封装和解构

基本概念

```
t1 = 1, 2
print(type(t1)) # 什么类型
t2 = (1, 2)
print(type(t2))
```

Python等式右侧出现逗号分隔的多值的时候,就会将这几个值封装到元组中。这种操作称为**封装** packing。

```
x, y = (1, 2)
print(x) # 1
print(y) # 2
```

Python中等式右侧是一个容器类型,左侧是逗号分隔的多个标识符,将右侧容器中数据的一个个和左侧标识符——对应。这种操作称为解构unpacking。

从Python3开始,对解构做了很大的改进,现在用起来已经非常的方便快捷。

封装和解构是非常方便的提取数据的方法,在Python、JavaScript等语言中应用极广。

```
# 交換数据
x = 4
y = 5
t = x
x = y
y = t

# 封裝和解构,交换
x = 10
y = 11
x, y = y, x
```

简单解构

```
# 左右个数相同
a,b = 1,2
a,b = (1,2)
a,b = [1,2]
a,b = [10,20]
a,b = {10,20} # 非线性结构
a,b = {'a':10,'b':20} # 非线性结构也可以解构
[a,b] = (1,2)
[a,b] = 10,20
(a,b) = {30,40}
```

那么,左右个数不一致可以吗?

```
a, b = (10, 20, 30)
```

剩余变量解构

在Python3.0中增加了剩余变量解构 (rest)。

```
a, *rest, b = [1, 2, 3, 4, 5]
print(a, b)
print(type(rest), rest) # <class 'list'> [2, 3, 4]
```

标识符rest将尽可能收集剩余的数据组成一个列表。

```
丁人的高新界业学院
a, *rest = [1, 2, 3, 4, 5]
print(a, rest)
*rest, b = [1, 2, 3, 4, 5]
print(rest, b)
*rest = [1, 2, 3, 4, 5]
print(rest) # 内容是什么?
a, *r1, *r2, b = [1, 2, 3, 4, 5] # ?
```

```
a, *_{-}, b = [1, 2, 3, 4, 5]
print(_) # 在IPython中实验,_是最后一个输出值,这里将把它覆盖
\_, *b, \_ = [1, 2, 3]
print(_) # 第一个_是什么
print(b) # 是什么
print(_) # 第二个_是什么
```

_是合法的标识符,这里它没有什么可读性,它在这里的作用就是表示不关心这个变量的值,我不想 要。有人把它称作 丢弃(Throwaway)变量。

练习:

- 从nums = [1, (2, 3, 4), 5]中, 提取其中4出来
- 从list(range(10))中,提取第二个、第四个、倒数第二个元素

集合Set

集合,简称集。由任意个元素构成的集体。高级语言都实现了这个非常重要的数据结构类型。

Python中,它是**可变的、无序的、不重复**的元素的集合。

初始化

- set() -> new empty set object
- set(iterable) -> new set object

```
s1 = set()
s2 = set(range(5))
s3 = set([1, 2, 3])
s4 = set('abcdabcd')

s5 = {} # 这是什么?
s6 = {1, 2, 3}
s7 = {1, (1,)}
s8 = {1, (1,), [1]} # ?
```

元素性质

- 去重:在集合中,所有元素必须相异
- 无序:因为无序,所以不可索引
- 可哈希: Python集合中的元素必须可以hash,即元素都可以使用内建函数hash
 - 目前学过不可hash的类型有: list、set、bytearray
- 可迭代: set中虽然元素不一样,但元素都可以迭代出来

增加

- add(elem)
 - 。 增加一个元素到set中
 - 。 如果元素存在, 什么都不做
- update(*others)
 - o 合并其他元素到set集合中来
 - o 参数others必须是可迭代对象
 - 。 就地修改

```
s = set()
s.add(1)
s.update((1,2,3), [2,3,4])
```

删除

- remove(elem)
 - o 从set中移除一个元素
 - 。 元素不存在, 抛出KeyError异常。为什么是KeyError?
- discard(elem)
 - o 从set中移除一个元素
 - 。 元素不存在, 什么都不做

- pop() -> item
 - 。 移除并返回任意的元素。为什么是任意元素?
 - o 空集返回KeyError异常
- clear()
 - 。 移除所有元素

```
s = set(range(10))
s.remove(0)
#s.remove(11) # KeyError为什么
s.discard(11)
s.pop()
s.clear()
```

修改

集合类型没有修改。因为元素唯一。如果元素能够加入到集合中,说明它和别的元素不一样。 所谓修改,其实就是把当前元素改成一个完全不同的元素,就是删除加入新元素。

索引

非线性结构,不可索引。

遍历

只要是容器,都可以遍历元素。但是效率都是O(n)

成员运算符in

```
工人的海斯思业学院
print(10 in [1, 2, 3])
print(10 in {1, 2, 3})
```

上面2句代码,分别在列表和集合中搜索元素。如果列表和集合的元素都有100万个,谁的效率高?

