある Python 3.7 の唯一の機能は annotations です。

future 文で有効にできる歴史的な機能は、今でも Python 3 が認識します。そのリストは `absolute_import`, `division`, `generator_stop`, `generators`, `unicode_literals`, `print_function`, `nested_scopes`, `with_statement` です。これらは既に全てが有効になっていて、後方互換性のためだけに残されているため、冗長なだけです。

future 文は、コンパイル時に特別なやり方で認識され、扱われます: 言語の中核をなす構文構成 (construct) に対する意味付けが変更されている場合、変更部分はしばしば異なるコードを生成することで実現されています。新たな機能によって、(新たな予約語のような) 互換性のない新たな構文が取り入れられることさえあります。この場合、コンパイラはモジュールを別のやりかたで解析する必要があるかもしれません。こうしたコード生成に関する決定は、実行時まで先延ばしすることはできません。

これまでの全てのリリースにおいて、コンパイラはどの機能が定義済みかを知っており、future 文に未知の機能が含まれている場合にはコンパイル時エラーを送出します。

future 文の実行時における直接的な意味付けは、import 文と同じです。標準モジュール `__future__` があり、これについては後で述べます。`__future__` は、future 文が実行される際に通常の方法で import されます。

future 文の実行時における特別な意味付けは、future 文で有効化される特定の機能によって変わります。

以下の文には、何ら特殊な意味はないので注意してください:

```
import __future__ [as name]
```

これは future 文ではありません; この文は通常の import 文であり、その他の特殊な意味付けや構文的な制限はありません。

future 文の入ったモジュール M 内で使われている組み込み関数 `exec()` や `compile()` によってコンパイルされるコードは、デフォルトの設定では、future 文に関係する新たな構文や意味付けを使うようになっています。この仕様は `compile()` のオプション引数で制御できます --- 詳細はこの関数に関するドキュメントを参照してください。

対話的インタプリタのプロンプトでタイプ入力した future 文は、その後のインタプリタセッション中で有効になります。インタプリタを `-i` オプションで起動して実行すべきスクリプト名を渡し、スクリプト中に future 文を入れておくと、新たな機能はスクリプトが実行された後に開始する対話セッションで有効になります。

**参考:**

**PEP 236** - Back to the `__future__` `__future__` 機構の原案

## 7.12 global 文

```
global_stmt ::= "global" identifier ("," identifier)*
```

*global* 文は、現在のコードブロック全体で維持される宣言文です。*global* 文は、列挙した識別子をグローバル変数として解釈するよう指定することを意味します。*global* を使わずにグローバル変数に代入を行うことは不可能ですが、自由変数を使えばその変数をグローバルであると宣言せずにグローバル変数を参照することができます。

*global* 文で列挙する名前は、同じコードブロック中で、プログラムテキスト上 *global* 文より前に使ってはなりません。

*global* 文で列挙する名前は、*for* ループのループ制御ターゲットや、*class* 定義、関数定義、*import* 文、変数アノテーションで仮引数として使ってはなりません。

**CPython implementation detail:** 現在の実装では、これらの制限のうち幾つかについては強制していませんが、プログラムでこの緩和された仕様を乱用すべきではありません。将来の実装では、この制限を強制したり、暗黙のうちにプログラムの意味付けを変更したりする可能性があります。

**プログラマのための注意点:** *global* はパーザに対する指示句 (directive) です。この指示句は、*global* 文と同時に読み込まれたコードに対してのみ適用されます。特に、組み込みの `exec()` 関数内に入っている *global* 文は、関数の呼び出しを **含んでいる** コードブロック内に効果を及ぼすことはなく、そのような文字列に含まれているコードは、関数の呼び出しを含むコード内の *global* 文に影響を受けません。同様のことが、関数 `eval()` および `compile()` にも当てはまります。

## 7.13 nonlocal 文

```
nonlocal_stmt ::= "nonlocal" identifier ("," identifier)*
```

*nonlocal* 文は、列挙された識別子がグローバルを除く一つ外側のスコープで先に束縛された変数を参照するようにします。これは、束縛のデフォルトの動作がまずローカル名前空間を探索するので重要です。この文は、中にあるコードが、グローバル (モジュール) スコープ以外のローカルスコープの外側の変数を再束縛できるようにします。

*nonlocal* 文で列挙された名前は、*global* 文で列挙された名前と違い、外側のスコープですでに存在する束縛を参照しなければなりません (新しい束縛が作られるべきスコープの選択が曖昧さを排除できません)。

*nonlocal* 文で列挙された名前は、ローカルスコープですでに存在する束縛と衝突してはなりません。

参考:

**PEP 3104** - Access to Names in Outer Scopes *nonlocal* 文の詳細。

## 複合文 (COMPOUND STATEMENT)

複合文には、他の文 (のグループ) が入ります; 複合文は、中に入っている他の文の実行の制御に何らかのやり方で影響を及ぼします。一般的には、複合文は複数行にまたがって書かれますが、全部の文を一行に連ねた単純な書き方もあります。

*if*、*while*、および *for* 文は、伝統的な制御フロー構成を実現します。*try* は例外処理および/または一連の文に対するクリーンアップコードを指定します。それに対して、*with* 文はコードのかたまりの前後でコードの初期化と終了処理を実行できるようにします。関数とクラス定義もまた、構文的には複合文です。

複合文は、一つ以上の '節 (clause)' からなります。節は、ヘッダと 'スイート (suite)' からなります。一つの複合文を成す各節のヘッダは、全て同じインデントレベルに置かれます。各節のヘッダは一意に識別するキーワードで始まり、コロンの終わります。スイートは、節によって制御される文の集まりです。スイートは、ヘッダがある行のコロンの後にセミコロンで区切って置かれた一つ以上の単純文、または、ヘッダに続く行で一つ多くインデントされた文の集まりです。後者の形式のスイートに限り、さらに複合文をネストできます; 以下の文は、*else* 節がどちらの *if* 節に属するかがはっきりしないなどの理由から不正になります:

```
if test1: if test2: print(x)
```

また、このコンテキスト中では、セミコロンによる結合はコロンより強いです。従って、以下の例では、`print()` の呼び出しはは全て実行されるか、全く実行されないかのどちらかです:

```
if x < y < z: print(x); print(y); print(z)
```

まとめると、以下ようになります:

```
compound_stmt ::=
    if_stmt
    | while_stmt
    | for_stmt
    | try_stmt
    | with_stmt
    | funcdef
    | classdef
    | async_with_stmt
    | async_for_stmt
```

```
                | async_funcdef
suite           ::=  stmt_list NEWLINE | NEWLINE INDENT statement+ DEDENT
statement       ::=  stmt_list NEWLINE | compound_stmt
stmt_list       ::=  simple_stmt (";" simple_stmt)* [";"]
```

なお、文は常に NEWLINE か、その後に DEDENT が続いたもので終了します。また、オプションの継続節は必ず、文を開始できない予約語で始まるので、曖昧さは存在しません。(Python では、'ぶら下がり (dangling *else*' 問題は、ネストされた *if* 文をインデントさせることで解決されます)。

以下の節における文法規則の記述方式は、明確さのために、各節を別々の行に書くようにしています。

## 8.1 if 文

*if* 文は、条件分岐を実行するために使われます:

```
if_stmt  ::=  "if" expression ":" suite
              ("elif" expression ":" suite)*
              ["else" ":" suite]
```

*if* 文は、式を一つ一つ評価してゆき、真になるまで続けて、真になった節のスイートだけを選択します (真: true と偽: false の定義については、[ブール演算 \(boolean operation\)](#) 節を参照してください); 次に、選択したスイートを実行します (そして、*if* 文の他の部分は、実行や評価をされません)。全ての式が偽になった場合、*else* 節があれば、そのスイートが実行されます。

## 8.2 while 文

*while* 文は、式の値が真である間、実行を繰り返すために使われます:

```
while_stmt ::=  "while" expression ":" suite
               ["else" ":" suite]
```

*while* 文は式を繰り返し真偽評価し、真であれば最初のスイートを実行します。式が偽であれば (最初から偽になっていることもありえます)、*else* 節がある場合にはそれを実行し、ループを終了します。

最初のスイート内で *break* 文が実行されると、*else* 節のスイートを実行することなくループを終了します。*continue* 文が最初のスイート内で実行されると、スイート内にある残りの文の実行をスキップして、式の真偽評価に戻ります。



## 8.3 for 文

`for` 文は、シーケンス (文字列、タプルまたはリスト) や、その他の反復可能なオブジェクト (iterable object) 内の要素に渡って反復処理を行うために使われます:

```
for_stmt ::= "for" target_list "in" expression_list ":" suite
          ["else" ":" suite]
```

式リストは一度だけ評価されます。その結果はイテラブルオブジェクトにならないければなりません。`expression_list` の結果に対するイテレータが生成されます。その後、イテレータが与えるそれぞれの要素に対して、イテレータから返された順に一度ずつ、スイートが実行されます。それぞれの要素は標準の代入規則 (代入文 (*assignment statement*) を参照してください) で `target_list` に代入され、その後、スイートが実行されます。全ての要素を使い切ったとき (シーケンスが空であったり、イテレータが `StopIteration` 例外を送出したときは、即座に)、`else` 節があればそれが実行され、ループは終了します。

最初のスイートの中で `break` 文が実行されると、`else` 節のスイートを実行することなくループを終了します。`continue` 文が最初のスイート内で実行されると、スイート内にある残りの文の実行をスキップして、次の要素の処理に移るか、これ以上次の要素が無い場合は `else` 節の処理に移ります。

`for` ループはターゲットリスト内の変数への代入を行います。これにより、`for` ループ内のスイートも含め、それ以前の全ての代入は上書きされます:

```
for i in range(10):
    print(i)
    i = 5           # this will not affect the for-loop
                   # because i will be overwritten with the next
                   # index in the range
```

ループが終了してもターゲットリスト内の名前は削除されませんが、イテラブルが空の場合には、ループでの代入は全く行われません。ヒント: 組み込み関数 `range()` は、Pascal の `for i := a to b do` の効果をエミュレートするのに適した、整数のイテレータを返します; すなわち、`list(range(3))` はリスト `[0, 1, 2]` を返します。

**注釈:** ループ中でのシーケンスの変更には微妙な問題があります (これはミュータブルなシーケンスのみ、例えばリストで起こり得ます)。どの要素が次に使われるかを追跡するために、内部的なカウンタが使われており、このカウンタは反復のたびに加算されます。このカウンタがシーケンスの長さに達すると、ループは終了します。このことから、スイートの中でシーケンスから現在の (または以前の) 要素を除去すると、(次の要素の位置が、既に処理済みの現在の要素のインデックスになるために) 次の要素が飛ばされることになります。同様に、スイートの中でシーケンス中の現在の要素以前に要素を挿入すると、現在の要素がループの次の週で再度扱われることになります。こうした仕様は、厄介なバグにつながります。これは、シーケンス全体のスライスを使って一時的なコピーを作ることで避けられます。例えば次のようにします:

```
for x in a[:]:
    if x < 0: a.remove(x)
```

## 8.4 try 文

*try* 文は、ひとまとめの文に対して、例外処理および/またはクリーンアップコードを指定します:

```
try_stmt ::= try1_stmt | try2_stmt
try1_stmt ::= "try" ":" suite
              ("except" [expression ["as" identifier]] ":" suite)+
              ["else" ":" suite]
              ["finally" ":" suite]
try2_stmt ::= "try" ":" suite
              "finally" ":" suite
```

*except* 節は一つ以上の例外ハンドラを指定します。*try* 節内で例外が起きなければ、どの例外ハンドラも実行されません。*try* スイート内で例外が発生すると、例外ハンドラの検索が開始されます。この検索では、*except* 節を逐次、発生した例外に対応するまで調べます。式を伴わない *except* 節を使うなら、最後に書かなければならず、これは全ての例外に対応します。式を伴う *except* 節に対しては、その式が評価され、結果のオブジェクトが例外と " 互換である (compatible)" 場合にその節が対応します。ある例外に対してオブジェクトが互換であるのは、それが例外オブジェクトのクラスかベースクラスの場合、または例外と互換である要素が入ったタプルである場合です。

例外がどの *except* 節にも合致しなかった場合、現在のコードを囲うさらに外側、そして呼び出しスタックへと検索を続けます。<sup>\*1</sup>

*except* 節のヘッダにある式を値評価するときに例外が発生すると、元々のハンドラ検索はキャンセルされ、新たな例外に対する例外ハンドラの検索を現在の *except* 節の外側のコードや呼び出しスタックに対して行います (*try* 文全体が例外を発行したかのように扱われます)。

対応する *except* 節が見つかったら、*except* 節のスイートが実行されます。その際、*as* キーワードが存在すれば、その後で指定されているターゲットに例外が代入されます。全ての *except* 節は実行可能なブロックを持っていなければなりません。このブロックの末尾に到達すると、通常は *try* 文全体の直後から実行を続けます。(このことは、ネストされた二つの例外ハンドラが同じ例外に対して存在し、内側のハンドラ内の *try* 節で例外が発生した場合、外側のハンドラはその例外を処理しないことを意味します。)

例外が *as target* を使って代入されたとき、それは *except* 節の終わりに消去されます。これはちょうど、以下のコード:

```
except E as N:
    foo
```

が、以下のコードに翻訳されたかのようなものです:

---

<sup>\*1</sup> 例外は、別の例外を送出するような *finally* 節が無い場合にのみ呼び出しスタックへ伝わります。新しい例外によって、古い例外は失われます。

```
except E as N:
    try:
        foo
    finally:
        del N
```

よって、例外を `except` 節以降で参照できるようにするためには、別の名前に代入されなければなりません。例外が削除されるのは、トレースバックが付与されると、そのスタックフレームと循環参照を形作り、次のガベージ収集までそのフレーム内のすべての局所変数を生存させてしまうからです。

`except` 節のスイートが実行される前に、例外に関する詳細が `sys` モジュールに保存され、`sys.exc_info()` からアクセスできます。`sys.exc_info()` は、例外クラス、例外インスタンス、そして例外が発生したプログラム上の位置を識別するトレースバックオブジェクト ([標準型の階層](#) を参照してください) の 3 要素からなるタプルを返します。`sys.exc_info()` の値は、例外を処理した関数から戻るときに、以前 (関数呼び出し前) の値に戻されます。

オプションの `else` 節は、コントロールフローが `try` スイートを抜け、例外が送出されず、`return` 文、`continue` 文、`break` 文のいずれもが実行されなかった場合に実行されます。`else` 節で起きた例外は、手前にある `except` 節では処理されません。

`finally` 節がある場合は、'後始末 (cleanup)' の対処を指定します。まず `except` 節や `else` 節を含め、`try` 節が実行されます。それらの節の中で例外が起き、誰も対処していない場合は、例外は一時的に保存されます。次に `!keyword:finally` 節が実行されます。保存された例外があった場合は、`finally` 節の末尾で再送出されます。`finally` 節で別の例外が送出される場合は、保存されていた例外は新しい例外のコンテキストとして設定されます。`finally` 節で `return` 文あるいは `break` 文を実行した場合は、保存された例外は破棄されます:

```
>>> def f():
...     try:
...         1/0
...     finally:
...         return 42
...
>>> f()
42
```

`finally` 節を実行している間は、プログラムからは例外情報は利用できません。

`try...finally` 文の `try` スイート内で `return` 文、`break` 文、`continue` 文のいずれかが実行されたときは、'抜け出る途中で' `finally` 節も実行されます。`finally` 節での `continue` 文の使用は不正です。(理由は現在の実装上の問題です --- この制限は将来解消されるかもしれません)。

関数の戻り値は最後に実行された `return` 文によって決まります。`finally` 節は必ず実行されるため、`finally` 節で実行された `return` 文は常に最後に実行されることになります:

```
>>> def foo():
...     try:
...         return 'try'
...     finally:
...         return 'finally'
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
...
>>> foo()
'finally'
```

例外に関するその他の情報は [例外](#) 節にあります。また、`raise` 文の使用による例外の生成に関する情報は、[raise 文](#) 節にあります。

## 8.5 with 文

`with` 文は、ブロックの実行を、コンテキストマネージャによって定義されたメソッドでラップするために使われます ([with 文とコンテキストマネージャ](#) セクションを参照してください)。これにより、よくある `try...except...finally` 利用パターンをカプセル化して便利に再利用することができます。

```
with_stmt ::= "with" with_item ("," with_item)* ":" suite
with_item ::= expression ["as" target]
```

一つの "要素" を持つ `with` 文の実行は以下のように進行します:

1. コンテキスト式 (`with_item` で与えられた式) を評価することで、コンテキストマネージャを取得します。
2. コンテキストマネージャの `__exit__()` メソッドが、後で使うためにロードされます。
3. コンテキストマネージャの `__enter__()` メソッドが呼ばれます。
4. `with` 文にターゲットが含まれていたなら、それに `__enter__()` からの戻り値が代入されます。

---

**注釈:** `with` 文は、`__enter__()` メソッドがエラーなく終了した場合には `__exit__()` が常に呼ばれることを保証します。ですので、もしターゲットリストへの代入中にエラーが発生した場合には、これはそのスイートの中で発生したエラーと同じように扱われます。以下のステップ 6 を参照してください。

---

5. スイートが実行されます。
6. コンテキストマネージャの `__exit__()` メソッドが呼ばれます。スイートが例外によって終了されたのなら、その例外の型、値、トレースバックが `__exit__()` に引数として渡されます。そうでなければ、3 つの `None` 引数が与えられます。

スイートが例外により終了され、`__exit__()` メソッドからの戻り値が偽 (`false`) ならば、例外が再送出されます。この戻り値が真 (`true`) ならば例外は抑制され、実行は `with` 文の次の文から続きます。

もしそのスイートが例外でない何らかの理由で終了した場合、その `__exit__()` からの戻り値は無視されて、実行は発生した終了の種類に応じた通常の位置から継続します。

複数の要素があるとき、コンテキストマネージャは複数の *with* 文がネストされたかのように進行します:

```
with A() as a, B() as b:
    suite
```

は、以下と同等です

```
with A() as a:
    with B() as b:
        suite
```

バージョン 3.1 で変更: 複数のコンテキスト式をサポートしました。

参考:

**PEP 343** - "with" 文 Python の *with* 文の仕様、背景、および例が記載されています。

## 8.6 関数定義

関数定義は、ユーザ定義関数オブジェクトを定義します ([標準型の階層](#) 節参照):

```
funcdef          ::=  [decorators] "def" funcname "(" [parameter_list] ")"
                   ["->" expression] ":" suite

decorators       ::=  decorator+

decorator        ::=  "@" dotted_name "(" [argument_list [","] ] ")" NEWLINE

dotted_name      ::=  identifier ("." identifier)*

parameter_list   ::=  defparameter ("," defparameter)* ["," [parameter_list_starargs]
                   | parameter_list_starargs

parameter_list_starargs ::=  "*" [parameter] "(" defparameter* ["," ["**" parameter [","]]]
                   | "**" parameter [","]

parameter        ::=  identifier [":" expression]

defparameter     ::=  parameter ["=" expression]

funcname         ::=  identifier
```

関数定義は実行可能な文です。関数定義を実行すると、現在のローカルな名前空間内で関数名を関数オブジェクト (関数の実行可能コードをくるむラップ) に束縛します。この関数オブジェクトには、関数が呼び出された際に使われるグローバルな名前空間として、現在のグローバルな名前空間への参照が入っています。

関数定義は関数本体を実行しません; 関数本体は関数が呼び出された時にのみ実行されます。<sup>\*2</sup>

関数定義は一つ以上の **デコレータ** 式でラップできます。デコレータ式は関数を定義するとき、関数定義の入っているスコープで評価されます。その結果は、関数オブジェクトを唯一の引数にとる呼び出し可能オブジェクトでなければなりません。関数オブジェクトの代わりに、返された値が関数名に束縛されます。複数の

<sup>\*2</sup> 関数の本体の最初の文として現われる文字列リテラルは、その関数の `__doc__` 属性に変換され、その関数の **ドキュメンテーション文字列** になります。