IPython魔术方法

IPython内置的特殊方法,使用%百分号开头的

- % 开头是line magic
- %% 开头是 cell magic, notebook的cell

```
%timeit statement
-n 一个循环loop执行语句多少次
-r 循环执行多少次loop, 取最好的结果
%%timeit setup_code
 * code.....
```

```
# 下面写一行,列表每次都要创建,这样写不好
%timeit (-1 in list(range(100)))
# 下面写在一个cell中,写在setup中,列表创建一次
%%timeit l=list(range(1000000))
-1 in 1
```

set和线性结构比较

```
%%timeit lst1=list(range(100))
a = -1 in 1st1
1.22 \mus \pm 4.67 ns per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 1000000 loops each)
%%timeit 1st1=list(range(1000000))
a = -1 in 1st1
12 ms \pm 116 \mus per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 100 loops each)
%%timeit set1=set(range(100))
a = -1 in set1
32 ns \pm 0.141 ns per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10000000 loops each)
%%timeit set1=set(range(1000000))
a = -1 in set1
32.3 ns \pm 0.0916 ns per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 10000000 loops each)
```

结果说明,集合性能很好。为什么?

- 线性数据结构,搜索元素的时间复杂度是O(n),即随着数据规模增加耗时增大
- set、dict使用hash表实现,内部使用hash值作为key,时间复杂度为O(1),查询时间和数据规模 工人的商新展业 无关,不会随着数据规模增大而搜索性能下降。

可哈希

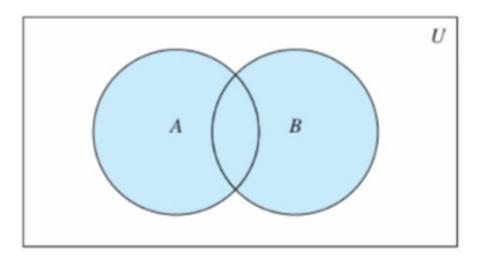
- 数值型int、float、complex
- 布尔型True、False
- 字符串string、bytes
- tuple
- None
- 以上都是不可变类型, 称为可哈希类型, hashable

set元素必须是可hash的。

集合概念

- 全集
 - 所有元素的集合。例如实数集,所有实数组成的集合就是全集
- 子集subset和超集superset
 - 。 一个集合A所有元素都在另一个集合B内, A是B的子集, B是A的超集
- 真子集和真超集
 - A是B的子集,且A不等于B,A就是B的真子集,B是A的真超集
- 并集: 多个集合合并的结果
- 交集:多个集合的公共部分
- 差集:集合中除去和其他集合公共部分

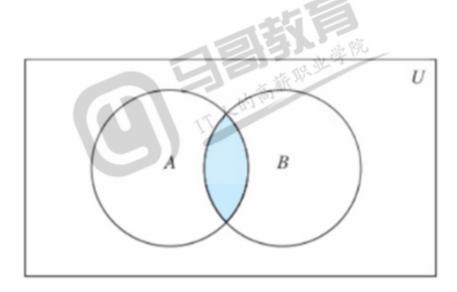
并集



将两个集合A和B的所有的元素合并到一起,组成的集合称作集合A与集合B的并集

- union(*others) 返回和多个集合合并后的新的集合
- | 运算符重载,等同union
- update(*others) 和多个集合合并,就地修改
- |= 等同update

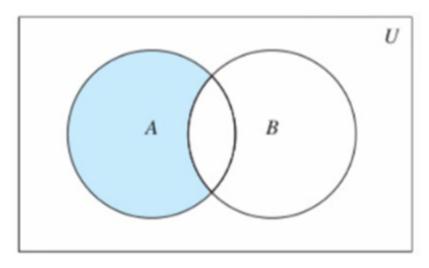
交集



集合A和B,由所有属于A且属于B的元素组成的集合

- [intersection(*others)] 返回和多个集合的交集
- & 等同intersection
- [intersection_update(*others)] 获取和多个集合的交集,并就地修改
- &= 等同intersection_update