デコレータはネストして適用されます。例えば、以下のようなコード:

```
@f1(arg)
@f2
def func(): pass
```

は、だいたい次と等価です

```
def func(): pass
func = f1(arg)(f2(func))
```

ただし、前者のコードでは元々の関数を `func` という名前へ一時的に束縛することはない、というところを除きます。

1 つ以上の **仮引数** が `parameter = expression` の形を取っているとき、関数は ”デフォルト引数値” を持つと言います。デフォルト値を持つ仮引数では、呼び出し時にそれに対応する **実引数** は省略でき、その場合は仮引数のデフォルト値が使われます。ある引数がデフォルト値を持っている場合、それ以降 ”\*” が出てくるまでの引数は全てデフォルト値を持っていなければなりません -- これは文法定義では表現されていない構文的制限です。

**デフォルト引数値は関数定義が実行されるときに左から右へ評価されます。**これは、デフォルト引数の式は関数が定義されるときにただ一度だけ評価され、同じ ”計算済みの” 値が呼び出しのたびに使用されることを意味します。この仕様を理解しておくことは特に、デフォルト引数値がリストや辞書のようなミュータブルなオブジェクトであるときに重要です: 関数がこのオブジェクトを変更 (例えばリストに要素を追加) すると、このデフォルト値が変更の影響を受けてしまいます。一般には、これは意図しない動作です。このような動作を避けるには、デフォルト値として `None` を使い、この値を関数本体の中で明示的にテストします。例えば以下のようにします:

```
def whats_on_the_telly(penguin=None):
    if penguin is None:
        penguin = []
    penguin.append("property of the zoo")
    return penguin
```

関数呼び出しの意味付けに関する詳細は、**呼び出し (call)** 節で述べられています。関数呼び出しを行うと、パラメタリストに記述された全てのパラメタに、固定引数、キーワード引数、デフォルト値のいずれかから値が代入されます。 ”\*`identifier`” 形式が存在すれば、余ったすべての固定引数を受け取ったタプルに初期化されます。このデフォルト値は空のタプルです。 ”\*\*`identifier`” 形式が存在すれば、余ったすべてのキーワード引数を受け取った順序付きのマッピングオブジェクトに初期化されます。このデフォルト値は同じ型の空のマッピングオブジェクトです。 ”\*” や ”\*\*`identifier`” の後のパラメタはキーワード専用パラメタで、キーワード引数を使ってのみ渡されます。

引数には、引数名に続けて ”: `expression`” 形式の **アノテーション** を付けられます。\*`identifier` や \*\*`identifier` の形式でも、すべての引数にはアノテーションをつけられます。関数には、引数リストの後に ”-> `expression`” 形式の ”return” アノテーションをつけられます。これらのアノテーションは、任意の有効な Python の式が使えます。アノテーションがあっても、関数の意味論は変わりません。アノテーションの値は、関数オブジェクトの `__annotations__` 属性の、引数名をキーとする値として得られます。 `__future__` の `annotations` インポートを使った場合は、アノテーションは実行時には文字列として保持され、これによ



り評価の遅延が可能になっています。そうでない場合は、アノテーションは関数定義が実行されたときに評価されます。このケースでは、アノテーションはソースコードに現れたのとは違う順序で評価されることがあります。

式を即時に使用するために、無名関数 (名前に束縛されていない関数) を作成することもできます。これは **ラムダ (lambda)** の節で解説されているラムダ式を使います。ラムダ式は簡略化された関数定義の簡略表現に過ぎないことに注意してください; `def` 文で定義された関数もラムダ式で作成された関数のように、引数として渡せたり、他の名前に割り当てることができます。複数の式とアノテーションが実行できるので、`def` 形式の方がより強力です。

**プログラマへのメモ:** 関数は第一級オブジェクトです。関数定義内で実行された `def` 文は、返り値や引数として渡せるローカル関数を定義します。ネストした関数内で使われる自由変数は、`def` を含んでいる関数のローカル変数にアクセスできます。詳細は **名前づけと束縛 (naming and binding)** 節を参照してください。

参考:

**PEP 3107** - Function Annotations 関数アノテーションの元の仕様書。

**PEP 484** - 型ヒント アノテーションの標準的な意味付けである型ヒントの定義。

**PEP 526** - Syntax for Variable Annotations クラス変数とインスタンス変数を含む変数に型ヒントが宣言できる機能

**PEP 563** - アノテーションの遅延評価 実行時にアノテーションを貪欲評価するのではなく文字列形式で保持することによる、アノテーションにおける前方参照のサポート

## 8.7 クラス定義

クラス定義は、クラスオブジェクトを定義します (**標準型の階層** 節参照):

```
classdef      ::=  [decorators] "class" classname [inheritance] ":" suite
inheritance   ::=  "(" [argument_list] ")"
classname    ::=  identifier
```

クラス定義は実行可能な文です。継承リストは通常、基底クラスリストを与えます (より高度な使い方は、**ミタクラス** を参照してください)。ですから、リストのそれぞれの要素の評価はサブクラス化しても良いクラスであるべきです。継承リストのないクラスは、デフォルトで、基底クラス `object` を継承するので:

```
class Foo:
    pass
```

は、以下と同等です

```
class Foo(object):
    pass
```

次にクラスのスイートが、新たな実行フレーム (**名前づけと束縛 (naming and binding)** を参照してください)



内で、新たに作られたローカル名前空間と元々のグローバル名前空間を使って実行されます (通常、このスイートには主に関数定義が含まれます)。クラスのスイートが実行し終わると、実行フレームは破棄されますが、ローカルな名前空間は保存されます。<sup>\*3</sup> 次に、継承リストを基底クラスに、保存されたローカル名前空間を属性値辞書に、それぞれ使ってクラスオブジェクトが生成されます。最後に、もとのローカル名前空間において、クラス名がこのクラスオブジェクトに束縛されます。

クラス本体で属性が定義された順序は新しいクラスの `__dict__` に保持されます。この性質が期待できるのは、クラスが作られた直後かつ定義構文を使って定義されたクラスであるときのみです。

クラス作成は、**メタクラス** を利用して大幅にカスタマイズできます。

関数をデコレートするのと同じように、クラスもデコレートすることが出来ます、

```
@f1(arg)
@f2
class Foo: pass
```

は、だいたい次と等価です

```
class Foo: pass
Foo = f1(arg)(f2(Foo))
```

デコレータ式の評価規則は関数デコレータと同じです。結果はクラス名に束縛されます。

**プログラマのための注釈:** クラス定義内で定義された変数はクラス属性であり、全てのインスタンス間で共有されます。インスタンス属性は、メソッドの中で `self.name = value` とすることで設定できます。クラス属性もインスタンス属性も `"self.name"` 表記でアクセスでき、この表記でアクセスしたとき、インスタンス属性は同名のクラス属性を隠蔽します。クラス属性は、インスタンス属性のデフォルト値として使えますが、そこにミュータブルな値を使うと予期せぬ結果につながります。[記述子](#) を使うと、詳細な実装が異なるインスタンス変数を作成できます。

**参考:**

**PEP 3115** - Metaclasses in Python 3000   メタクラスの宣言を現在の文法と、メタクラス付きのクラスがどのように構築されるかの意味論を変更した提案

**PEP 3129** - クラスデコレータ   クラスデコレータを追加した提案。関数デコレータとメソッドデコレータは **PEP 318** で導入されました。

---

<sup>\*3</sup> クラスの本体の最初の文として現われる文字列リテラルは、その名前空間の `__doc__` 要素となり、そのクラスの [ドキュメンテーション文字列](#) になります。

## 8.8 コルーチン

バージョン 3.5 で追加.

### 8.8.1 コルーチン関数定義

```
async_funcdef ::= [decorators] "async" "def" funcname "(" [parameter_list] ")"
                ["->" expression] ":" suite
```

Python で実行しているコルーチンは多くの時点で一時停止と再開ができます ([コルーチン](#) を参照してください)。コルーチン関数の本体では、`await` 識別子と `async` 識別子は予約語になります; *await* 式である *async for* と *async with* はコルーチン関数の本体でしか使えません。

Functions defined with `async def` syntax are always coroutine functions, even if they do not contain `await` or `async` keywords.

コルーチン関数の本体の中で `yield from` 式を使用すると `SyntaxError` になります。

コルーチン関数の例:

```
async def func(param1, param2):
    do_stuff()
    await some_coroutine()
```

### 8.8.2 `async for` 文

```
async_for_stmt ::= "async" for_stmt
```

*asynchronous iterable* の *iter* の実装からは非同期のコードが呼べ、*asynchronous iterator* の *next* メソッドからも非同期のコードが呼べます。

`async for` 文によって非同期なイテレータを簡単にイテレーションすることができます。

以下のコード:

```
async for TARGET in ITER:
    BLOCK
else:
    BLOCK2
```

は意味論的に以下と等価です:

```
iter = (ITER)
iter = type(iter).__aiter__(iter)
running = True
while running:
    try:
        TARGET = await type(iter).__anext__(iter)
    except StopAsyncIteration:
        running = False
    else:
        BLOCK
else:
    BLOCK2
```

詳細は `__aiter__()` や `__anext__()` を参照してください。

コルーチン関数の本体の外で `async for` 文を使用すると `SyntaxError` になります。

### 8.8.3 `async with` 文

`async_with_stmt` ::= `"async" with_stmt`

*asynchronous context manager* は、`enter` メソッドと `exit` メソッド内部で実行を一時停止できる *context manager* です。

以下のコード:

```
async with EXPR as VAR:
    BLOCK
```

は意味論的に以下と等価です:

```
mgr = (EXPR)
aexit = type(mgr).__aexit__
aenter = type(mgr).__aenter__(mgr)

VAR = await aenter
try:
    BLOCK
except:
    if not await aexit(mgr, *sys.exc_info()):
        raise
else:
    await aexit(mgr, None, None, None)
```

詳細は `__aenter__()` や `__aexit__()` を参照してください。

コルーチン関数の本体の外で `async with` 文を使用すると `SyntaxError` になります。

参考:

**PEP 492** - `async` 構文および `await` 構文付きのコルーチン コルーチンを Python のまともな独り立ちした概念にし、サポートする構文を追加した提案。

脚注



## トップレベル要素

Python インタプリタは、標準入力や、プログラムの引数として与えられたスクリプト、対話的にタイプ入力された命令、モジュールのソースファイルなど、様々な入力源から入力を得ることができます。この章では、それぞれの場合に用いられる構文法について説明しています。

### 9.1 完全な Python プログラム

言語仕様の中では、その言語を処理するインタプリタがどのように起動されるかまで規定する必要はないのですが、完全な Python プログラムの概念を知っておくと役に立ちます。完全な Python プログラムは、最小限に初期化された環境: 全ての組み込み変数と標準モジュールが利用可能で、かつ `sys` (様々なシステムサービス)、`builtins` (組み込み関数、例外、および `None`)、`__main__` の 3 つを除く全てのモジュールが初期化されていない状態で動作します。`__main__` は、完全なプログラムを実行する際に、ローカルおよびグローバルな名前空間を提供するために用いられます。

完全な Python プログラムの構文は、下の節で述べるファイル入力のためのものです。

インタプリタは、対話的モード (interactive mode) で起動されることもあります; この場合、インタプリタは完全なプログラムを読んで実行するのではなく、一度に単一の実行文 (複合文のときもあります) を読み込んで実行します。初期状態の環境は、完全なプログラムを実行するときの環境と同じです; 各実行文は、`__main__` の名前空間内で実行されます。

完全なプログラムは 3 つの形式でインタプリタに渡せます: `-c string` コマンドラインオプションで、コマンドラインの第 1 引数で渡されるファイル、あるいは標準入力として渡します。ファイルや標準入力 `tty` デバイスだった場合、インタプリタは対話モードに入ります。それ以外の場合は、ファイルを完全なプログラムとして実行します。

## 9.2 ファイル入力

非対話的なファイルから読み出された入力は、全て同じ形式:

```
file_input ::= (NEWLINE | statement)*
```

をとります。この構文法は、以下の状況で用いられます:

- (ファイルや文字列内の) 完全な Python プログラムを構文解析するとき;
- モジュールを構文解析するとき;
- `exec()` で渡された文字列を構文解析するとき;

## 9.3 対話的な入力

対話モードでの入力は、以下の文法の下に構文解析されます:

```
interactive_input ::= [stmt_list] NEWLINE | compound_stmt NEWLINE
```

対話モードでは、(トップレベルの) 複合文の最後に空白行を入れなくてはならないことに注意してください; これは、複合文の終端をパーザが検出するための手がかりとして必要です。

## 9.4 式入力

式入力には `eval()` が使われます。これは先頭の空白を無視します。`eval()` に対する文字列引数は、以下の形式をとらなければなりません:

```
eval_input ::= expression_list NEWLINE*
```



## 完全な文法仕様

これは、パーサジェネレータが読み込んで、Python のソースファイルを解析するために使われる、完全な Python の文法です:

```
# Grammar for Python

# NOTE WELL: You should also follow all the steps listed at
# https://deuguide.python.org/grammar/

# Start symbols for the grammar:
#     single_input is a single interactive statement;
#     file_input is a module or sequence of commands read from an input file;
#     eval_input is the input for the eval() functions.
# NB: compound_stmt in single_input is followed by extra NEWLINE!
single_input: NEWLINE | simple_stmt | compound_stmt NEWLINE
file_input: (NEWLINE | stmt)* ENDMARKER
eval_input: testlist NEWLINE* ENDMARKER

decorator: '@' dotted_name [ '(' [arglist] ')' ] NEWLINE
decorators: decorator+
decorated: decorators (classdef | funcdef | async_funcdef)

async_funcdef: 'async' funcdef
funcdef: 'def' NAME parameters ['->' test] ':' suite

parameters: '(' [typedargslist] ')'
typedargslist: (tfpdef ['=' test] (',' tfpdef ['=' test])* [',' [
    '*' [tfpdef] (',' tfpdef ['=' test])* [',' ['**' tfpdef ['']]
    | '**' tfpdef ['']]
    | '*' [tfpdef] (',' tfpdef ['=' test])* [',' ['**' tfpdef ['']]
    | '**' tfpdef [''])
    )
tfpdef: NAME [':' test]
varargslist: (vfpdef ['=' test] (',' vfpdef ['=' test])* [',' [
    '*' [vfpdef] (',' vfpdef ['=' test])* [',' ['**' vfpdef ['']]
    | '**' vfpdef ['']]
    | '*' [vfpdef] (',' vfpdef ['=' test])* [',' ['**' vfpdef ['']]
    | '**' vfpdef [''])
    )
vfpdef: NAME
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```

stmt: simple_stmt | compound_stmt
simple_stmt: small_stmt (';' small_stmt)* [';'] NEWLINE
small_stmt: (expr_stmt | del_stmt | pass_stmt | flow_stmt |
             import_stmt | global_stmt | nonlocal_stmt | assert_stmt)
expr_stmt: testlist_star_expr (annassign | augassign (yield_expr|testlist) |
                              ('=' (yield_expr|testlist_star_expr))* )
annassign: ':' test ['=' test]
testlist_star_expr: (test|star_expr) (',' (test|star_expr))* [',']
augassign: ('+=' | '-=' | '*=' | '@=' | '/=' | '%=' | '&=' | '|=' | '^=' |
            '<=>' | '>=>' | '**=' | '//=')
# For normal and annotated assignments, additional restrictions enforced by the interpreter
del_stmt: 'del' exprlist
pass_stmt: 'pass'
flow_stmt: break_stmt | continue_stmt | return_stmt | raise_stmt | yield_stmt
break_stmt: 'break'
continue_stmt: 'continue'
return_stmt: 'return' [testlist]
yield_stmt: yield_expr
raise_stmt: 'raise' [test ['from' test]]
import_stmt: import_name | import_from
import_name: 'import' dotted_as_names
# note below: the ('.' | '...') is necessary because '...' is tokenized as ELLIPSIS
import_from: ('from' (('.' | '...')* dotted_name | ('.' | '...')+
                  'import' ('*' | '(' import_as_names ')' | import_as_names))
import_as_name: NAME ['as' NAME]
dotted_as_name: dotted_name ['as' NAME]
import_as_names: import_as_name (',' import_as_name)* [',']
dotted_as_names: dotted_as_name (',' dotted_as_name)*
dotted_name: NAME ( '.' NAME)*
global_stmt: 'global' NAME (',' NAME)*
nonlocal_stmt: 'nonlocal' NAME (',' NAME)*
assert_stmt: 'assert' test [',' test]

compound_stmt: if_stmt | while_stmt | for_stmt | try_stmt | with_stmt | funcdef | classdef |  decorated | async_stmt
async_stmt: 'async' (funcdef | with_stmt | for_stmt)
if_stmt: 'if' test ':' suite ('elif' test ':' suite)* ['else' ':' suite]
while_stmt: 'while' test ':' suite ['else' ':' suite]
for_stmt: 'for' exprlist 'in' testlist ':' suite ['else' ':' suite]
try_stmt: ('try' ':' suite
          ((except_clause ':' suite)+
           ['else' ':' suite]
           ['finally' ':' suite] |
           'finally' ':' suite))
with_stmt: 'with' with_item (',' with_item)* ':' suite
with_item: test ['as' expr]
# NB compile.c makes sure that the default except clause is last
except_clause: 'except' [test ['as' NAME]]
suite: simple_stmt | NEWLINE INDENT stmt+ DEDENT

test: or_test ['if' or_test 'else' test] | lambdadef

```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```

test_nocond: or_test | lambda_def_nocond
lambda_def: 'lambda' [varargslist] ':' test
lambda_def_nocond: 'lambda' [varargslist] ':' test_nocond
or_test: and_test ('or' and_test)*
and_test: not_test ('and' not_test)*
not_test: 'not' not_test | comparison
comparison: expr (comp_op expr)*
# <> isn't actually a valid comparison operator in Python. It's here for the
# sake of a __future__ import described in PEP 401 (which really works :-)
comp_op: '<' '>' '==' '>=' '<=' '<>' '!=' 'in' 'not in' 'is' 'is not'
star_expr: '*' expr
expr: xor_expr ('|' xor_expr)*
xor_expr: and_expr ('^' and_expr)*
and_expr: shift_expr ('&' shift_expr)*
shift_expr: arith_expr (('<<' '>>') arith_expr)*
arith_expr: term (('+' '-' term)*
term: factor (('*' '@' '/' '%' '//' factor)*
factor: ('+' '-' '~') factor | power
power: atom_expr ['**' factor]
atom_expr: ['await'] atom trailer*
atom: ('(' [yield_expr|testlist_comp] ')' |
      '[' [testlist_comp] ']' |
      '{' [dictorsetmaker] '}' |
      NAME | NUMBER | STRING+ | '...' | 'None' | 'True' | 'False')
testlist_comp: (test|star_expr) (comp_for | (',' (test|star_expr))* [','])
trailer: '(' [arglist] ')' | '[' subscriptlist ']' | '.' NAME
subscriptlist: subscript (',' subscript)* [',']
subscript: test | [test] ':' [test] [sliceop]
sliceop: ':' [test]
exprlist: (expr|star_expr) (',' (expr|star_expr))* [',']
testlist: test (',' test)* [',']
dictorsetmaker: ( ((test ':' test | '**' expr)
                  (comp_for | (',' (test ':' test | '**' expr))* [','])) |
                ((test | star_expr)
                  (comp_for | (',' (test | star_expr))* [','])) )

classdef: 'class' NAME ['(' [arglist] ')'] ':' suite

arglist: argument (',' argument)* [',']

# The reason that keywords are test nodes instead of NAME is that using NAME
# results in an ambiguity. ast.c makes sure it's a NAME.
# "test '=' test" is really "keyword '=' test", but we have no such token.
# These need to be in a single rule to avoid grammar that is ambiguous
# to our LL(1) parser. Even though 'test' includes '*expr' in star_expr,
# we explicitly match '*' here, too, to give it proper precedence.
# Illegal combinations and orderings are blocked in ast.c:
# multiple (test comp_for) arguments are blocked; keyword unpackings
# that precede iterable unpackings are blocked; etc.
argument: ( test [comp_for] |
           test '=' test |

```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
    ''' test |
    ''' test )

comp_iter: comp_for | comp_if
sync_comp_for: 'for' exprlist 'in' or_test [comp_iter]
comp_for: ['async'] sync_comp_for
comp_if: 'if' test_nocond [comp_iter]

# not used in grammar, but may appear in "node" passed from Parser to Compiler
encoding_decl: NAME

yield_expr: 'yield' [yield_arg]
yield_arg: 'from' test | testlist
```

## 用語集

>>> インタラクティブシェルにおけるデフォルトの Python プロンプトです。インタプリタでインタラクティブに実行されるコード例でよく出てきます。

... インタラクティブシェルにおいて、インデントされたコードブロック、対応する左右の区切り文字の組 (丸括弧、角括弧、波括弧、三重引用符) の内側、デコレーターの後に、コードを入力する際に表示されるデフォルトの Python プロンプトです。

2to3 Python 2.x のコードを Python 3.x のコードに変換するツールです。ソースコードを解析してその解析木を巡回 (traverse) することで検知できる、非互換性の大部分を処理します。

2to3 は標準ライブラリの `lib2to3` として利用できます。単体のツールとしての使えるスクリプトが `Tools/scripts/2to3` として提供されています。2to3-reference を参照してください。

abstract base class (抽象基底クラス) 抽象基底クラスは *duck-typing* を補完するもので、`hasattr()` などの別のテクニックでは不恰好であったり微妙に誤る (例えば *magic methods* の場合) 場合にインタフェースを定義する方法を提供します。ABC は仮想 (virtual) サブクラスを導入します。これは親クラスから継承しませんが、それでも `isinstance()` や `issubclass()` に認識されます; `abc` モジュールのドキュメントを参照してください。Python には、多くの組み込み ABC が同梱されています。その対象は、(`collections.abc` モジュールで) データ構造、(`numbers` モジュールで) 数、(`io` モジュールで) ストリーム、(`importlib.abc` モジュールで) インポートファインダ及びローダーです。`abc` モジュールを利用して独自の ABC を作成できます。

annotation (アノテーション) 変数、クラス属性、関数のパラメータや返り値に関係するラベルです。慣例により *type hint* として使われています。

ローカル変数のアノテーションは実行時にはアクセスできませんが、グローバル変数、クラス属性、関数のアノテーションはそれぞれモジュール、クラス、関数の `__annotations__` 特殊属性に保持されています。

機能の説明がある *variable annotation*, *function annotation*, [PEP 484](#), [PEP 526](#) を参照してください。

引数 (argument) (実引数) 関数を呼び出す際に、関数 (または メソッド) に渡す値です。実引数には2種類あります:

- **キーワード引数:** 関数呼び出しの際に引数の前に識別子がついたもの (例: `name=`) や、`**` に続けた辞書の中の値として渡された引数。例えば、次の `complex()` の呼び出しでは、3 と 5 がキー

ワード引数です:

```
complex(real=3, imag=5)
complex(**{'real': 3, 'imag': 5})
```

- **位置引数**: キーワード引数以外の引数。位置引数は引数リストの先頭を書くことができ、また \* に続けた *iterable* の要素として渡すことができます。例えば、次の例では 3 と 5 は両方共位置引数です:

```
complex(3, 5)
complex(*(3, 5))
```

実引数は関数の実体において名前付きのローカル変数に割り当てられます。割り当てを行う規則については **呼び出し (call)** を参照してください。シンタックスにおいて実引数を表すためにあらゆる式を使うことが出来ます。評価された値はローカル変数に割り当てられます。

**仮引数**、FAQ の 実引数と仮引数の違いは何ですか?、**PEP 362** を参照してください。

asynchronous context manager (非同期コンテキストマネージャ) `__aenter__()` と `__aexit__()` メソッドを定義することで *async with* 文内の環境を管理するオブジェクトです。**PEP 492** で導入されました。

asynchronous generator (非同期ジェネレータ) *asynchronous generator iterator* を返す関数です。*async def* で定義されたコルーチン関数に似ていますが、*yield* 式を持つ点で異なります。*yield* 式は *async for* ループで使用できる値の並びを生成するのに使用されます。

通常は非同期ジェネレータ関数を指しますが、文脈によっては **非同期ジェネレータイテレータ** を指す場合があります。意図された意味が明らかでない場合、明瞭化のために完全な単語を使用します。

非同期ジェネレータ関数には、*async for* 文や *async with* 文だけでなく *await* 式もあることがあります。

asynchronous generator iterator (非同期ジェネレータイテレータ) *asynchronous generator* 関数で生成されるオブジェクトです。

これは、`__anext__()` メソッドを使って呼び出されたときに awaitable オブジェクトを返す *asynchronous iterator* です。この awaitable オブジェクトは、次の *yield* 式までの非同期ジェネレータ関数の本体を実行します。

*yield* にくるたびに、その位置での実行状態 (ローカル変数と保留状態の *try* 文) 処理は一時停止されます。`__anext__()` で返された他の awaitable によって **非同期ジェネレータイテレータ** が実際に再開されたとき、中断した箇所を取得します。**PEP 492** および **PEP 525** を参照してください。

asynchronous iterable (非同期イテラブル) *async for* 文の中で使用できるオブジェクトです。自身の `__aiter__()` メソッドから *asynchronous iterator* を返さなければなりません。**PEP 492** で導入されました。

asynchronous iterator (非同期イテレータ) `__aiter__()` と `__anext__()` メソッドを実装したオブジェクトです。`__anext__` は *awaitable* オブジェクトを返さなければなりません。*async for* は

`StopAsyncIteration` 例外を送出するまで、非同期イテレータの `__anext__()` メソッドが返す `awaitable` を解決します。[PEP 492](#) で導入されました。

**属性** (属性) オブジェクトに関連付けられ、ドット表記式によって名前で参照される値です。例えば、オブジェクト `o` が属性 `a` を持っているとき、その属性は `o.a` で参照されます。

**awaitable** (待機可能) `await` 式で使うことが出来るオブジェクトです。`coroutine` か、`__await__()` メソッドがあるオブジェクトです。[PEP 492](#) を参照してください。

**BDFL** 慈悲深き終身独裁者 (Benevolent Dictator For Life) の略です。Python の作者、[Guido van Rossum](#) のことです。

**binary file** (バイナリファイル) *bytes-like オブジェクト* の読み込みおよび書き込みができる *ファイルオブジェクト* です。バイナリファイルの例は、バイナリモード ('rb', 'wb' or 'rb+') で開かれたファイル、`sys.stdin.buffer`、`sys.stdout.buffer`、`io.BytesIO` や `gzip.GzipFile` のインスタンスです。

`str` オブジェクトの読み書きができるファイルオブジェクトについては、*text file* も参照してください。

**bytes-like object** `bufferobjects` をサポートしていて、C 言語の意味で 連続した contiguous バッファを提供可能なオブジェクト。`bytes`、`bytearray`、`array.array` や、多くの一般的な `memoryview` オブジェクトがこれに当たります。`bytes-like` オブジェクトは、データ圧縮、バイナリファイルへの保存、ソケットを経由した送信など、バイナリデータを要求するいろいろな操作に利用することができます。

幾つかの操作ではバイナリデータを変更する必要があります。その操作のドキュメントではよく ”読み書き可能な `bytes-like` オブジェクト” に言及しています。変更可能なバッファオブジェクトには、`bytearray` と `bytearray` の `memoryview` などが含まれます。また、他の幾つかの操作では不変なオブジェクト内のバイナリデータ (”読み出し専用の `bytes-like` オブジェクト”) を必要します。それには `bytes` と `bytes` の `memoryview` オブジェクトが含まれます。

**bytecode** (バイトコード) Python のソースコードは、Python プログラムの CPython インタプリタの内部表現であるバイトコードへとコンパイルされます。バイトコードは `.pyc` ファイルにキャッシュされ、同じファイルが二度目に実行されるときはより高速になります (ソースコードからバイトコードへの再度のコンパイルは回避されます)。この ”中間言語 (intermediate language)” は、各々のバイトコードに対応する機械語を実行する *仮想マシン* で動作するといえます。重要な注意として、バイトコードは異なる Python 仮想マシン間で動作することや、Python リリース間で安定であることは期待されていません。

バイトコードの命令一覧は `dis` モジュール にあります。

**クラス** (クラス) ユーザー定義オブジェクトを作成するためのテンプレートです。クラス定義は普通、そのクラスのインスタンス上の操作をするメソッドの定義を含みます。

**class variable** (クラス変数) クラス上に定義され、クラスレベルで (つまり、クラスのインスタンス上ではなくに) 変更されることを目的としている変数です。

**coercion** (型強制) 同じ型の 2 引数を伴う演算の最中に行われる、ある型のインスタンスの別の型への暗黙の変換です。例えば、`int(3.15)` は浮動小数点数を整数 3 に変換します。しかし `3+4.5` では、各引数は型が異なり (一つは整数、一つは浮動小数点数)、加算をする前に同じ型に変換できなければ `TypeError`



例外が投げられます。型強制がなかったら、すべての引数は、たとえ互換な型であっても、単に `3+4.5` ではなく `float(3)+4.5` というように、プログラマーが同じ型に正規化しなければいけません。

**complex number** (複素数) よく知られている実数系を拡張したもので、すべての数は実部と虚部の和として表されます。虚数は虚数単位 ( $-1$  の平方根) に実数を掛けたもので、一般に数学では  $i$  と書かれ、工学では  $j$  と書かれます。Python は複素数に組み込みで対応し、後者の表記を取っています。虚部は末尾に  $j$  をつけて書きます。例えば `3+1j` です。`math` モジュールの複素数版を利用するには、`cmath` を使います。複素数の使用はかなり高度な数学の機能です。必要性を感じなければ、ほぼ間違いなく無視してしまってよいでしょう。

**context manager** (コンテキストマネージャ) `__enter__()` と `__exit__()` メソッドを定義することで `with` 文内の環境を管理するオブジェクトです。[PEP 343](#) を参照してください。

**context variable** (コンテキスト変数) コンテキストに依存して異なる値を持つ変数。これは、ある変数の値が各々の実行スレッドで異なり得るスレッドローカルストレージに似ています。しかしコンテキスト変数では、1 つの実行スレッドにいくつかのコンテキストがあり得、コンテキスト変数の主な用途は並列な非同期タスクの変数の追跡です。`contextvars` を参照してください。

**contiguous** (隣接、連続) バッファが厳密に *C-連続* または *Fortran 連続* である場合に、そのバッファは連続しているとみなせます。ゼロ次元バッファは C 連続であり Fortran 連続です。一次元の配列では、その要素は必ずメモリ上で隣接するように配置され、添字がゼロから始まり増えていく順序で並びます。多次元の C-連続な配列では、メモリアドレス順に要素を巡る際には最後の添え字が最初に変わるのに対し、Fortran 連続な配列では最初の添え字が最初に動きます。

**コルーチン** (コルーチン) コルーチンはサブルーチンのより一般的な形式です。サブルーチンには決められた地点から入り、別の決められた地点から出ます。コルーチンには多くの様々な地点から入る、出る、再開することができます。コルーチンは `async def` 文で実装できます。[PEP 492](#) を参照してください。

**coroutine function** (コルーチン関数) `coroutine` オブジェクトを返す関数です。コルーチン関数は `async def` 文で実装され、`await`、`async for`、および `async with` キーワードを持つことが出来ます。これらは [PEP 492](#) で導入されました。

**CPython** [python.org](https://python.org) で配布されている、Python プログラミング言語の標準的な実装です。“CPython” という単語は、この実装を Jython や IronPython といった他の実装と区別する必要がある場合に利用されます。

**decorator** (デコレータ) 別の関数を返す関数で、通常、`@wrapper` 構文で関数変換として適用されます。デコレータの一般的な利用例は、`classmethod()` と `staticmethod()` です。

デコレータの文法はシンタックスシュガーです。次の 2 つの関数定義は意味的に同じものです:

```
def f(...):
    ...
f = staticmethod(f)

@staticmethod
def f(...):
    ...
```

同じ概念がクラスにも存在しますが、あまり使われません。デコレータについて詳しくは、[関数定義](#) および [クラス定義](#) のドキュメントを参照してください。

**descriptor** (デスクリプタ) メソッド `__get__()`、`__set__()`、あるいは `__delete__()` を定義しているオブジェクトです。あるクラス属性がデスクリプタであるとき、属性探索によって、束縛されている特別な動作が呼び出されます。通常、`get`、`set`、`delete` のために `a.b` と書くと、`a` のクラス辞書内でオブジェクト `b` を検索しますが、`b` がデスクリプタであればそれぞれのデスクリプタメソッドが呼び出されます。デスクリプタの理解は、Python を深く理解する上で鍵となります。というのは、デスクリプタこそが、関数、メソッド、プロパティ、クラスメソッド、静的メソッド、そしてスーパークラスの参照といった多くの機能の基盤だからです。

デスクリプタのメソッドに関して詳しくは、[デスクリプタ \(descriptor\) の実装](#) を参照してください。

**dictionary** (辞書) 任意のキーを値に対応付ける連想配列です。`__hash__()` メソッドと `__eq__()` メソッドを実装した任意のオブジェクトをキーにできます。Perl ではハッシュ (hash) と呼ばれています。

**dictionary view** (辞書ビュー) `dict.keys()`、`dict.values()`、`dict.items()` が返すオブジェクトです。辞書の項目の動的なビューを提供します。すなわち、辞書が変更されるとビューはそれを反映します。辞書ビューを強制的に完全なリストにするには `list(dictview)` を使用してください。`dict-views` を参照してください。

**docstring** クラス、関数、モジュールの最初の式である文字列リテラルです。そのスイートの実行時には無視されますが、コンパイラによって識別され、そのクラス、関数、モジュールの `__doc__` 属性として保存されます。イントロスペクションできる (訳注: 属性として参照できる) ので、オブジェクトのドキュメントを書く標準的な場所です。

**duck-typing** あるオブジェクトが正しいインタフェースを持っているかを決定するのにオブジェクトの型を見ないプログラミングスタイルです。代わりに、単純にオブジェクトのメソッドや属性が呼ばれたり使われたりします。(「アヒルのように見えて、アヒルのように鳴けば、それはアヒルである。」) インタフェースを型より重視することで、上手くデザインされたコードは、ポリモーフィックな代替を許して柔軟性を向上させます。ダックタイピングは `type()` や `isinstance()` による判定を避けます。(ただし、ダックタイピングを [抽象基底クラス](#) で補完することもできます。) その代わり、典型的に `hasattr()` 判定や [EAFP](#) プログラミングを利用します。

**EAFP** 「認可をとるより許しを請う方が容易 (easier to ask for forgiveness than permission、マーフィーの法則)」の略です。この Python で広く使われているコーディングスタイルでは、通常は有効なキーや属性が存在するものと仮定し、その仮定が誤っていた場合に例外を捕捉します。この簡潔で手早く書けるコーディングスタイルには、`try` 文および `except` 文がたくさんあるのが特徴です。このテクニックは、C のような言語でよく使われている [LBYL](#) スタイルと対照的なものです。

**expression** (式) 何かの値と評価される、一まとまりの構文 (a piece of syntax) です。言い換えると、式とはリテラル、名前、属性アクセス、演算子や関数呼び出しなど、値を返す式の要素の積み重ねです。他の多くの言語と違い、Python では言語の全ての構成要素が式というわけではありません。`while` のように、式としては使えない [文](#) もあります。代入も式ではなく文です。

**extension module** (拡張モジュール) C や C++ で書かれたモジュールで、Python の C API を利用して Python コアやユーザーコードとやりとりします。

f-string 'f' や 'F' が先頭に付いた文字列リテラルは "f-string" と呼ばれ、これは [フォーマット済み文字列リテラル](#) の短縮形の名称です。 [PEP 498](#) も参照してください。

file object (ファイルオブジェクト) 下位のリソースへのファイル志向 API (`read()` や `write()` メソッドを持つもの) を公開しているオブジェクトです。ファイルオブジェクトは、作成された手段によって、実際のディスク上のファイルや、その他のタイプのストレージや通信デバイス (例えば、標準入出力、インメモリバッファ、ソケット、パイプ、等) へのアクセスを媒介できます。ファイルオブジェクトは *file-like objects* や *streams* とも呼ばれます。

ファイルオブジェクトには実際には 3 種類あります: 生の [バイナリーファイル](#)、バッファされた [バイナリーファイル](#)、そして [テキストファイル](#) です。インターフェイスは `io` モジュールで定義されています。ファイルオブジェクトを作る標準的な方法は `open()` 関数を使うことです。

file-like object [file object](#) と同義です。

finder (ファインダ) インポートされているモジュールの [loader](#) の発見を試行するオブジェクトです。

Python 3.3 以降では 2 種類のファインダがあります。`sys.meta_path` で使用される [meta path finder](#) と、`sys.path_hooks` で使用される [path entry finder](#) です。

詳細については [PEP 302](#)、[PEP 420](#) および [PEP 451](#) を参照してください。

floor division 一番近い小さい整数に丸める数学除算。floor division 演算子は `//` です。例えば、`11 // 4` は 2 になり、`float` の true division の結果 2.75 と異なります。`(-11) // 4` は -2.75 を [小さい方に丸める](#)ので -3 になることに注意してください。 [PEP 238](#) を参照してください。

function (関数) 呼び出し側に値を返す一連の文のことです。関数には 0 以上の [実引数](#) を渡すことが出来ます。実体の実行時に引数を使用することが出来ます。[仮引数](#)、[メソッド](#)、[関数定義](#) を参照してください。

function annotation (関数アノテーション) 関数のパラメータや返り値の [annotation](#) です。

関数アノテーションは、通常は [型ヒント](#) のために使われます: 例えば、この関数は 2 つの `int` 型の引数を取ると期待され、また `int` 型の返り値を持つと期待されています。

```
def sum_two_numbers(a: int, b: int) -> int:
    return a + b
```

関数アノテーションの文法は [関数定義](#) の節で解説されています。

機能の説明がある [variable annotation](#) と [PEP 484](#) を参照してください。

`__future__` 互換性のない新たな言語機能を現在のインタプリタで有効にするためにプログラマが利用できる擬似モジュールです。

`__future__` モジュールを `import` してその変数を評価すれば、新たな機能が初めて追加されたのがいつで、いつ言語デフォルトの機能になるかわかります:

```
>>> import __future__
>>> __future__.division
_Feature((2, 2, 0, 'alpha', 2), (3, 0, 0, 'alpha', 0), 8192)
```

**garbage collection** (ガベージコレクション) これ以降使われることのないメモリを解放する処理です。Python は、参照カウントと、循環参照を検出し破壊する循環ガベージコレクタを使ってガベージコレクションを行います。ガベージコレクタは `gc` モジュールを使って操作できます。

**ジェネレータ** (ジェネレータ) *generator iterator* を返す関数です。通常の関数に似ていますが、*yield* 式を持つ点で異なります。*yield* 式は、`for` ループで使用できたり、`next()` 関数で値を 1 つずつ取り出したりできる、値の並びを生成するのに使用されます。

通常はジェネレータ関数を指しますが、文脈によっては **ジェネレータイテレータ** を指す場合があります。意図された意味が明らかでない場合、明瞭化のために完全な単語を使用します。

**generator iterator** (ジェネレータイテレータ) *generator* 関数で生成されるオブジェクトです。

*yield* のたびに局所実行状態 (局所変数や未処理の `try` 文などを含む) を記憶して、処理は一時的に中断されます。**ジェネレータイテレータ** が再開されると、中断した位置を取得します (通常の関数が実行のたびに新しい状態から開始するのと対照的です)。

**generator expression** (ジェネレータ式) イテレータを返す式です。普通の式に、ループ変数を定義する `for` 節、範囲、そして省略可能な `if` 節がつづいているように見えます。こうして構成された式は、外側の関数に向けて値を生成します:

```
>>> sum(i*i for i in range(10))      # sum of squares 0, 1, 4, ... 81
285
```