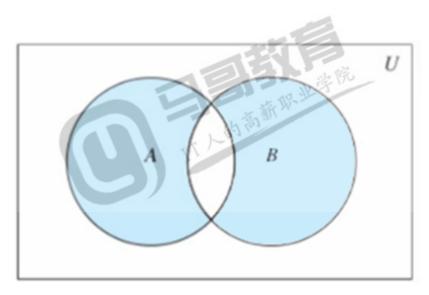
差集



集合A和B,由所有属于A且不属于B的元素组成的集合

- difference(*others) 返回和多个集合的差集
- - 等同difference
- difference_update(*others) 获取和多个集合的差集并就地修改
- = 等同difference_update

对称差集



集合A和B,由所有不属于A和B的交集元素组成的集合,记作(A-B)∪(B-A)

- symmetric_differece(other) 返回和另一个集合的对称差集
- ▲ 等同symmetric_differece
- symmetric_differece_update(other) 获取和另一个集合的对称差集并就地修改

其它集合运算

- issubset(other)、<= 判断当前集合是否是另一个集合的子集
- set1 < set2 判断set1是否是set2的真子集
- issuperset(other)、>= 判断当前集合是否是other的超集
- set1 > set2 判断set1是否是set2的真超集
- [isdisjoint(other)] 当前集合和另一个集合没有交集,没有交集,返回True

练习:

• 一个总任务列表,存储所有任务。一个已完成的任务列表。找出为未完成的任务

```
业务中,任务ID一般不可以重复
所有任务ID放到一个set中,假设为ALL
所有已完成的任务ID放到一个set中,假设为COMPLETED,它是ALL的子集
ALL - COMPLETED => UNCOMPLETED
```

集合运算,用好了妙用无穷。

字典Dict

Dict即Dictionary, 也称为mapping。

Python中,字典由任意个元素构成的集合,每一个元素称为Item,也称为Entry。这个Item是由(key, value)组成的二元组。

字典是**可变的、无序的、key不重复**的key-value**键值对**集合。

初始化

- dict(**kwargs) 使用name=value对初始化一个字典
- dict(iterable, **kwarg) 使用可迭代对象和name=value对构造字典,不过可迭代对象的元素 必须是一个二元结构**
- dict(mapping, **kwarg) 使用一个字典构建另一个字典

字典的初始化方法都非常常用,都需要会用

```
人的海斯根州学院
d1 = \{\}
d2 = dict()
d3 = dict(a=100, b=200)
d4 = dict(d3) # 构造另外一个字典
d5 = dict(d4, a=300, c=400)
d6 = dict([('a', 100), ['b', 200], (1, 'abc')], b=300, c=400)
```

```
# 类方法dict.fromkeys(iterable, value)
d = dict.fromkeys(range(5))
d = dict.fromkeys(range(5), 0)
```

元素访问

- d[key]
 - o 返回key对应的值value
 - key不存在抛出KeyError异常
- get(key[, default])
 - o 返回key对应的值value
 - 。 key不存在返回缺省值,如果没有设置缺省值就返回None
- setdefault(key[, default])
 - o 返回key对应的值value
 - o key不存在,添加kv对, value设置为default,并返回default,如果default没有设置,缺省 为None

新增和修改

- d[key] = value
 - o 将key对应的值修改为value
 - o key不存在添加新的kv对
- update([other]) -> None
 - 。 使用另一个字典的kv对更新本字典
 - o key不存在,就添加
 - o key存在,覆盖已经存在的key对应的值
 - 。 就地修改

```
d = \{\}
d['a'] = 1
d.update(red=1)
d.update(['red', 2])
d.update({'red':3})
```

删除

- pop(key[, default])
 - 。 key存在,移除它,并返回它的value
 - o key不存在,返回给定的default
 - o default未设置, key不存在则抛出KeyError异常 丁人的高薪职业学院
- popitem()
 - 。 移除并返回一个任意的键值对
 - 字典为empty, 抛出KeyError异常
- clear()
 - 。 清空字典

遍历

1、遍历Key

```
for k in d:
    print(k)
for k in d.keys():
    print(k)
```

2、遍历Value

```
for v in d.values():
    print(v)
for k in d.keys():
    print(d[k])
    print(d.get(k))
```