**generic function** (ジェネリック関数) 異なる型に対し同じ操作をする関数群から構成される関数です。呼び出し時にどの実装を用いるかはディスパッチアルゴリズムにより決定されます。

*single dispatch*、`functools.singledispatch()` デコレータ、**PEP 443** を参照してください。

**GIL** *global interpreter lock* を参照してください。

**global interpreter lock** (グローバルインタプリタロック) *CPython* インタプリタが利用している、一度に Python の **バイトコード** を実行するスレッドは一つだけであることを保証する仕組みです。これにより (`dict` などの重要な組み込み型を含む) オブジェクトモデルが同時アクセスに対して暗黙的に安全になるので、*CPython* の実装がシンプルになります。インタプリタ全体をロックすることで、マルチプロセッサマシンが生じる並列化のコストと引き換えに、インタプリタを簡単にマルチスレッド化できるようになります。

ただし、標準あるいは外部のいくつかの拡張モジュールは、圧縮やハッシュ計算などの計算の重い処理をするときに GIL を解除するように設計されています。また、I/O 処理をする場合 GIL は常に解除されます。

過去に ”自由なマルチスレッド化” したインタプリタ (供用されるデータを細かい粒度でロックする) が開発されましたが、一般的なシングルスレッサの場合のパフォーマンスが悪かったので成功しませんでした。このパフォーマンスの問題を克服しようとする、実装がより複雑になり保守コストが増加すると考えられています。

**hash-based pyc** (ハッシュベース `pyc` ファイル) 正当性を判別するために、対応するソースファイルの最終更新時刻ではなくハッシュ値を使用するバイトコードのキャッシュファイルです。

**hashable** (ハッシュ可能) **ハッシュ可能** なオブジェクトとは、生存期間中変わらないハッシュ値を持ち (`__hash__()` メソッドが必要)、他のオブジェクトと比較ができる (`__eq__()` メソッドが必要) オブジェクトです。同値なハッシュ可能オブジェクトは必ず同じハッシュ値を持つ必要があります。

ハッシュ可能なオブジェクトは辞書のキーや集合のメンバーとして使えます。辞書や集合のデータ構造は内部でハッシュ値を使っているからです。

Python のイミュータブルな組み込みオブジェクトは、ほとんどがハッシュ可能です。(リストや辞書のような) ミュータブルなコンテナはハッシュ不可能です。(タプルや `frozenset` のような) イミュータブルなコンテナは、要素がハッシュ可能であるときのみハッシュ可能です。ユーザー定義のクラスのインスタンスであるようなオブジェクトはデフォルトでハッシュ可能です。それらは全て (自身を除いて) 比較結果は非等価であり、ハッシュ値は `id()` より得られます。

**IDLE** Python の統合開発環境 (Integrated DeveLopment Environment) です。IDLE は Python の標準的な配布に同梱されている基本的な機能のエディタとインタプリタ環境です。

**immutable** (イミュータブル) 固定の値を持ったオブジェクトです。イミュータブルなオブジェクトには、数値、文字列、およびタプルなどがあります。これらのオブジェクトは値を変えられません。別の値を記憶させる際には、新たなオブジェクトを作成しなければなりません。イミュータブルなオブジェクトは、固定のハッシュ値が必要となる状況で重要な役割を果たします。辞書のキーがその例です。

**import path** *path based finder* が `import` するモジュールを検索する場所 (または *path entry*) のリスト。`import` 中、このリストは通常 `sys.path` から来ますが、サブパッケージの場合は親パッケージの `__path__` 属性からも来ます。

**importing** あるモジュールの Python コードが別のモジュールの Python コードで使えるようにする処理です。

**importer** モジュールを探してロードするオブジェクト。*finder* と *loader* のどちらでもあるオブジェクト。

**interactive** (対話的) Python には対話的インタプリタがあり、文や式をインタプリタのプロンプトに入力すると即座に実行されて結果を見ることができます。`python` と何も引数を与えずに実行してください。(コンピュータのメインメニューから Python の対話的インタプリタを起動できるかもしれません。) 対話的インタプリタは、新しいアイデアを試してみたり、モジュールやパッケージの中を覗いてみる (`help(x)` を覚えておいてください) のに非常に便利なツールです。

**interpreted** Python はインタプリタ形式の言語であり、コンパイラ言語の対極に位置します。(バイトコードコンパイラがあるために、この区別は曖昧ですが。) ここでのインタプリタ言語とは、ソースコードのファイルを、まず実行可能形式にしてから実行させるといった操作なしに、直接実行できることを意味します。インタプリタ形式の言語は通常、コンパイラ形式の言語よりも開発／デバッグのサイクルは短いものの、プログラムの実行は一般に遅いです。**対話的** も参照してください。

**interpreter shutdown** Python インタープリターはシャットダウンを要請された時に、モジュールやすべてのクリティカルな内部構造をなどの、すべての確保したリソースを段階的に開放する、特別なフェーズに入ります。このフェーズは **ガベージコレクタ** を複数回呼び出します。これによりユーザー定義のデストラクターや `weakref` コールバックが呼び出されることがあります。シャットダウンフェーズ中に実行されるコードは、それが依存するリソースがすでに機能しない (よくある例はライブラリーモジュールや `warning` 機構です) ために様々な例外に直面します。



インタプリタがシャットダウンする主な理由は `__main__` モジュールや実行されていたスクリプトの実行が終了したことです。

**iterable** (反復可能オブジェクト) 要素を一度に 1 つずつ返せるオブジェクトです。反復可能オブジェクトの例には、`(list, str, tuple` といった) 全てのシーケンス型や、`dict` や **ファイルオブジェクト** といった幾つかの非シーケンス型、あるいは *Sequence* 意味論を実装した `__iter__()` メソッドか `__getitem__()` メソッドを持つ任意のクラスのインスタンスが含まれます。

反復可能オブジェクトは `for` ループ内やその他多くのシーケンス (訳注: ここでのシーケンスとは、シーケンス型ではなくただの列という意味) が必要となる状況 (`zip()`, `map()`, ...) で利用できます。反復可能オブジェクトを組み込み関数 `iter()` の引数として渡すと、オブジェクトに対するイテレータを返します。このイテレータは一連の値を引き渡す際に便利です。通常は反復可能オブジェクトを使う際には、`iter()` を呼んだりイテレータオブジェクトを自分で操作する必要はありません。`for` 文ではこの操作を自動的に扱い、一時的な無名の変数を作成してループを回している間イテレータを保持します。**イテレータ**、**シーケンス**、**ジェネレータ** も参照してください。

**iterator** (イテレータ) データの流れを表現するオブジェクトです。イテレータの `__next__()` メソッドを繰り返し呼び出す (または組み込み関数 `next()` に渡す) と、流れの中の要素を一つずつ返します。データがなくなると、代わりに `StopIteration` 例外を送出します。その時点で、イテレータオブジェクトは尽きており、それ以降は `__next__()` を何度呼んでも `StopIteration` を送 out します。イテレータは、そのイテレータオブジェクト自体を返す `__iter__()` メソッドを実装しなければならないので、イテレータは他の `iterable` を受理するほとんどの場所で利用できます。はっきりとした例外は複数の反復を行うようなコードです。`(list` のような) コンテナオブジェクトは、自身を `iter()` 関数にオブジェクトに渡したり `for` ループ内で使うたびに、新たな未使用のイテレータを生成します。これをイテレータで行おうとすると、前回のイテレーションで使用済みの同じイテレータオブジェクトを単純に返すため、空のコンテナのようになってしまいます。

詳細な情報は `typeiter` にあります。

**key function** (キー関数) キー関数、あるいは照合関数とは、ソートや順序比較のための値を返す呼び出し可能オブジェクト (callable) です。例えば、`locale.strxfrm()` をキー関数にを使えば、ロケール依存のソートの慣習にのっとったソートキーを返します。

Python の多くのツールはキー関数を受け取り要素の並び順やグループ化を管理します。`min()`, `max()`, `sorted()`, `list.sort()`, `heapq.merge()`, `heapq.nsmallest()`, `heapq.nlargest()`, `itertools.groupby()` 等があります。

キー関数を作る方法はいくつかあります。例えば `str.lower()` メソッドを大文字小文字を区別しないソートを行うキー関数として使うことが出来ます。あるいは、`lambda r: (r[0], r[2])` のような *lambda* 式からキー関数を作ることができます。また、`operator` モジュールは `attrgetter()`, `itemgetter()`, `methodcaller()` という 3 つのキー関数コンストラクタを提供しています。キー関数の作り方と使い方の例は `Sorting HOW TO` を参照してください。

**keyword argument** **実引数** を参照してください。

**lambda** (ラムダ) 無名のインライン関数で、関数が呼び出されたときに評価される 1 つの **式** を含みます。ラムダ関数を作る構文は `lambda [parameters]: expression` です。

**LBYL** 「ころばぬ先の杖 (look before you leap)」の略です。このコーディングスタイルでは、呼び出しや検索を行う前に、明示的に前提条件 (pre-condition) 判定を行います。*EAFP* アプローチと対照的で、*if* 文がたくさん使われるのが特徴的です。

マルチスレッド化された環境では、LBYL アプローチは ”見る” 過程と ”飛ぶ” 過程の競合状態を引き起こすリスクがあります。例えば、`if key in mapping: return mapping[key]` というコードは、判定の後、別のスレッドが探索の前に *mapping* から *key* を取り除くと失敗します。この問題は、ロックするか *EAFP* アプローチを使うことで解決できます。

**list** (リスト) Python の組み込みの **シーケンス** です。リストという名前ですが、リンクリストではなく、他の言語で言う配列 (array) と同種のもので、要素へのアクセスは  $O(1)$  です。

**list comprehension** (リスト内包表記) シーケンス中の全てあるいは一部の要素を処理して、その結果からなるリストを返す、コンパクトな方法です。`result = ['{:04x}'.format(x) for x in range(256) if x % 2 == 0]` とすると、0 から 255 までの偶数を 16 進数表記 (0x..) した文字列からなるリストを生成します。*if* 節はオプションです。*if* 節がない場合、`range(256)` の全ての要素が処理されます。

**loader** モジュールをロードするオブジェクト。`load_module()` という名前のメソッドを定義していなければなりません。ローダーは一般的に *finder* から返されます。詳細は **PEP 302** を、*abstract base class* については `importlib.abc.Loader` を参照してください。

**magic method** *special method* のくだけた同義語です。

**mapping** (マッピング) 任意のキー探索をサポートしていて、`Mapping` か `MutableMapping` の抽象基底クラスで指定されたメソッドを実装しているコンテナオブジェクトです。例えば、`dict`, `collections.defaultdict`, `collections.OrderedDict`, `collections.Counter` などです。

**meta path finder** `sys.meta_path` を検索して得られた *finder*. meta path finder は *path entry finder* と関係はありますが、別物です。

meta path finder が実装するメソッドについては `importlib.abc.MetaPathFinder` を参照してください。

**metaclass** (メタクラス) クラスのクラスです。クラス定義は、クラス名、クラスの辞書と、基底クラスのリストを作ります。メタクラスは、それら 3 つを引数として受け取り、クラスを作る責任を負います。ほとんどのオブジェクト指向言語は (訳注:メタクラスの) デフォルトの実装を提供しています。Python が特別なのはカスタムのメタクラスを作成できる点です。ほとんどのユーザーにとって、メタクラスは全く必要のないものです。しかし、一部の場面では、メタクラスは強力でエレガントな方法を提供します。たとえば属性アクセスのログを取ったり、スレッドセーフ性を追加したり、オブジェクトの生成を追跡したり、シングルトンを実装するなど、多くの場面で利用されます。

詳細は **メタクラス** を参照してください。

**method** (メソッド) クラス本体の中で定義された関数。そのクラスのインスタンスの属性として呼び出された場合、メソッドはインスタンスオブジェクトを第一 **引数** として受け取ります (この第一引数は通常 `self` と呼ばれます)。**関数** と **ネストされたスコープ** も参照してください。

**method resolution order** (メソッド解決順序) 探索中に基底クラスが構成要素を検索される順番です。2.3 以降の Python インタープリタが使用するアルゴリズムの詳細については **The Python 2.3 Method**



[Resolution Order](#) を参照してください。

**module** (モジュール) Python コードの組織単位としてはたらくオブジェクトです。モジュールは任意の Python オブジェクトを含む名前空間を持ちます。モジュールは *importing* の処理によって Python に読み込まれます。

[パッケージ](#) を参照してください。

**module spec** モジュールをロードするのに使われるインポート関連の情報を含む名前空間です。importlib.machinery.ModuleSpec のインスタンスです。

**MRO** *method resolution order* を参照してください。

**mutable** (ミュータブル) ミュータブルなオブジェクトは、id() を変えることなく値を変更できます。[イミュータブル](#) も参照してください。

**named tuple** ”名前付きタプル”という用語は、タプルを継承していて、インデックスが付く要素に対し属性を使つてのアクセスもできる任意の型やクラスに適用されています。その型やクラスは他の機能も持っていることもあります。

time.localtime() や os.stat() の戻り値を含むいくつかの組み込み型は名前付きタプルです。他の例は sys.float\_info です:

```
>>> sys.float_info[1]           # indexed access
1024
>>> sys.float_info.max_exp      # named field access
1024
>>> isinstance(sys.float_info, tuple) # kind of tuple
True
```

(上の例のように) いくつかの名前付きタプルは組み込み型になっています。その他にも名前付きタプルは、通常のクラス定義で tuple を継承し、名前のフィールドを定義して作成できます。そのようなクラスは手動で書いたり、collections.namedtuple() ファクトリ関数で作成したりできます。後者の方法は、手動で書いた名前付きタプルや組み込みの名前付きタプルには無い付加的なメソッドを追加できます。

**namespace** (名前空間) 変数が格納される場所です。名前空間は辞書として実装されます。名前空間にはオブジェクトの (メソッドの) 入れ子になったものだけでなく、局所的なもの、大域的なもの、そして組み込みのものがあります。名前空間は名前の衝突を防ぐことによってモジュール性をサポートする。例えば関数 builtins.open と os.open() は名前空間で区別されています。また、どのモジュールが関数を実装しているか明示することによって名前空間は可読性と保守性を支援します。例えば、random.seed() や itertools.islice() と書くと、それぞれモジュール random や itertools で実装されていることが明らかです。

**namespace package** (名前空間パッケージ) サブパッケージのコンテナとして提供される [PEP 420 package](#)。Namespace package はおそらく物理表現を持たず、\_\_init\_\_.py ファイルがないため、*regular package* と異なります。

[module](#) を参照してください。

**nested scope** (ネストされたスコープ) 外側で定義されている変数を参照する機能です。例えば、ある関数が別の関数の中で定義されている場合、内側の関数は外側の関数中の変数を参照できます。ネストされたスコープはデフォルトでは変数の参照だけができ、変数の代入はできないので注意してください。ローカル変数は、最も内側のスコープで変数を読み書きします。同様に、グローバル変数を使うとグローバル名前空間の値を読み書きします。`nonlocal` で外側の変数に書き込めます。

**new-style class** (新スタイルクラス) 今では全てのクラスオブジェクトに使われている味付けの古い名前です。以前の Python のバージョンでは、新スタイルクラスのみが `__slots__`、デスクリプタ、`__getattr__()`、クラスメソッド、そして静的メソッド等の Python の新しい、多様な機能を利用できました。

**object** (オブジェクト) 状態 (属性や値) と定義された振る舞い (メソッド) をもつ全てのデータ。もしくは、全ての **新スタイルクラス** の究極の基底クラスのこと。

**package** (パッケージ) サブモジュールや再帰的にサブパッケージを含むことの出来る *module* のことです。専門的には、パッケージは `__path__` 属性を持つ Python オブジェクトです。

*regular package* と *namespace package* を参照してください。

**parameter** (仮引数) 名前付の実体で **関数** (や **メソッド**) の定義において関数が受ける **実引数** を指定します。仮引数には5種類あります:

- **位置またはキーワード**: **位置** でまたは **キーワード引数** として渡すことができる引数を指定します。これはたとえば以下の `foo` や `bar` のように、デフォルトの仮引数の種類です:

```
def func(foo, bar=None): ...
```

- **位置のみ**: 位置によってのみ与えられる引数を指定します。Python に引数が位置のみであることを定義する文法はありませんが、組み込み関数には位置のみの引数を持つもの (例: `abs()`) があります。
- **キーワード専用**: キーワードによってのみ与えられる引数を指定します。キーワード専用の引数を定義できる場所は、例えば以下の `kw_only1` や `kw_only2` のように、関数定義の仮引数リストに含めた可変長位置引数または裸の `*` の後です:

```
def func(arg, *, kw_only1, kw_only2): ...
```

- **可変長位置**: (他の仮引数で既に受けられた任意の位置引数に加えて) 任意の個数の位置引数が与えられることを指定します。このような仮引数は、以下の `args` のように仮引数名の前に `*` をつけることで定義できます:

```
def func(*args, **kwargs): ...
```

- **可変長キーワード**: (他の仮引数で既に受けられた任意のキーワード引数に加えて) 任意の個数のキーワード引数が与えられることを指定します。このような仮引数は、上の例の `kwargs` のように仮引数名の前に `**` をつけることで定義できます。

仮引数はオプションと必須の引数のどちらも指定でき、オプションの引数にはデフォルト値も指定できます。

[仮引数](#)、FAQ の [実引数と仮引数の違いは何ですか?](#)、`inspect.Parameter` クラス、[関数定義](#) セクション、[PEP 362](#) を参照してください。

**path entry** [path based finder](#) が `import` するモジュールを探す [import path](#) 上の 1 つの場所です。

**path entry finder** `sys.path_hooks` にある callable (つまり [path entry hook](#)) が返した [finder](#) です。与えられた [path entry](#) にあるモジュールを見つける方法を知っています。

パスエントリーファインダが実装するメソッドについては `importlib.abc.PathEntryFinder` を参照してください。

**path entry hook** `sys.path_hook` リストにある callable で、指定された [path entry](#) にあるモジュールを見つける方法を知っている場合に [path entry finder](#) を返します。

**path based finder** デフォルトの [meta path finder](#) の 1 つは、モジュールの [import path](#) を検索します。

**path-like object** (path-like オブジェクト) ファイルシステムパスを表します。path-like オブジェクトは、パスを表す `str` オブジェクトや `bytes` オブジェクト、または `os.PathLike` プロトコルを実装したオブジェクトのどれかです。`os.PathLike` プロトコルをサポートしているオブジェクトは `os.fspath()` を呼び出すことで `str` または `bytes` のファイルシステムパスに変換できます。`os.fsdecode()` と `os.fsencode()` はそれぞれ `str` あるいは `bytes` になるのを保証するのに使えます。[PEP 519](#) で導入されました。

**PEP** Python Enhancement Proposal。PEP は、Python コミュニティに対して情報を提供する、あるいは Python の新機能やその過程や環境について記述する設計文書です。PEP は、機能についての簡潔な技術的仕様と提案する機能の論拠 (理論) を伝えるべきです。

PEP は、新機能の提案にかかる、コミュニティによる問題提起の集積と Python になされる設計決断の文書化のための最上位の機構となることを意図しています。PEP の著者にはコミュニティ内の合意形成を行うこと、反対意見を文書化することの責務があります。

[PEP 1](#) を参照してください。

**portion** [PEP 420](#) で定義されている、namespace package に属する、複数のファイルが (zip ファイルに格納されている場合もある) 1 つのディレクトリに格納されたもの。

**位置引数 (positional argument)** [実引数](#) を参照してください。

**provisional API** (暫定 API) 標準ライブラリの後方互換性保証から計画的に除外されたものです。そのようなインタフェースへの大きな変更は、暫定であるとされている間は期待されていませんが、コア開発者によって必要とみなされれば、後方非互換な変更 (インタフェースの削除まで含まれる) が行われえます。このような変更はむやみに行われるものではありません -- これは API を組み込む前には見落とされていた重大な欠陥が露呈したときにのみ行われます。

暫定 API についても、後方互換性のない変更は「最終手段」とみなされています。問題点が判明した場合でも後方互換な解決策を探すべきです。

このプロセスにより、標準ライブラリは問題となるデザインエラーに長い間閉じ込められることなく、時代を超えて進化を続けられます。詳細は [PEP 411](#) を参照してください。

**provisional package** [provisional API](#) を参照してください。

**Python 3000** Python 3.x リリースラインのニックネームです。(Python 3 が遠い将来の話だった頃に作られた言葉です。) "Py3k" と略されることもあります。

**Pythonic** 他の言語で一般的な考え方で書かれたコードではなく、Python の特に一般的なイディオムに従った考え方やコード片。例えば、Python の一般的なイディオムでは *for* 文を使ってイテラブルのすべての要素に渡ってループします。他の多くの言語にはこの仕組みはないので、Python に慣れていない人は代わりに数値のカウンターを使うかもしれません:

```
for i in range(len(food)):
    print(food[i])
```

これに対し、きれいな Pythonic な方法は:

```
for piece in food:
    print(piece)
```

**qualified name** (修飾名) モジュールのグローバルスコープから、そのモジュールで定義されたクラス、関数、メソッドへの、"パス"を表すドット名表記です。**PEP 3155** で定義されています。トップレベルの関数やクラスでは、修飾名はオブジェクトの名前と同じです:

```
>>> class C:
...     class D:
...         def meth(self):
...             pass
...
>>> C.__qualname__
'C'
>>> C.D.__qualname__
'C.D'
>>> C.D.meth.__qualname__
'C.D.meth'
```

モジュールへの参照で使われると、**完全修飾名** (*fully qualified name*) はすべての親パッケージを含む全体のドット名表記、例えば `email.mime.text` を意味します:

```
>>> import email.mime.text
>>> email.mime.text.__name__
'email.mime.text'
```

**reference count** (参照カウント) あるオブジェクトに対する参照の数。参照カウントが 0 になったとき、そのオブジェクトは破棄されます。参照カウントは通常は Python のコード上には現れませんが、*CPython* 実装の重要な要素です。`sys` モジュールは、プログラマーが任意のオブジェクトの参照カウントを知るための `getrefcount()` 関数を提供しています。

**regular package** 伝統的な、`__init__.py` ファイルを含むディレクトリとしての *package*。

*namespace package* を参照してください。

**\_\_slots\_\_** クラス内での宣言で、インスタンス属性の領域をあらかじめ定義しておき、インスタンス辞書を排除することで、メモリを節約します。これはよく使われるテクニックですが、正しく扱うには少しト

リッキーなので、稀なケース、例えばメモリが死活問題となるアプリケーションでインスタンスが大量に存在する、といったときを除き、使わないのがベストです。

**sequence** (シーケンス) 整数インデクスによる効率的な要素アクセスを `__getitem__()` 特殊メソッドを通じてサポートし、長さを返す `__len__()` メソッドを定義した *iterable* です。組み込みシーケンス型には、`list`, `str`, `tuple`, `bytes` などがあります。`dict` は `__getitem__()` と `__len__()` もサポートしますが、検索の際に整数ではなく任意の *immutable* なキーを使うため、シーケンスではなくマッピング (mapping) とみなされているので注意してください。

`collections.abc.Sequence` 抽象基底クラスは `__getitem__()` や `__len__()` だけでなく `count()`、`index()`、`__contains__()`、`__reversed__()` よりも豊富なインターフェイスを定義しています。この拡張されたインターフェイスを実装している型は `register()` を使用することで明示的に登録することが出来ます。

**single dispatch** *generic function* の一種で実装は一つの引数の型により選択されます。

**slice** (スライス) 一般に **シーケンス** の一部を含むオブジェクト。スライスは、添字表記 `[]` で与えられた複数の数の間にコロンを書くことで作られます。例えば、`variable_name[1:3:5]` です。角括弧 (添字) 記号は `slice` オブジェクトを内部で利用しています。

**special method** (特殊メソッド) ある型に特定の操作、例えば加算をするために Python から暗黙に呼び出されるメソッド。この種類のメソッドは、メソッド名の最初と最後にアンダースコア 2 つがついています。特殊メソッドについては **特殊メソッド名** で解説されています。

**statement** (文) 文はスイート (コードの”ブロック”) に不可欠な要素です。文は **式** かキーワードから構成されるもののどちらかです。後者には *if*、*while*、*for* があります。

**text encoding** ユニコード文字列をエンコードするコーデックです。

**text file** (テキストファイル) `str` オブジェクトを読み書きできる *file object* です。しばしば、テキストファイルは実際にバイト指向のデータストリームにアクセスし、**テキストエンコーディング** を自動的行います。テキストファイルの例は、`sys.stdin`, `sys.stdout`, `io.StringIO` インスタンスなどをテキストモード (`'r'` or `'w'`) で開いたファイルです。

*bytes-like* **オブジェクト** を読み書きできるファイルオブジェクトについては、**バイナリファイル** も参照してください。

**triple-quoted string** (三重クォート文字列) 3つの連続したクォート記号 (”) かアポストロフィー (') で囲まれた文字列。通常の (一重) クォート文字列に比べて表現できる文字列に違いはありませんが、幾つかの理由で有用です。1つか2つの連続したクォート記号をエスケープ無しに書くことができますし、行継続文字 (`\`) を使わなくても複数行にまたがることのできるので、ドキュメンテーション文字列を書く時に特に便利です。

**type** (型) Python オブジェクトの型はオブジェクトがどのようなものかを決めます。あらゆるオブジェクトは型を持っています。オブジェクトの型は `__class__` 属性でアクセスしたり、`type(obj)` で取得したり出来ます。

**type alias** (型エイリアス) 型の別名で、型を識別子に代入して作成します。

型エイリアスは **型ヒント** を単純化するのに有用です。例えば:

```
from typing import List, Tuple

def remove_gray_shades(
    colors: List[Tuple[int, int, int]]) -> List[Tuple[int, int, int]]:
    pass
```

これは次のように読みやすくなります:

```
from typing import List, Tuple

Color = Tuple[int, int, int]

def remove_gray_shades(colors: List[Color]) -> List[Color]:
    pass
```

機能の説明がある `typing` と [PEP 484](#) を参照してください。

**type hint** (型ヒント) 変数、クラス属性、関数のパラメータや戻り値の期待される型を指定する *annotation* です。

型ヒントは必須ではなく Python では強制ではありませんが、静的型解析ツールにとって有用であり、IDE のコード補完とリファクタリングの手助けになります。

グローバル変数、クラス属性、関数で、ローカル変数でないものの型ヒントは `typing.get_type_hints()` で取得できます。

機能の説明がある `typing` と [PEP 484](#) を参照してください。

**universal newlines** テキストストリームの解釈法の一つで、以下のすべてを行末と認識します: Unix の行末規定 `'\n'`、Windows の規定 `'\r\n'`、古い Macintosh の規定 `'\r'`。利用法について詳しくは、[PEP 278](#) と [PEP 3116](#)、さらに `bytes.splitlines()` も参照してください。

**variable annotation** (変数アノテーション) 変数あるいはクラス属性の *annotation* 。

変数あるいはクラス属性に注釈を付けたときは、代入部分は任意です:

```
class C:
    field: 'annotation'
```

変数アノテーションは通常は **型ヒント** のために使われます: 例えば、この変数は `int` の値を取ることを期待されています:

```
count: int = 0
```

変数アノテーションの構文については **注釈付き代入文** (*annotated assignment statements*) 節で解説しています。

この機能について解説している *function annotation*, [PEP 484](#), [PEP 526](#) を参照してください。

**virtual environment** (仮想環境) 協調的に切り離された実行環境です。これにより Python ユーザとアプリケーションは同じシステム上で動いている他の Python アプリケーションの挙動に干渉することなく

Python パッケージのインストールと更新を行うことができます。

`venv` を参照してください。

**virtual machine** (仮想マシン) 完全にソフトウェアにより定義されたコンピュータ。Python の仮想マシンは、バイトコードコンパイラが出力した **バイトコード** を実行します。

**Zen of Python** (Python の悟り) Python を理解し利用する上での導きとなる、Python の設計原則と哲学をリストにしたものです。対話プロンプトで `"import this"` とするとこのリストを読めます。





## このドキュメントについて

このドキュメントは、Python のドキュメントを主要な目的として作られた ドキュメントプロセッサの [Sphinx](#) を利用して、[reStructuredText](#) 形式のソースから生成されました。

ドキュメントとそのツール群の開発は、Python 自身と同様に完全にボランティアの努力です。もしあなたが貢献したいなら、どのようにすればよいかについて [reporting-bugs](#) ページをご覧ください。新しいボランティアはいつでも歓迎です！（訳注: 日本語訳の問題については、GitHub 上の [Issue Tracker](#) で報告をお願いします。）

多大な感謝を:

- Fred L. Drake, Jr., オリジナルの Python ドキュメントツールセットの作成者で、ドキュメントの多くを書きました。
- [Docutils](#) プロジェクト. [reStructuredText](#) と [docutils](#) ツールセットを作成しました。
- Fredrik Lundh の [Alternative Python Reference](#) プロジェクトから Sphinx は多くのアイデアを得ました。

### B.1 Python ドキュメント 貢献者

多くの方々が Python 言語、Python 標準ライブラリ、そして Python ドキュメンテーションに貢献してくれています。ソース配布物の [Misc/ACKS](#) に、それら貢献してくれた人々を部分的にではありますがリストアップしてあります。

Python コミュニティからの情報提供と貢献がなければこの素晴らしいドキュメンテーションは生まれませんでした -- ありがとう!



歴史とライセンス

C.1 Python の歴史

Python は 1990 年代の始め、オランダにある Stichting Mathematisch Centrum (CWI, <https://www.cwi.nl/> 参照) で Guido van Rossum によって ABC と呼ばれる言語の後継言語として生み出されました。その後多くの人々が Python に貢献していますが、Guido は今日でも Python 製作者の先頭に立っています。

1995 年、Guido は米国ヴァージニア州レストンにある Corporation for National Reserch Initiatives (CNRI, <https://www.cnri.reston.va.us/> 参照) で Python の開発に携わり、いくつかのバージョンをリリースしました。

2000 年 3 月、Guido と Python のコア開発チームは BeOpen.com に移り、BeOpen PythonLabs チームを結成しました。同年 10 月、PythonLabs チームは Digital Creations (現在の Zope Corporation, <https://www.zope.org/> 参照) に移りました。そして 2001 年、Python に関する知的財産を保有するための非営利組織 Python Software Foundation (PSF, <https://www.python.org/psf/> 参照) を立ち上げました。このとき Zope Corporation は PSF の賛助会員になりました。

Python のリリースは全てオープンソース (オープンソースの定義は <https://opensource.org/> を参照してください) です。歴史的にみて、ごく一部を除くほとんどの Python リリースは GPL 互換になっています; 各リリースについては下表にまとめてあります。

リリース	ベース	西暦年	権利	GPL 互換
0.9.0 - 1.2	n/a	1991-1995	CWI	yes
1.3 - 1.5.2	1.2	1995-1999	CNRI	yes
1.6	1.5.2	2000	CNRI	no
2.0	1.6	2000	BeOpen.com	no
1.6.1	1.6	2001	CNRI	no
2.1	2.0+1.6.1	2001	PSF	no
2.0.1	2.0+1.6.1	2001	PSF	yes
2.1.1	2.1+2.0.1	2001	PSF	yes
2.1.2	2.1.1	2002	PSF	yes
2.1.3	2.1.2	2002	PSF	yes
2.2 以降	2.1.1	2001-現在	PSF	yes

**注釈:** 「GPL 互換」という表現は、Python が GPL で配布されているという意味ではありません。Python のライセンスは全て、GPL と違い、変更したバージョンを配布する際に変更をオープンソースにしなくてもかまいません。GPL 互換のライセンスの下では、GPL でリリースされている他のソフトウェアと Python を組み合わせられますが、それ以外のライセンスではそうではありません。

---

Guido の指示の下、これらのリリースを可能にくださった多くのボランティアのみなさんに感謝します。

## C.2 Terms and conditions for accessing or otherwise using Python

### C.2.1 PSF LICENSE AGREEMENT FOR PYTHON 3.7.17

1. This LICENSE AGREEMENT is between the Python Software Foundation ("PSF"), and the Individual or Organization ("Licensee") accessing and otherwise using Python 3.7.17 software in source or binary form and its associated documentation.
2. Subject to the terms and conditions of this License Agreement, PSF hereby grants Licensee a nonexclusive, royalty-free, world-wide license to reproduce, analyze, test, perform and/or display publicly, prepare derivative works, distribute, and otherwise use Python 3.7.17 alone or in any derivative version, provided, however, that PSF's License Agreement and PSF's notice of copyright, i.e., "Copyright © 2001–2023 Python Software Foundation; All Rights Reserved" are retained in Python 3.7.17 alone or in any derivative version prepared by Licensee.
3. In the event Licensee prepares a derivative work that is based on or incorporates Python 3.7.17 or any part thereof, and wants to make the derivative work available to others as provided herein, then Licensee hereby agrees to include in any such work a brief summary of the changes made to Python 3.7.17.
4. PSF is making Python 3.7.17 available to Licensee on an "AS IS" basis. PSF MAKES NO REPRESENTATIONS OR WARRANTIES, EXPRESS OR IMPLIED. BY WAY OF EXAMPLE, BUT NOT LIMITATION, PSF MAKES NO AND DISCLAIMS ANY REPRESENTATION OR WARRANTY OF MERCHANTABILITY OR FITNESS FOR ANY PARTICULAR PURPOSE OR THAT THE USE OF PYTHON 3.7.17 WILL NOT INFRINGE ANY THIRD PARTY RIGHTS.
5. PSF SHALL NOT BE LIABLE TO LICENSEE OR ANY OTHER USERS OF PYTHON 3.7.17 FOR ANY INCIDENTAL, SPECIAL, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR LOSS AS A RESULT OF MODIFYING, DISTRIBUTING, OR OTHERWISE USING PYTHON 3.7.17, OR ANY DERIVATIVE THEREOF, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY THEREOF.

6. This License Agreement will automatically terminate upon a material breach of its terms and conditions.
7. Nothing in this License Agreement shall be deemed to create any relationship of agency, partnership, or joint venture between PSF and Licensee. This License Agreement does not grant permission to use PSF trademarks or trade name in a trademark sense to endorse or promote products or services of Licensee, or any third party.
8. By copying, installing or otherwise using Python 3.7.17, Licensee agrees to be bound by the terms and conditions of this License Agreement.

## C.2.2 BEOPEN.COM LICENSE AGREEMENT FOR PYTHON 2.0

### BEOPEN PYTHON OPEN SOURCE LICENSE AGREEMENT VERSION 1

1. This LICENSE AGREEMENT is between BeOpen.com ("BeOpen"), having an office at 160 Saratoga Avenue, Santa Clara, CA 95051, and the Individual or Organization ("Licensee") accessing and otherwise using this software in source or binary form and its associated documentation ("the Software").
2. Subject to the terms and conditions of this BeOpen Python License Agreement, BeOpen hereby grants Licensee a non-exclusive, royalty-free, world-wide license to reproduce, analyze, test, perform and/or display publicly, prepare derivative works, distribute, and otherwise use the Software alone or in any derivative version, provided, however, that the BeOpen Python License is retained in the Software, alone or in any derivative version prepared by Licensee.
3. BeOpen is making the Software available to Licensee on an "AS IS" basis. BEOPEN MAKES NO REPRESENTATIONS OR WARRANTIES, EXPRESS OR IMPLIED. BY WAY OF EXAMPLE, BUT NOT LIMITATION, BEOPEN MAKES NO AND DISCLAIMS ANY REPRESENTATION OR WARRANTY OF MERCHANTABILITY OR FITNESS FOR ANY PARTICULAR PURPOSE OR THAT THE USE OF THE SOFTWARE WILL NOT INFRINGE ANY THIRD PARTY RIGHTS.
4. BEOPEN SHALL NOT BE LIABLE TO LICENSEE OR ANY OTHER USERS OF THE SOFTWARE FOR ANY INCIDENTAL, SPECIAL, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR LOSS AS A RESULT OF USING, MODIFYING OR DISTRIBUTING THE SOFTWARE, OR ANY DERIVATIVE THEREOF, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY THEREOF.
5. This License Agreement will automatically terminate upon a material breach of its terms and conditions.
6. This License Agreement shall be governed by and interpreted in all respects by the law of the State of California, excluding conflict of law provisions. Nothing in this License Agreement shall be deemed to create any relationship of agency, partnership, or joint venture between BeOpen and Licensee. This License Agreement does not grant permission to use BeOpen trademarks or trade names in a trademark sense to endorse or promote products or services of Licensee, or any third party. As an exception, the "BeOpen Python" logos available at

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

<http://www.pythonlabs.com/logos.html> may be used according to the permissions granted on that web page.

7. By copying, installing or otherwise using the software, Licensee agrees to be bound by the terms and conditions of this License Agreement.

## C.2.3 CNRI LICENSE AGREEMENT FOR PYTHON 1.6.1

1. This LICENSE AGREEMENT is between the Corporation for National Research Initiatives, having an office at 1895 Preston White Drive, Reston, VA 20191 ("CNRI"), and the Individual or Organization ("Licensee") accessing and otherwise using Python 1.6.1 software in source or binary form and its associated documentation.
2. Subject to the terms and conditions of this License Agreement, CNRI hereby grants Licensee a nonexclusive, royalty-free, world-wide license to reproduce, analyze, test, perform and/or display publicly, prepare derivative works, distribute, and otherwise use Python 1.6.1 alone or in any derivative version, provided, however, that CNRI's License Agreement and CNRI's notice of copyright, i.e., "Copyright © 1995-2001 Corporation for National Research Initiatives; All Rights Reserved" are retained in Python 1.6.1 alone or in any derivative version prepared by Licensee. Alternately, in lieu of CNRI's License Agreement, Licensee may substitute the following text (omitting the quotes): "Python 1.6.1 is made available subject to the terms and conditions in CNRI's License Agreement. This Agreement together with Python 1.6.1 may be located on the Internet using the following unique, persistent identifier (known as a handle): 1895.22/1013. This Agreement may also be obtained from a proxy server on the Internet using the following URL: <http://hdl.handle.net/1895.22/1013>."
3. In the event Licensee prepares a derivative work that is based on or incorporates Python 1.6.1 or any part thereof, and wants to make the derivative work available to others as provided herein, then Licensee hereby agrees to include in any such work a brief summary of the changes made to Python 1.6.1.
4. CNRI is making Python 1.6.1 available to Licensee on an "AS IS" basis. CNRI MAKES NO REPRESENTATIONS OR WARRANTIES, EXPRESS OR IMPLIED. BY WAY OF EXAMPLE, BUT NOT LIMITATION, CNRI MAKES NO AND DISCLAIMS ANY REPRESENTATION OR WARRANTY OF MERCHANTABILITY OR FITNESS FOR ANY PARTICULAR PURPOSE OR THAT THE USE OF PYTHON 1.6.1 WILL NOT INFRINGE ANY THIRD PARTY RIGHTS.
5. CNRI SHALL NOT BE LIABLE TO LICENSEE OR ANY OTHER USERS OF PYTHON 1.6.1 FOR ANY INCIDENTAL, SPECIAL, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR LOSS AS A RESULT OF MODIFYING, DISTRIBUTING, OR OTHERWISE USING PYTHON 1.6.1, OR ANY DERIVATIVE THEREOF, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY THEREOF.
6. This License Agreement will automatically terminate upon a material breach of its terms and conditions.
7. This License Agreement shall be governed by the federal intellectual property

(次のページに続く)



(前のページからの続き)

law of the United States, including without limitation the federal copyright law, and, to the extent such U.S. federal law does not apply, by the law of the Commonwealth of Virginia, excluding Virginia's conflict of law provisions. Notwithstanding the foregoing, with regard to derivative works based on Python 1.6.1 that incorporate non-separable material that was previously distributed under the GNU General Public License (GPL), the law of the Commonwealth of Virginia shall govern this License Agreement only as to issues arising under or with respect to Paragraphs 4, 5, and 7 of this License Agreement. Nothing in this License Agreement shall be deemed to create any relationship of agency, partnership, or joint venture between CNRI and Licensee. This License Agreement does not grant permission to use CNRI trademarks or trade name in a trademark sense to endorse or promote products or services of Licensee, or any third party.

8. By clicking on the "ACCEPT" button where indicated, or by copying, installing or otherwise using Python 1.6.1, Licensee agrees to be bound by the terms and conditions of this License Agreement.

## C.2.4 CWI LICENSE AGREEMENT FOR PYTHON 0.9.0 THROUGH 1.2

Copyright © 1991 - 1995, Stichting Mathematisch Centrum Amsterdam, The Netherlands. All rights reserved.

Permission to use, copy, modify, and distribute this software and its documentation for any purpose and without fee is hereby granted, provided that the above copyright notice appear in all copies and that both that copyright notice and this permission notice appear in supporting documentation, and that the name of Stichting Mathematisch Centrum or CWI not be used in advertising or publicity pertaining to distribution of the software without specific, written prior permission.

STICHTING MATHEMATISCH CENTRUM DISCLAIMS ALL WARRANTIES WITH REGARD TO THIS SOFTWARE, INCLUDING ALL IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS, IN NO EVENT SHALL STICHTING MATHEMATISCH CENTRUM BE LIABLE FOR ANY SPECIAL, INDIRECT OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR ANY DAMAGES WHATSOEVER RESULTING FROM LOSS OF USE, DATA OR PROFITS, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, NEGLIGENCE OR OTHER TORTIOUS ACTION, ARISING OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE USE OR PERFORMANCE OF THIS SOFTWARE.

## C.3 Licenses and Acknowledgements for Incorporated Software

This section is an incomplete, but growing list of licenses and acknowledgements for third-party software incorporated in the Python distribution.

### C.3.1 Mersenne Twister

The `_random` module includes code based on a download from <http://www.math.sci.hiroshima-u.ac.jp/~m-mat/MT/MT2002/emt19937ar.html>. The following are the verbatim comments from the original code:

```
A C-program for MT19937, with initialization improved 2002/1/26.
```

```
Coded by Takuji Nishimura and Makoto Matsumoto.
```

```
Before using, initialize the state by using init_genrand(seed)
or init_by_array(init_key, key_length).
```

```
Copyright (C) 1997 - 2002, Makoto Matsumoto and Takuji Nishimura,
All rights reserved.
```

```
Redistribution and use in source and binary forms, with or without
modification, are permitted provided that the following conditions
are met:
```

1. Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.
3. The names of its contributors may not be used to endorse or promote products derived from this software without specific prior written permission.

```
THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE COPYRIGHT HOLDERS AND CONTRIBUTORS
"AS IS" AND ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT
LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR
A PARTICULAR PURPOSE ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE COPYRIGHT OWNER OR
CONTRIBUTORS BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL,
EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO,
PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR
PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION) HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF
LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING
NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS
SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.
```

```
Any feedback is very welcome.
```

```
http://www.math.sci.hiroshima-u.ac.jp/~m-mat/MT/emt.html
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

email: m-mat @ math.sci.hiroshima-u.ac.jp (remove space)

### C.3.2 ソケット

The `socket` module uses the functions, `getaddrinfo()`, and `getnameinfo()`, which are coded in separate source files from the WIDE Project, <http://www.wide.ad.jp/>.

Copyright (C) 1995, 1996, 1997, and 1998 WIDE Project.

All rights reserved.

Redistribution and use in source and binary forms, with or without modification, are permitted provided that the following conditions are met:

1. Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.
3. Neither the name of the project nor the names of its contributors may be used to endorse or promote products derived from this software without specific prior written permission.

THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE PROJECT AND CONTRIBUTORS ``AS IS'' AND ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE PROJECT OR CONTRIBUTORS BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION) HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.

### C.3.3 Asynchronous socket services

The `asynchat` and `asyncore` modules contain the following notice:

Copyright 1996 by Sam Rushing

All Rights Reserved

Permission to use, copy, modify, and distribute this software and its documentation for any purpose and without fee is hereby granted, provided that the above copyright notice appear in all copies and that both that copyright notice and this permission notice appear in supporting documentation, and that the name of Sam

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
Rushing not be used in advertising or publicity pertaining to
distribution of the software without specific, written prior
permission.
```

```
SAM RUSHING DISCLAIMS ALL WARRANTIES WITH REGARD TO THIS SOFTWARE,
INCLUDING ALL IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS, IN
NO EVENT SHALL SAM RUSHING BE LIABLE FOR ANY SPECIAL, INDIRECT OR
CONSEQUENTIAL DAMAGES OR ANY DAMAGES WHATSOEVER RESULTING FROM LOSS
OF USE, DATA OR PROFITS, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT,
NEGLIGENCE OR OTHER TORTIOUS ACTION, ARISING OUT OF OR IN
CONNECTION WITH THE USE OR PERFORMANCE OF THIS SOFTWARE.
```

### C.3.4 Cookie management

The `http.cookies` module contains the following notice:

```
Copyright 2000 by Timothy O'Malley <timo@alum.mit.edu>
```

```
    All Rights Reserved
```

```
Permission to use, copy, modify, and distribute this software
and its documentation for any purpose and without fee is hereby
granted, provided that the above copyright notice appear in all
copies and that both that copyright notice and this permission
notice appear in supporting documentation, and that the name of
Timothy O'Malley not be used in advertising or publicity
pertaining to distribution of the software without specific, written
prior permission.
```

```
Timothy O'Malley DISCLAIMS ALL WARRANTIES WITH REGARD TO THIS
SOFTWARE, INCLUDING ALL IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY
AND FITNESS, IN NO EVENT SHALL Timothy O'Malley BE LIABLE FOR
ANY SPECIAL, INDIRECT OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR ANY DAMAGES
WHATSOEVER RESULTING FROM LOSS OF USE, DATA OR PROFITS,
WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, NEGLIGENCE OR OTHER TORTIOUS
ACTION, ARISING OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE USE OR
PERFORMANCE OF THIS SOFTWARE.
```

### C.3.5 Execution tracing

The `trace` module contains the following notice:

```
portions copyright 2001, Autonomous Zones Industries, Inc., all rights...
err... reserved and offered to the public under the terms of the
Python 2.2 license.
Author: Zooko O'Whielacronx
http://zooko.com/
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

`mailto:zooko@zooko.com``Copyright 2000, Mojam Media, Inc., all rights reserved.``Author: Skip Montanaro``Copyright 1999, Bioreason, Inc., all rights reserved.``Author: Andrew Dalke``Copyright 1995-1997, Automatrix, Inc., all rights reserved.``Author: Skip Montanaro``Copyright 1991-1995, Stichting Mathematisch Centrum, all rights reserved.`

Permission to use, copy, modify, and distribute this Python software and its associated documentation for any purpose without fee is hereby granted, provided that the above copyright notice appears in all copies, and that both that copyright notice and this permission notice appear in supporting documentation, and that the name of neither Automatrix, Bioreason or Mojam Media be used in advertising or publicity pertaining to distribution of the software without specific, written prior permission.

### C.3.6 UUencode and UUdecode functions

The uu module contains the following notice:

```
Copyright 1994 by Lance Ellinghouse
Cathedral City, California Republic, United States of America.
    All Rights Reserved
Permission to use, copy, modify, and distribute this software and its
documentation for any purpose and without fee is hereby granted,
provided that the above copyright notice appear in all copies and that
both that copyright notice and this permission notice appear in
supporting documentation, and that the name of Lance Ellinghouse
not be used in advertising or publicity pertaining to distribution
of the software without specific, written prior permission.
LANCE ELLINGHOUSE DISCLAIMS ALL WARRANTIES WITH REGARD TO
THIS SOFTWARE, INCLUDING ALL IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND
FITNESS, IN NO EVENT SHALL LANCE ELLINGHOUSE CENTRUM BE LIABLE
FOR ANY SPECIAL, INDIRECT OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR ANY DAMAGES
WHATSOEVER RESULTING FROM LOSS OF USE, DATA OR PROFITS, WHETHER IN AN
ACTION OF CONTRACT, NEGLIGENCE OR OTHER TORTIOUS ACTION, ARISING OUT
OF OR IN CONNECTION WITH THE USE OR PERFORMANCE OF THIS SOFTWARE.

Modified by Jack Jansen, CWI, July 1995:
- Use binascii module to do the actual line-by-line conversion
  between ascii and binary. This results in a 1000-fold speedup. The C
  version is still 5 times faster, though.
- Arguments more compliant with Python standard
```

### C.3.7 XML Remote Procedure Calls

The `xmlrpc.client` module contains the following notice:

```
The XML-RPC client interface is

Copyright (c) 1999-2002 by Secret Labs AB
Copyright (c) 1999-2002 by Fredrik Lundh

By obtaining, using, and/or copying this software and/or its
associated documentation, you agree that you have read, understood,
and will comply with the following terms and conditions:

Permission to use, copy, modify, and distribute this software and
its associated documentation for any purpose and without fee is
hereby granted, provided that the above copyright notice appears in
all copies, and that both that copyright notice and this permission
notice appear in supporting documentation, and that the name of
Secret Labs AB or the author not be used in advertising or publicity
pertaining to distribution of the software without specific, written
prior permission.

SECRET LABS AB AND THE AUTHOR DISCLAIMS ALL WARRANTIES WITH REGARD
TO THIS SOFTWARE, INCLUDING ALL IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANT-
ABILITY AND FITNESS.  IN NO EVENT SHALL SECRET LABS AB OR THE AUTHOR
BE LIABLE FOR ANY SPECIAL, INDIRECT OR CONSEQUENTIAL DAMAGES OR ANY
DAMAGES WHATSOEVER RESULTING FROM LOSS OF USE, DATA OR PROFITS,
WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, NEGLIGENCE OR OTHER TORTIOUS
ACTION, ARISING OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE USE OR PERFORMANCE
OF THIS SOFTWARE.
```

### C.3.8 test\_epoll

`test_epoll` モジュールは次の告知を含んでいます:

```
Copyright (c) 2001-2006 Twisted Matrix Laboratories.

Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining
a copy of this software and associated documentation files (the
"Software"), to deal in the Software without restriction, including
without limitation the rights to use, copy, modify, merge, publish,
distribute, sublicense, and/or sell copies of the Software, and to
permit persons to whom the Software is furnished to do so, subject to
the following conditions:

The above copyright notice and this permission notice shall be
included in all copies or substantial portions of the Software.

THE SOFTWARE IS PROVIDED "AS IS", WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND,
EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND
NONINFRINGEMENT. IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT HOLDERS BE
LIABLE FOR ANY CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY, WHETHER IN AN ACTION
OF CONTRACT, TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM, OUT OF OR IN CONNECTION
WITH THE SOFTWARE OR THE USE OR OTHER DEALINGS IN THE SOFTWARE.
```

### C.3.9 Select kqueue

select モジュールは kqueue インターフェースについての次の告知を含んでいます:

```
Copyright (c) 2000 Doug White, 2006 James Knight, 2007 Christian Heimes
All rights reserved.
```

```
Redistribution and use in source and binary forms, with or without
modification, are permitted provided that the following conditions
are met:
```

1. Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.

```
THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE AUTHOR AND CONTRIBUTORS ``AS IS'' AND
ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE
IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE
ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE AUTHOR OR CONTRIBUTORS BE LIABLE
FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL
DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS
OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION)
HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT
LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY
OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF
SUCH DAMAGE.
```

### C.3.10 SipHash24

The file `Python/pyhash.c` contains Marek Majkowski's implementation of Dan Bernstein's SipHash24 algorithm. It contains the following note:

```
<MIT License>
Copyright (c) 2013 Marek Majkowski <marek@popcount.org>
```

```
Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining a copy
of this software and associated documentation files (the "Software"), to deal
in the Software without restriction, including without limitation the rights
to use, copy, modify, merge, publish, distribute, sublicense, and/or sell
copies of the Software, and to permit persons to whom the Software is
```

(次のページに続く)



(前のページからの続き)

```
furnished to do so, subject to the following conditions:
```

```
The above copyright notice and this permission notice shall be included in  
all copies or substantial portions of the Software.
```

```
</MIT License>
```

```
Original location:
```

```
https://github.com/majek/csiphash/
```

```
Solution inspired by code from:
```

```
Samuel Neves (supercop/crypto_auth/siphash24/little)
```

```
djb (supercop/crypto_auth/siphash24/little2)
```

```
Jean-Philippe Aumasson (https://131002.net/siphash/siphash24.c)
```

### C.3.11 strtod と dtoa

The file `Python/dtoa.c`, which supplies C functions `dtoa` and `strtod` for conversion of C doubles to and from strings, is derived from the file of the same name by David M. Gay, currently available from <http://www.netlib.org/fp/>. The original file, as retrieved on March 16, 2009, contains the following copyright and licensing notice:

```
/*****  
*  
* The author of this software is David M. Gay.  
*  
* Copyright (c) 1991, 2000, 2001 by Lucent Technologies.  
*  
* Permission to use, copy, modify, and distribute this software for any  
* purpose without fee is hereby granted, provided that this entire notice  
* is included in all copies of any software which is or includes a copy  
* or modification of this software and in all copies of the supporting  
* documentation for such software.  
*  
* THIS SOFTWARE IS BEING PROVIDED "AS IS", WITHOUT ANY EXPRESS OR IMPLIED  
* WARRANTY. IN PARTICULAR, NEITHER THE AUTHOR NOR LUCENT MAKES ANY  
* REPRESENTATION OR WARRANTY OF ANY KIND CONCERNING THE MERCHANTABILITY  
* OF THIS SOFTWARE OR ITS FITNESS FOR ANY PARTICULAR PURPOSE.  
*  
*****/
```

### C.3.12 OpenSSL

The modules `hashlib`, `posix`, `ssl`, `crypt` use the OpenSSL library for added performance if made available by the operating system. Additionally, the Windows and Mac OS X installers for Python may include a copy of the OpenSSL libraries, so we include a copy of the OpenSSL license here:

#### LICENSE ISSUES

=====

The OpenSSL toolkit stays under a dual license, i.e. both the conditions of the OpenSSL License and the original SSLeay license apply to the toolkit. See below for the actual license texts. Actually both licenses are BSD-style Open Source licenses. In case of any license issues related to OpenSSL please contact [openssl-core@openssl.org](mailto:openssl-core@openssl.org).

#### OpenSSL License

-----

```
/* =====
 * Copyright (c) 1998-2008 The OpenSSL Project. All rights reserved.
 *
 * Redistribution and use in source and binary forms, with or without
 * modification, are permitted provided that the following conditions
 * are met:
 *
 * 1. Redistributions of source code must retain the above copyright
 * notice, this list of conditions and the following disclaimer.
 *
 * 2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright
 * notice, this list of conditions and the following disclaimer in
 * the documentation and/or other materials provided with the
 * distribution.
 *
 * 3. All advertising materials mentioning features or use of this
 * software must display the following acknowledgment:
 * "This product includes software developed by the OpenSSL Project
 * for use in the OpenSSL Toolkit. (http://www.openssl.org/)"
 *
 * 4. The names "OpenSSL Toolkit" and "OpenSSL Project" must not be used to
 * endorse or promote products derived from this software without
 * prior written permission. For written permission, please contact
 * openssl-core@openssl.org.
 *
 * 5. Products derived from this software may not be called "OpenSSL"
 * nor may "OpenSSL" appear in their names without prior written
 * permission of the OpenSSL Project.
 *
 * 6. Redistributions of any form whatsoever must retain the following
 * acknowledgment:
 * "This product includes software developed by the OpenSSL Project
 * for use in the OpenSSL Toolkit (http://www.openssl.org/)"
 *
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```

* THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE OpenSSL PROJECT ``AS IS'' AND ANY
* EXPRESSED OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE
* IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR
* PURPOSE ARE DISCLAIMED.  IN NO EVENT SHALL THE OpenSSL PROJECT OR
* ITS CONTRIBUTORS BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL,
* SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT
* NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES;
* LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION)
* HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT,
* STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE)
* ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED
* OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.
* =====
*
* This product includes cryptographic software written by Eric Young
* (eay@cryptsoft.com).  This product includes software written by Tim
* Hudson (tjh@cryptsoft.com).
*
*/

```

Original SSLeay License

-----

```

/* Copyright (C) 1995-1998 Eric Young (eay@cryptsoft.com)
 * All rights reserved.
 *
 * This package is an SSL implementation written
 * by Eric Young (eay@cryptsoft.com).
 * The implementation was written so as to conform with Netscapes SSL.
 *
 * This library is free for commercial and non-commercial use as long as
 * the following conditions are aheared to.  The following conditions
 * apply to all code found in this distribution, be it the RC4, RSA,
 * lhash, DES, etc., code; not just the SSL code.  The SSL documentation
 * included with this distribution is covered by the same copyright terms
 * except that the holder is Tim Hudson (tjh@cryptsoft.com).
 *
 * Copyright remains Eric Young's, and as such any Copyright notices in
 * the code are not to be removed.
 * If this package is used in a product, Eric Young should be given attribution
 * as the author of the parts of the library used.
 * This can be in the form of a textual message at program startup or
 * in documentation (online or textual) provided with the package.
 *
 * Redistribution and use in source and binary forms, with or without
 * modification, are permitted provided that the following conditions
 * are met:
 * 1. Redistributions of source code must retain the copyright
 *    notice, this list of conditions and the following disclaimer.
 * 2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright
 *    notice, this list of conditions and the following disclaimer in the

```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```

* documentation and/or other materials provided with the distribution.
* 3. All advertising materials mentioning features or use of this software
* must display the following acknowledgement:
* "This product includes cryptographic software written by
* Eric Young (eay@cryptsoft.com)"
* The word 'cryptographic' can be left out if the rouines from the library
* being used are not cryptographic related :-).
* 4. If you include any Windows specific code (or a derivative thereof) from
* the apps directory (application code) you must include an acknowledgement:
* "This product includes software written by Tim Hudson (tjh@cryptsoft.com)"
*
* THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY ERIC YOUNG ``AS IS'' AND
* ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE
* IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE
* ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE AUTHOR OR CONTRIBUTORS BE LIABLE
* FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL
* DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS
* OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION)
* HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT
* LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY
* OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF
* SUCH DAMAGE.
*
* The licence and distribution terms for any publically available version or
* derivative of this code cannot be changed. i.e. this code cannot simply be
* copied and put under another distribution licence
* [including the GNU Public Licence.]
*/

```

### C.3.13 expat

The pyexpat extension is built using an included copy of the expat sources unless the build is configured `--with-system-expat`:

```

Copyright (c) 1998, 1999, 2000 Thai Open Source Software Center Ltd
and Clark Cooper

Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining
a copy of this software and associated documentation files (the
"Software"), to deal in the Software without restriction, including
without limitation the rights to use, copy, modify, merge, publish,
distribute, sublicense, and/or sell copies of the Software, and to
permit persons to whom the Software is furnished to do so, subject to
the following conditions:

The above copyright notice and this permission notice shall be included
in all copies or substantial portions of the Software.

THE SOFTWARE IS PROVIDED "AS IS", WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND,

```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

```
EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF
MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND NONINFRINGEMENT.
IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT HOLDERS BE LIABLE FOR ANY
CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT,
TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM, OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE
SOFTWARE OR THE USE OR OTHER DEALINGS IN THE SOFTWARE.
```

### C.3.14 libffi

The `_ctypes` extension is built using an included copy of the libffi sources unless the build is configured `--with-system-libffi`:

```
Copyright (c) 1996-2008 Red Hat, Inc and others.
```

```
Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining
a copy of this software and associated documentation files (the
``Software''), to deal in the Software without restriction, including
without limitation the rights to use, copy, modify, merge, publish,
distribute, sublicense, and/or sell copies of the Software, and to
permit persons to whom the Software is furnished to do so, subject to
the following conditions:
```

```
The above copyright notice and this permission notice shall be included
in all copies or substantial portions of the Software.
```

```
THE SOFTWARE IS PROVIDED ``AS IS'', WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND,
EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF
MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND
NONINFRINGEMENT. IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT
HOLDERS BE LIABLE FOR ANY CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY,
WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM,
OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE SOFTWARE OR THE USE OR OTHER
DEALINGS IN THE SOFTWARE.
```

### C.3.15 zlib

The `zlib` extension is built using an included copy of the `zlib` sources if the `zlib` version found on the system is too old to be used for the build:

```
Copyright (C) 1995-2011 Jean-loup Gailly and Mark Adler
```

```
This software is provided 'as-is', without any express or implied
warranty. In no event will the authors be held liable for any damages
arising from the use of this software.
```

```
Permission is granted to anyone to use this software for any purpose,
including commercial applications, and to alter it and redistribute it
```

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

freely, subject to the following restrictions:

1. The origin of this software must not be misrepresented; you must not claim that you wrote the original software. If you use this software in a product, an acknowledgment in the product documentation would be appreciated but is not required.
2. Altered source versions must be plainly marked as such, and must not be misrepresented as being the original software.
3. This notice may not be removed or altered from any source distribution.

Jean-loup Gailly  
jloup@gzip.org

Mark Adler  
madler@alumni.caltech.edu

### C.3.16 cfuhash

The implementation of the hash table used by the `tracemalloc` で使用しているハッシュテーブルの実装は、cfuhash プロジェクトのものに基づきます:

Copyright (c) 2005 Don Owens  
All rights reserved.

This code is released under the BSD license:

Redistribution and use in source and binary forms, with or without modification, are permitted provided that the following conditions are met:

- \* Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
- \* Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.
- \* Neither the name of the author nor the names of its contributors may be used to endorse or promote products derived from this software without specific prior written permission.

THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE COPYRIGHT HOLDERS AND CONTRIBUTORS "AS IS" AND ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE COPYRIGHT OWNER OR CONTRIBUTORS BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION)

(次のページに続く)

(前のページからの続き)

HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.

### C.3.17 libmpdec

The `_decimal` module is built using an included copy of the libmpdec library unless the build is configured `--with-system-libmpdec`:

Copyright (c) 2008-2016 Stefan Krah. All rights reserved.

Redistribution and use in source and binary forms, with or without modification, are permitted provided that the following conditions are met:

1. Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.

THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE AUTHOR AND CONTRIBUTORS "AS IS" AND ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE AUTHOR OR CONTRIBUTORS BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION) HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.



COPYRIGHT

Python and this documentation is:

Copyright © 2001-2023 Python Software Foundation. All rights reserved.

Copyright © 2000 BeOpen.com. All rights reserved.

Copyright © 1995-2000 Corporation for National Research Initiatives. All rights reserved.

Copyright © 1991-1995 Stichting Mathematisch Centrum. All rights reserved.

---

ライセンスおよび許諾に関する完全な情報は、[歴史とライセンス](#) を参照してください。



## 索引

## アルファベット以外

```

..., 145
    ellipsis literal, 25
...
    string literal, 14
. (dot)
    attribute reference, 95
    in numeric literal, 19
! (exclamation)
    in formatted string literal, 16
- (minus)
    binary operator, 101
    unary operator, 100
' (single quote)
    string literal, 13
" (double quote)
    string literal, 13
"""
    string literal, 14
# (hash)
    comment, 8
    source encoding declaration, 8
% (percent)
    演算子, 101
%=
    augmented assignment, 114
& (ampersand)
    演算子, 102
&=
    augmented assignment, 114
() (parentheses)
    call, 97
    class definition, 133
    function definition, 131
    generator expression, 89
    in assignment target list, 112
    tuple display, 87
* (asterisk)
    function definition, 132
    import statement, 121
    in assignment target list, 112
    in expression lists, 108
    in function calls, 98
    演算子, 100
**
    function definition, 132
    in dictionary displays, 89
    in function calls, 98
    演算子, 99
**=
    augmented assignment, 114
*=
    augmented assignment, 114
+ (plus)
    binary operator, 101
    unary operator, 100
+=
    augmented assignment, 114
, (comma), 87
    argument list, 97
    expression list, 88, 108, 116, 133
    identifier list, 124
    import statement, 120
    in dictionary displays, 89
    in target list, 112
    parameter list, 131
    slicing, 96
    with statement, 130
/ (slash)
    演算子, 101
//
    演算子, 101
//=
    augmented assignment, 114
/=
    augmented assignment, 114
0b
    integer literal, 18
0o
    integer literal, 18
0x
    integer literal, 18
2to3, 145
: (colon)
    annotated variable, 115
    compound statement, 126, 128, 130, 131, 133
    function annotations, 132
    in dictionary expressions, 89
    in formatted string literal, 16
    lambda expression, 107
    slicing, 96
; (semicolon), 125
< (less)
    演算子, 102
<<
    演算子, 101
<<=
    augmented assignment, 114
<=
    演算子, 102
!=
    演算子, 102
-=
    augmented assignment, 114
= (equals)
    assignment statement, 112
    class definition, 47
    function definition, 132
    in function calls, 97
==
    演算子, 102
->
    function annotations, 132
> (greater)
    演算子, 102
>=

```

演算子, 102  
 >>  
 演算子, 101  
 >>=  
   augmented assignment, 114  
 >>>, 145  
 @ (at)  
   class definition, 134  
   function definition, 131  
   演算子, 100  
 [] (square brackets)  
   in assignment target list, 112  
   list expression, 88  
   subscription, 96  
 \ (backslash)  
   escape sequence, 14  
 \\  
   escape sequence, 14  
 \a  
   escape sequence, 14  
 \b  
   escape sequence, 14  
 \f  
   escape sequence, 14  
 \N  
   escape sequence, 14  
 \n  
   escape sequence, 14  
 \r  
   escape sequence, 14  
 \t  
   escape sequence, 14  
 \U  
   escape sequence, 14  
 \u  
   escape sequence, 14  
 \v  
   escape sequence, 14  
 \x  
   escape sequence, 14  
 ^ (caret)  
   演算子, 102  
 ~=  
   augmented assignment, 114  
 \_ (underscore)  
   in numeric literal, 18, 19  
 \_\_, identifiers, 12  
 \_\_, identifiers, 12  
 \_\_abs\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_add\_\_() (object のメソッド), 53  
 \_\_aenter\_\_() (object のメソッド), 60  
 \_\_aexit\_\_() (object のメソッド), 60  
 \_\_aiter\_\_() (object のメソッド), 59  
 \_\_all\_\_ (optional module attribute), 121  
 \_\_and\_\_() (object のメソッド), 53  
 \_\_anext\_\_() (agen のメソッド), 94  
 \_\_anext\_\_() (object のメソッド), 59  
 \_\_annotations\_\_ (class attribute), 32  
 \_\_annotations\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_annotations\_\_ (module attribute), 31  
 \_\_await\_\_() (object のメソッド), 58  
 \_\_bases\_\_ (class attribute), 32  
 \_\_bool\_\_() (object method), 51  
 \_\_bool\_\_() (object のメソッド), 41  
 \_\_bytes\_\_() (object のメソッド), 38  
 \_\_cached\_\_, 76  
 \_\_call\_\_() (object method), 99  
 \_\_call\_\_() (object のメソッド), 51  
 \_\_cause\_\_ (exception attribute), 118  
 \_\_ceil\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_class\_\_ (instance attribute), 33  
 \_\_class\_\_ (method cell), 49  
 \_\_class\_\_ (module attribute), 42  
 \_\_class\_getitem\_\_() (object のクラスメソッド), 50  
 \_\_classcell\_\_ (class namespace entry), 49  
 \_\_closure\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_code\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_complex\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_contains\_\_() (object のメソッド), 53  
 \_\_context\_\_ (exception attribute), 118  
 \_\_debug\_\_, 116  
 \_\_defaults\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_del\_\_() (object のメソッド), 37  
 \_\_delattr\_\_() (object のメソッド), 42  
 \_\_delete\_\_() (object のメソッド), 43  
 \_\_delitem\_\_() (object のメソッド), 52  
 \_\_dict\_\_ (class attribute), 32  
 \_\_dict\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_dict\_\_ (instance attribute), 33  
 \_\_dict\_\_ (module attribute), 32  
 \_\_dir\_\_ (module attribute), 42  
 \_\_dir\_\_() (object のメソッド), 42  
 \_\_divmod\_\_() (object のメソッド), 53  
 \_\_doc\_\_ (class attribute), 32  
 \_\_doc\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_doc\_\_ (method attribute), 29  
 \_\_doc\_\_ (module attribute), 31  
 \_\_enter\_\_() (object のメソッド), 56  
 \_\_eq\_\_() (object のメソッド), 39  
 \_\_exit\_\_() (object のメソッド), 56  
 \_\_file\_\_, 76  
 \_\_file\_\_ (module attribute), 31  
 \_\_float\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_floor\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_floordiv\_\_() (object のメソッド), 53  
 \_\_format\_\_() (object のメソッド), 38  
 \_\_func\_\_ (method attribute), 29  
 \_\_future\_\_, 150  
   future statement, 122  
 \_\_ge\_\_() (object のメソッド), 39  
 \_\_get\_\_() (object のメソッド), 43  
 \_\_getattr\_\_ (module attribute), 42  
 \_\_getattr\_\_() (object のメソッド), 41  
 \_\_getattribute\_\_() (object のメソッド), 41  
 \_\_getitem\_\_() (mapping object method), 36  
 \_\_getitem\_\_() (object のメソッド), 52  
 \_\_globals\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_gt\_\_() (object のメソッド), 39  
 \_\_hash\_\_() (object のメソッド), 39  
 \_\_iadd\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_iand\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_ifloordiv\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_ilshift\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_imatmul\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_imod\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_imul\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_index\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_init\_\_() (object のメソッド), 37  
 \_\_init\_subclass\_\_() (object のクラスメソッド), 46  
 \_\_instancecheck\_\_() (class のメソッド), 50  
 \_\_int\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_invert\_\_() (object のメソッド), 55  
 \_\_ior\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_ipow\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_irshift\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_isub\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_iter\_\_() (object のメソッド), 52  
 \_\_itruediv\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_ixor\_\_() (object のメソッド), 54  
 \_\_kwdefaults\_\_ (function attribute), 28  
 \_\_le\_\_() (object のメソッド), 39  
 \_\_len\_\_() (mapping object method), 41  
 \_\_len\_\_() (object のメソッド), 51  
 \_\_length\_hint\_\_() (object のメソッド), 51  
 \_\_loader\_\_, 76  
 \_\_lshift\_\_() (object のメソッド), 53

`__lt__()` (*object* のメソッド), 39  
`__main__`  
     モジュール, 64, 139  
`__matmul__()` (*object* のメソッド), 53  
`__missing__()` (*object* のメソッド), 52  
`__mod__()` (*object* のメソッド), 53  
`__module__` (*class attribute*), 32  
`__module__` (*function attribute*), 28  
`__module__` (*method attribute*), 29  
`__mul__()` (*object* のメソッド), 53  
`__name__`, 76  
`__name__` (*class attribute*), 32  
`__name__` (*function attribute*), 28  
`__name__` (*method attribute*), 29  
`__name__` (*module attribute*), 31  
`__ne__()` (*object* のメソッド), 39  
`__neg__()` (*object* のメソッド), 55  
`__new__()` (*object* のメソッド), 36  
`__next__()` (*generator* のメソッド), 92  
`__or__()` (*object* のメソッド), 53  
`__package__`, 76  
`__path__`, 76  
`__pos__()` (*object* のメソッド), 55  
`__pow__()` (*object* のメソッド), 53  
`__prepare__` (*metaclass method*), 48  
`__radd__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rand__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rdivmod__()` (*object* のメソッド), 54  
`__repr__()` (*object* のメソッド), 38  
`__reversed__()` (*object* のメソッド), 53  
`__rfloordiv__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rlshift__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rmatmul__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rmod__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rmul__()` (*object* のメソッド), 54  
`__ror__()` (*object* のメソッド), 54  
`__round__()` (*object* のメソッド), 55  
`__rpow__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rrshift__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rshift__()` (*object* のメソッド), 53  
`__rsub__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rtruediv__()` (*object* のメソッド), 54  
`__rxor__()` (*object* のメソッド), 54  
`__self__` (*method attribute*), 29  
`__set__()` (*object* のメソッド), 43  
`__set_name__()` (*object* のメソッド), 43  
`__setattr__()` (*object* のメソッド), 41  
`__setitem__()` (*object* のメソッド), 52  
`__slots__`, 158  
`__spec__`, 76  
`__str__()` (*object* のメソッド), 38  
`__sub__()` (*object* のメソッド), 53  
`__subclasscheck__()` (*class* のメソッド), 50  
`__traceback__` (*exception attribute*), 118  
`__truediv__()` (*object* のメソッド), 53  
`__trunc__()` (*object* のメソッド), 55  
`__xor__()` (*object* のメソッド), 53  
`{}` (*curly brackets*)  
     dictionary expression, 89  
     in formatted string literal, 16  
     set expression, 88  
`|` (*vertical bar*)  
     演算子, 102  
`|=`  
     augmented assignment, 114  
`~` (*tilde*)  
     演算子, 100  
**オブジェクト**  
     asynchronous-generator, 94  
     Boolean, 25  
     built-in function, 31, 99  
     built-in method, 31, 99  
     callable, 28, 97

    class, 32, 99, 133  
     class instance, 32, 99  
     complex, 25  
     dictionary, 27, 32, 39, 89, 96, 113  
     Ellipsis, 25  
     floating point, 25  
     frame, 34  
     frozenset, 27  
     function, 28, 31, 99, 131  
     generator, 33, 89, 92  
     immutable, 26  
     immutable sequence, 26  
     instance, 32, 99  
     integer, 25  
     list, 27, 88, 95, 96, 113  
     mapping, 27, 33, 96, 113  
     method, 29, 31, 99  
     module, 31, 95  
     mutable, 26, 112, 113  
     mutable sequence, 26  
     None, 24, 112  
     NotImplemented, 25  
     numeric, 25, 33  
     sequence, 26, 33, 96, 106, 113, 127  
     set, 27, 88  
     set type, 27  
     slice, 52  
     string, 96  
     traceback, 34, 118, 129  
     tuple, 26, 96, 108  
     user-defined function, 28, 99, 131  
     user-defined method, 29

#### キーワード

as, 120, 128, 130  
 async, 135  
 await, 99, 135  
 elif, 126  
 else, 120, 126, 129  
 except, 128  
 finally, 117, 120, 128, 129  
 from, 90, 120  
 in, 127  
 yield, 90

#### クラス, 147

#### コルーチン, 148

#### ジェネレータ, 151

#### モジュール

`__main__`, 64, 139  
 array, 27  
 builtins, 139  
 dbm.gnu, 28  
 dbm.ndbm, 28  
 io, 33  
 sys, 129, 139

#### 位置引数 (*positional argument*), 157

#### 例外

AssertionError, 116  
 AttributeError, 95  
 GeneratorExit, 92, 95  
 ImportError, 120  
 NameError, 86  
 StopAsyncIteration, 94  
 StopIteration, 92, 118  
 TypeError, 100  
 ValueError, 101  
 ZeroDivisionError, 101

#### 環境変数

PYTHONHASHSEED, 41

#### 組み込み関数

abs, 55  
 bytes, 38  
 chr, 26  
 compile, 124

- complex, 55
- divmod, 54
- eval, 124, 140
- exec, 124
- float, 55
- hash, 39
- id, 23
- int, 55
- len, 26, 27, 51
- open, 33
- ord, 26
- pow, 54
- print, 38
- range, 127
- repr, 112
- round, 56
- slice, 35
- type, 23, 47

## A

- abs
  - 組み込み関数, 55
- abstract base class, 145
- aclose() (*agen* のメソッド), 95
- addition, 101
- and
  - bitwise, 102
  - 演算子, 107
- annotated
  - assignment, 115
- annotation, 145
- annotations
  - function, 132
- anonymous
  - function, 107
- argument
  - call semantics, 97
  - function, 28
  - function definition, 132
- arithmetic
  - conversion, 85
  - operation, binary, 100
  - operation, unary, 100
- array
  - モジュール, 27
- as
  - except clause, 128
  - import statement, 121
  - キーワード, 120, 128, 130
  - with statement, 130
- ASCII, 4, 13
- asend() (*agen* のメソッド), 94
- assert
  - 文, 116
- AssertionError
  - 例外, 116
- assertions
  - debugging, 116
- assignment
  - annotated, 115
  - attribute, 112, 113
  - augmented, 114
  - class attribute, 32
  - class instance attribute, 32
  - slicing, 114
  - statement, 26, 112
  - subscription, 113
  - target list, 112
- async
  - キーワード, 135
- async def
  - 文, 135

- async for
  - in comprehensions, 87
  - 文, 135
- async with
  - 文, 136
- asynchronous context manager, 146
- asynchronous generator, 146
  - asynchronous iterator, 31
  - function, 31
- asynchronous generator iterator, 146
- asynchronous iterable, 146
- asynchronous iterator, 146
- asynchronous-generator
  - オブジェクト, 94
- athrow() (*agen* のメソッド), 94
- atom, 85
- attribute, 24
  - assignment, 112, 113
  - assignment, class, 32
  - assignment, class instance, 32
  - class, 32
  - class instance, 32
  - deletion, 117
  - generic special, 24
  - reference, 95
  - special, 24
- AttributeError
  - 例外, 95
- augmented
  - assignment, 114
- await
  - in comprehensions, 88
  - キーワード, 99, 135
- awaitable, 147

## B

- b'
  - bytes literal, 14
- b"
  - bytes literal, 14
- backslash character, 8
- BDFL, 147
- binary
  - arithmetic operation, 100
  - bitwise operation, 102
- binary file, 147
- binary literal, 18
- binding
  - global name, 124
  - name, 63, 112, 120, 121, 131, 133
- bitwise
  - and, 102
  - operation, binary, 102
  - operation, unary, 100
  - or, 102
  - xor, 102
- blank line, 9
- block, 63
  - code, 63
- BNF, 4, 85
- Boolean
  - operation, 106
  - オブジェクト, 25
- break
  - 文, 120, 126, 127, 129
- built-in
  - method, 31
- built-in function
  - call, 99
  - オブジェクト, 31, 99
- built-in method
  - call, 99

オブジェクト, 31, 99  
 builtins  
   モジュール, 139  
 byte, 26  
 bytearray, 27  
 bytecode, 33, 147  
 bytes, 26  
   組み込み関数, 38  
 bytes literal, 13  
 bytes-like object, 147

## C

C, 14  
   language, 24, 25, 31, 102  
 call, 97  
   built-in function, 99  
   built-in method, 99  
   class instance, 99  
   class object, 32, 99  
   function, 28, 99  
   instance, 51, 99  
   method, 99  
   procedure, 112  
   user-defined function, 99  
 callable  
   オブジェクト, 28, 97  
 C-contiguous, 148  
 chaining  
   comparisons, 102  
   exception, 118  
 character, 26, 96  
 chr  
   組み込み関数, 26  
 class  
   attribute, 32  
   attribute assignment, 32  
   body, 48  
   constructor, 37  
   definition, 117, 133  
   instance, 32  
   name, 133  
   オブジェクト, 32, 99, 133  
   文, 133  
 class instance  
   attribute, 32  
   attribute assignment, 32  
   call, 99  
   オブジェクト, 32, 99  
 class object  
   call, 32, 99  
 class variable, 147  
 clause, 125  
 clear() (*frame* のメソッド), 34  
 close() (*coroutine* のメソッド), 59  
 close() (*generator* のメソッド), 92  
 co\_argcount (*code object attribute*), 33  
 co\_cellvars (*code object attribute*), 33  
 co\_code (*code object attribute*), 33  
 co\_consts (*code object attribute*), 33  
 co\_filename (*code object attribute*), 33  
 co\_firstlineno (*code object attribute*), 33  
 co\_flags (*code object attribute*), 33  
 co\_freevars (*code object attribute*), 33  
 co\_lnotab (*code object attribute*), 33  
 co\_name (*code object attribute*), 33  
 co\_names (*code object attribute*), 33  
 co\_nlocals (*code object attribute*), 33  
 co\_stacksize (*code object attribute*), 33  
 co\_varnames (*code object attribute*), 33  
 code  
   block, 63  
 code object, 33

coercion, 147  
 comma, 87  
   trailing, 108  
 command line, 139  
 comment, 8  
 comparison, 102  
 comparisons, 39  
   chaining, 102  
 compile  
   組み込み関数, 124  
 complex  
   number, 25  
   オブジェクト, 25  
   組み込み関数, 55  
 complex literal, 18  
 complex number, 148  
 compound  
   statement, 125  
 comprehensions  
   list, 88  
 Conditional  
   expression, 106  
 conditional  
   expression, 107  
 constant, 13  
 constructor  
   class, 37  
 container, 24, 32  
 context manager, 56, 148  
 context variable, 148  
 contiguous, 148  
 continue  
   文, 120, 126, 127, 129  
 conversion  
   arithmetic, 85  
   string, 38, 112  
 coroutine, 58, 91  
   function, 31  
 coroutine function, 148  
 CPython, 148

## D

dangling  
   else, 126  
 data, 23  
   type, 24  
   type, immutable, 86  
 datum, 89  
 dbm.gnu  
   モジュール, 28  
 dbm.ndbm  
   モジュール, 28  
 debugging  
   assertions, 116  
 decimal literal, 18  
 decorator, 148  
 DEDENT token, 10, 126  
 def  
   文, 131  
 default  
   parameter value, 132  
 definition  
   class, 117, 133  
   function, 117, 131  
 del  
   文, 37, 117  
 deletion  
   attribute, 117  
   target, 117  
   target list, 117  
 delimiters, 20  
 descriptor, 149



destructor, 37, 113  
 dictionary, 149  
   display, 89  
   オブジェクト, 27, 32, 39, 89, 96, 113  
 dictionary view, 149  
 display  
   dictionary, 89  
   list, 88  
   set, 88  
 division, 101  
 divmod  
   組み込み関数, 54  
 docstring, 133, 149  
 documentation string, 34  
 duck-typing, 149

## E

e  
   in numeric literal, 19  
 EAFF, 149  
 elif  
   キーワード, 126  
 Ellipsis  
   オブジェクト, 25  
 else  
   conditional expression, 107  
   dangling, 126  
   キーワード, 120, 126129  
 empty  
   list, 88  
   tuple, 26, 87  
 encoding declarations (*source file*), 8  
 environment, 64  
 error handling, 66  
 errors, 66  
 escape sequence, 14  
 eval  
   組み込み関数, 124, 140  
 evaluation  
   order, 108  
 exc\_info (*in module sys*), 34  
 except  
   キーワード, 128  
 exception, 66, 118  
   chaining, 118  
   handler, 34  
   raising, 118  
 exception handler, 66  
 exclusive  
   or, 102  
 exec  
   組み込み関数, 124  
 execution  
   frame, 63, 133  
   restricted, 65  
   stack, 34  
 execution model, 63  
 expression, 85, 149  
   Conditional, 106  
   conditional, 107  
   generator, 89  
   lambda, 107, 133  
   list, 108, 111  
   statement, 111  
   yield, 90  
 extension  
   module, 24  
 extension module, 149

## F

f'  
   formatted string literal, 14

f"  
   formatted string literal, 14  
 f-string, 150  
 f\_back (*frame attribute*), 34  
 f\_builtins (*frame attribute*), 34  
 f\_code (*frame attribute*), 34  
 f\_globals (*frame attribute*), 34  
 f\_lasti (*frame attribute*), 34  
 f\_lineno (*frame attribute*), 34  
 f\_locals (*frame attribute*), 34  
 f\_trace (*frame attribute*), 34  
 f\_trace\_lines (*frame attribute*), 34  
 f\_trace\_opcodes (*frame attribute*), 34  
 False, 25  
 file object, 150  
 file-like object, 150  
 finalizer, 37  
 finally  
   キーワード, 117, 120, 128, 129  
 find\_spec  
   finder, 71  
 finder, 70, 150  
   find\_spec, 71  
 float  
   組み込み関数, 55  
 floating point  
   number, 25  
   オブジェクト, 25  
 floating point literal, 18  
 floor division, 150  
 for  
   in comprehensions, 87  
   文, 120, 127  
 form  
   lambda, 107  
 format() (*built-in function*)  
   \_\_str\_\_() (*object method*), 38  
 formatted string literal, 16  
 Fortran contiguous, 148  
 frame  
   execution, 63, 133  
   オブジェクト, 34  
 free  
   variable, 63  
 from  
   import statement, 63, 121  
   キーワード, 90, 120  
   yield from expression, 91  
 frozenset  
   オブジェクト, 27  
 f-string, 16  
 function, 150  
   annotations, 132  
   anonymous, 107  
   argument, 28  
   call, 28, 99  
   call, user-defined, 99  
   definition, 117, 131  
   generator, 90, 118  
   name, 131  
   user-defined, 28  
   オブジェクト, 28, 31, 99, 131  
 function annotation, 150  
 future  
   statement, 122

## G

garbage collection, 23, 151  
 generator, 151  
   expression, 89  
   function, 30, 90, 118  
   iterator, 30, 118

オブジェクト, 33, 89, 92  
generator expression, **151**  
generator iterator, **151**  
GeneratorExit  
例外, 92, 95  
generic  
    special attribute, 24  
generic function, **151**  
GIL, **151**  
global  
    name binding, 124  
    namespace, 28  
    文, 117, **124**  
global interpreter lock, **151**  
grammar, 4  
grouping, 9

## H

handle an exception, 66  
handler  
    exception, 34  
hash  
    組み込み関数, 39  
hash character, 8  
hash-based pyc, **151**  
hashable, 89, **152**  
hexadecimal literal, 18  
hierarchy  
    type, 24  
hooks  
    import, 71  
    meta, 71  
    path, 71

## I

id  
    組み込み関数, 23  
identifier, 11, 86  
identity  
    test, 106  
identity of an object, 23  
IDLE, **152**  
if  
    conditional expression, 107  
    in comprehensions, 87  
    文, **126**  
imaginary literal, 18  
immutable, **152**  
    data type, 86  
    object, 86, 89  
    オブジェクト, 26  
immutable object, 23  
immutable sequence  
    オブジェクト, 26  
immutable types  
    subclassing, 36  
import  
    hooks, 71  
    文, 31, **120**  
import hooks, 71  
import machinery, 67  
import path, **152**  
importer, **152**  
ImportError  
    例外, 120  
importing, **152**  
in  
    キーワード, 127  
    演算子, 106  
inclusive  
    or, 102  
INDENT token, 10

indentation, 9  
index operation, 26  
indices() (*slice* のメソッド), 35  
inheritance, 133  
input, 140  
instance  
    call, 51, 99  
    class, 32  
    オブジェクト, 32, 99  
int  
    組み込み関数, 55  
integer, 26  
    representation, 25  
    オブジェクト, 25  
integer literal, 18  
interactive, **152**  
interactive mode, 139  
internal type, 33  
interpolated string literal, 16  
interpreted, **152**  
interpreter, 139  
interpreter shutdown, **152**  
inversion, 100  
invocation, 28  
io  
    モジュール, 33  
is  
    演算子, 106  
is not  
    演算子, 106  
item  
    sequence, 96  
    string, 96  
item selection, 26  
iterable, **153**  
    unpacking, 108  
iterator, **153**

## J

j  
    in numeric literal, 20  
Java  
    language, 25

## K

key, 89  
key function, **153**  
key/datum pair, 89  
keyword, 12  
keyword argument, **153**

## L

lambda, **153**  
    expression, 107, 133  
    form, 107  
language  
    C, 24, 25, 31, 102  
    Java, 25  
last\_traceback (*in module sys*), 34  
LBYL, **154**  
leading whitespace, 9  
len  
    組み込み関数, 26, 27, 51  
lexical analysis, 7  
lexical definitions, 4  
line continuation, 8  
line joining, 7, 8  
line structure, 7  
list, **154**  
    assignment, target, 112  
    comprehensions, 88

- deletion target, 117
- display, 88
- empty, 88
- expression, 108, 111
- target, 112, 127
- オブジェクト, 27, 88, 95, 96, 113
- list comprehension, 154
- literal, 13, 86
- loader, 70, 154
- logical line, 7
- loop
  - over mutable sequence, 127
  - statement, 120, 126, 127
- loop control
  - target, 120

## M

- magic
  - method, 154
- magic method, 154
- makefile() (*socket method*), 33
- mangling
  - name, 86
- mapping, 154
  - オブジェクト, 27, 33, 96, 113
- matrix multiplication, 100
- membership
  - test, 106
- meta
  - hooks, 71
- meta hooks, 71
- meta path finder, 154
- metaclass, 47, 154
- metaclass hint, 48
- method, 154
  - built-in, 31
  - call, 99
  - magic, 154
  - special, 159
  - user-defined, 29
  - オブジェクト, 29, 31, 99
- method resolution order, 154
- minus, 100
- module, 155
  - extension, 24
  - importing, 120
  - namespace, 31
  - オブジェクト, 31, 95
- module spec, 70, 155
- modulo, 101
- MRO, 155
- multiplication, 100
- mutable, 155
  - オブジェクト, 26, 112, 113
- mutable object, 23
- mutable sequence
  - loop over, 127
  - オブジェクト, 26

## N

- name, 11, 63, 86
  - binding, 63, 112, 120, 121, 131, 133
  - binding, global, 124
  - class, 133
  - function, 131
  - mangling, 86
  - rebinding, 112
  - unbinding, 117
- named tuple, 155
- NameError
  - 例外, 86
- NameError (*built-in exception*), 64

- names
  - private, 86
- namespace, 63, 155
  - global, 28
  - module, 31
  - package, 69
- namespace package, 155
- negation, 100
- nested scope, 156
- new-style class, 156
- NEWLINE token, 7, 126
- None
  - オブジェクト, 24, 112
- nonlocal
  - 文, 124
- not
  - 演算子, 107
- not in
  - 演算子, 106
- notation, 4
- NotImplemented
  - オブジェクト, 25
- null
  - operation, 116
- number, 18
  - complex, 25
  - floating point, 25
- numeric
  - オブジェクト, 25, 33
- numeric literal, 18

## O

- object, 23, 156
  - code, 33
  - immutable, 86, 89
- object.\_\_slots\_\_ (組み込み変数), 45
- octal literal, 18
- open
  - 組み込み関数, 33
- operation
  - binary arithmetic, 100
  - binary bitwise, 102
  - Boolean, 106
  - null, 116
  - power, 99
  - shifting, 101
  - unary arithmetic, 100
  - unary bitwise, 100
- operator
  - (*minus*), 100, 101
  - + (*plus*), 100, 101
  - overloading, 36
  - precedence, 108
  - ternary, 107
- operators, 20
- or
  - bitwise, 102
  - exclusive, 102
  - inclusive, 102
  - 演算子, 107
- ord
  - 組み込み関数, 26
- order
  - evaluation, 108
- output, 112
  - standard, 112
- overloading
  - operator, 36

## P

- package, 68, 156
- namespace, 69

- portion, 69
- regular, 68
- parameter, **156**
  - call semantics, 97
  - function definition, 131
  - value, default, 132
- parenthesized form, 87
- parser, 7
- pass
  - 文, 116
- path
  - hooks, 71
- path based finder, 78, **157**
- path entry, **157**
- path entry finder, **157**
- path entry hook, **157**
- path hooks, 71
- path-like object, **157**
- PEP, **157**
- physical line, 7, 8, 14
- plus, 100
- popen() (*in module os*), 33
- portion, **157**
  - package, 69
- pow
  - 組み込み関数, 54
- power
  - operation, 99
- precedence
  - operator, 108
- primary, 95
- print
  - 組み込み関数, 38
- print() (*built-in function*)
- \_\_str\_\_() (*object method*), 38
- private
  - names, 86
- procedure
  - call, 112
- program, 139
- provisional API, **157**
- provisional package, **157**
- Python 3000, **158**
- Python Enhancement Proposals
  - PEP 1, 157
  - PEP 236, 123
  - PEP 238, 150
  - PEP 255, 91
  - PEP 278, 160
  - PEP 302, 67, 84, 150, 154
  - PEP 308, 107
  - PEP 318, 134
  - PEP 328, 84
  - PEP 338, 84
  - PEP 0342, 91
  - PEP 343, 56, 131, 148
  - PEP 362, 146, 157
  - PEP 366, 76, 84
  - PEP 380, 91
  - PEP 395, 84
  - PEP 411, 157
  - PEP 414, 14
  - PEP 420, 67, 69, 77, 84, 150, 155, 157
  - PEP 443, 151
  - PEP 448, 89, 99, 108
  - PEP 451, 84, 150
  - PEP 484, 50, 116, 133, 145, 150, 160
  - PEP 492, 58, 92, 137, 146148
  - PEP 498, 18, 150
  - PEP 519, 157
  - PEP 525, 92, 146
  - PEP 526, 115, 133, 145, 160
  - PEP 530, 88

- PEP 560, 47, 50
- PEP 562, 43
- PEP 563, 133
- PEP 3104, 124
- PEP 3107, 133
- PEP 3115, 48, 134
- PEP 3116, 160
- PEP 3119, 50
- PEP 3120, 7
- PEP 3129, 134
- PEP 3131, 11
- PEP 3132, 114
- PEP 3135, 49
- PEP 3147, 77
- PEP 3155, 158
- PYTHONHASHSEED, 41
- Pythonic, **158**
- PYTHONPATH, 79

## Q

- qualified name, **158**

## R

- r'
  - raw string literal, 14
- r"
  - raw string literal, 14
- raise
  - 文, **118**
- raise an exception, 66
- raising
  - exception, 118
- range
  - 組み込み関数, 127
- raw string, 14
- rebinding
  - name, 112
- reference
  - attribute, 95
- reference count, **158**
- reference counting, 23
- regular
  - package, 68
- regular package, **158**
- relative
  - import, 122
- repr
  - 組み込み関数, 112
- repr() (*built-in function*)
- \_\_repr\_\_() (*object method*), 38
- representation
  - integer, 25
- reserved word, 12
- restricted
  - execution, 65
- return
  - 文, **117**, 129
- round
  - 組み込み関数, 56

## S

- scope, 63, 64
- send() (*coroutine のメソッド*), 59
- send() (*generator のメソッド*), 92
- sequence, **159**
  - item, 96
  - オブジェクト, 26, 33, 96, 106, 113, 127
- set
  - display, 88
  - オブジェクト, 27, 88
- set type

- オブジェクト, 27
- shifting
  - operation, 101
- simple
  - statement, 111
- single dispatch, 159
- singleton
  - tuple, 26
- slice, 96, 159
  - オブジェクト, 52
  - 組み込み関数, 35
- slicing, 26, 96
  - assignment, 114
- source character set, 8
- space, 9
- special
  - attribute, 24
  - attribute, generic, 24
  - method, 159
- special method, 159
- stack
  - execution, 34
  - trace, 34
- standard
  - output, 112
- Standard C, 14
- standard input, 139
- start (*slice object attribute*), 35, 97
- statement, 159
  - assignment, 26, 112
  - assignment, annotated, 115
  - assignment, augmented, 114
  - compound, 125
  - expression, 111
  - future, 122
  - loop, 120, 126, 127
  - simple, 111
- statement grouping, 9
- stderr (*in module sys*), 33
- stdin (*in module sys*), 33
- stdio, 33
- stdout (*in module sys*), 33
- step (*slice object attribute*), 35, 97
- stop (*slice object attribute*), 35, 97
- StopAsyncIteration
  - 例外, 94
- StopIteration
  - 例外, 92, 118
- string
  - \_\_format\_\_() (*object method*), 38
  - \_\_str\_\_() (*object method*), 38
  - conversion, 38, 112
  - formatted literal, 16
  - immutable sequences, 26
  - interpolated literal, 16
  - item, 96
  - オブジェクト, 96
- string literal, 13
- subclassing
  - immutable types, 36
- subscription, 26, 27, 96
  - assignment, 113
- subtraction, 101
- suite, 125
- syntax, 4
- sys
  - モジュール, 129, 139
- sys.exc\_info, 34
- sys.last\_traceback, 34
- sys.meta\_path, 71
- sys.modules, 70
- sys.path, 79
- sys.path\_hooks, 79

- sys.path\_importer\_cache, 79
- sys.stderr, 33
- sys.stdin, 33
- sys.stdout, 33
- SystemExit (*built-in exception*), 66

## T

- tab, 9
- target, 112
  - deletion, 117
  - list, 112, 127
  - list assignment, 112
  - list, deletion, 117
  - loop control, 120
- tb\_frame (*traceback attribute*), 35
- tb\_lasti (*traceback attribute*), 35
- tb\_lineno (*traceback attribute*), 35
- tb\_next (*traceback attribute*), 35
- termination model, 66
- ternary
  - operator, 107
- test
  - identity, 106
  - membership, 106
- text encoding, 159
- text file, 159
- throw() (*coroutine のメソッド*), 59
- throw() (*generator のメソッド*), 92
- token, 7
- trace
  - stack, 34
- traceback
  - オブジェクト, 34, 118, 129
- trailing
  - comma, 108
- triple-quoted string, 159
- triple-quoted string, 14
- True, 25
- try
  - 文, 35, 128
- tuple
  - empty, 26, 87
  - singleton, 26
  - オブジェクト, 26, 96, 108
- type, 24, 159
  - data, 24
  - hierarchy, 24
  - immutable data, 86
  - 組み込み関数, 23, 47
- type alias, 159
- type hint, 160
- type of an object, 23
- TypeError
  - 例外, 100
- types, internal, 33

## U

- u'
  - string literal, 13
- u"
  - string literal, 13
- unary
  - arithmetic operation, 100
  - bitwise operation, 100
- unbinding
  - name, 117
- UnboundLocalError, 64
- Unicode, 26
- Unicode Consortium, 14
- universal newlines, 160
- UNIX, 139
- unpacking

- dictionary, 89
- in function calls, 98
- iterable, 108
- unreachable object, 23
- unrecognized escape sequence, 15
- user-defined
  - function, 28
  - function call, 99
  - method, 29
- user-defined function
  - オブジェクト, 28, 99, 131
- user-defined method
  - オブジェクト, 29

## V

- value
  - default parameter, 132
- value of an object, 23
- ValueError
  - 例外, 101
- values
  - writing, 112
- variable
  - free, 63
- variable annotation, 160
- virtual environment, 160
- virtual machine, 161
- 属性, 147
- 引数 (*argument*), 145

## W

### 文

- assert, 116
- async def, 135
- async for, 135
- async with, 136
- break, 120, 126, 127, 129
- class, 133
- continue, 120, 126, 127, 129
- def, 131
- del, 37, 117
- for, 120, 127
- global, 117, 124
- if, 126
- import, 31, 120
- nonlocal, 124
- pass, 116
- raise, 118
- return, 117, 129
- try, 35, 128
- while, 120, 126
- with, 56, 130
- yield, 118
- while
  - 文, 120, 126
- Windows, 139
- with
  - 文, 56, 130

### 演算子

- % (*percent*), 101
- & (*ampersand*), 102
- \* (*asterisk*), 100
- \*\*, 99
- / (*slash*), 101
- //, 101
- < (*less*), 102
- <<, 101
- <=, 102
- !=, 102
- ==, 102
- > (*greater*), 102
- >=, 102

- >>, 101
- @ (*at*), 100
- ~ (*caret*), 102
- | (*vertical bar*), 102
- ~ (*tilde*), 100
- and, 107
- in, 106
- is, 106
- is not, 106
- not, 107
- not in, 106
- or, 107
- writing
  - values, 112

## X

- xor
  - bitwise, 102

## Y

- yield
  - examples, 92
  - expression, 90
  - キーワード, 90
  - 文, 118

## Z

- Zen of Python, 161
- ZeroDivisionError
  - 例外, 101