3、遍历Item

```
for item in d.items():
    print(item)
    print(item[0], item[1])

for k,v in d.items():
    print(k, v)

for k,_ in d.items():
    print(k)

for _,v in d.items():
    print(v)
```

Python3中, keys、values、items方法返回一个类似一个生成器的可迭代对象

- Dictionary view对象,可以使用len()、iter()、in操作
- 字典的entry的动态的视图,字典变化,视图将反映出这些变化
- keys返回一个类set对象,也就是可以看做一个set集合。如果values都可以hash,那么items也可以看做是类set对象

Python2中,上面的方法会返回一个新的列表,立即占据新的内存空间。所以Python2建议使用iterkeys、itervalues、iteritems版本,返回一个迭代器,而不是返回一个copy

遍历与删除

```
# 错误的做法
d = dict(a=1, b=2, c=3)
for k,v in d.items():
    print(d.pop(k))
```

在使用keys、values、items方法遍历的时候,不可以改变字典的size

```
while len(d):
    print(d.popitem())

while d:
    print(d.popitem())
```

上面的while循环虽然可以移除字典元素,但是很少使用,不如直接clear。

```
# for 循环正确删除
d = dict(a=1, b=2, c=3)
keys = []
for k,v in d.items():
    keys.append(k)

for k in keys:
    d.pop(k)
```

key

字典的key和set的元素要求一致

- set的元素可以就是看做key, set可以看做dict的简化版
- hashable 可哈希才可以作为key,可以使用hash()测试

• 使用key访问,就如同列表使用index访问一样,时间复杂度都是O(1),这也是最好的访问元素的 方式

```
d = {
    1 : 0,
    2.0 : 3,
    "abc" : None,
    ('hello', 'world', 'python') : "string",
    b'abc' : '135'
}
```

有序性

字典元素是按照key的hash值无序存储的。

但是,有时候我们却需要一个有序的元素顺序,Python 3.6之前,使用OrderedDict类可以做到,3.6开始dict自身支持。到底Python对一个无序数据结构记录了什么顺序?

```
# 3.5如下
C:\Python\Python353>python
Python 3.5.3 (v3.5.3:1880cb95a742, Jan 16 2017, 16:02:32) [MSC v.1900 64 bit
(AMD64)] on win32
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> d = {'a':300, 'b':200, 'c':100, 'd':50}
                                  工人的高薪职业学院
{'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
>>> d
{'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
>>> list(d.keys())
['c', 'a', 'b', 'd']
>>> exit()
C:\Python\Python353>python
Python 3.5.3 (v3.5.3:1880cb95a742, Jan 16 2017, 16:02:32) [MSC v.1900 64 bit
(AMD64)] on win32
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> d = {'a':300, 'b':200, 'c':100, 'd':50}
>>> d
{'b': 200, 'c': 100, 'd': 50, 'a': 300}
```

Python 3.6之前,在不同的机器上,甚至同一个程序分别运行2次,都不能确定不同的key的先后顺序。

```
# 3.6+表现如下
C:\Python\python366>python
Python 3.6.6 (v3.6.6:4cf1f54eb7, Jun 27 2018, 03:37:03) [MSC v.1900 64 bit (AMD64)] on win32
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
>>> d = {'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
>>> d
{'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
>>> exit()

C:\Python\python366>python
Python 3.6.6 (v3.6.6:4cf1f54eb7, Jun 27 2018, 03:37:03) [MSC v.1900 64 bit (AMD64)] on win32
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
```

```
>>> d = {'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}

>>> d

{'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}

>>> d.keys()

dict_keys(['c', 'a', 'b', 'd'])
```

Python 3.6+,记录了字典key的录入顺序,遍历的时候,就是按照这个顺序。

如果使用 d = {'a':300, 'b':200, 'c':100, 'd':50}, 就会造成以为字典按照key排序的错觉。

目前,建议不要3.6提供的这种字典特性,还是以为字典返回的是无序的,可以在Python不同版本中考虑使用OrderedDict类来保证这种录入序。

解析式和生成器表达式

列表解析式

列表解析式List Comprehension,也叫列表推导式。

```
# 生成一个列表,元素0~9,将每一个元素加1后的平方值组成新的列表
x = []
for i in range(10):
    x.append((i+1)**2)
print(x)
```

```
# 列表解析式
print([(i+1)**2 for i in range(10)])
```

语法

- [返回值 for 元素 in 可迭代对象 if 条件]
- 使用中括号[],内部是for循环,if条件语句可选
- 返回一个新的列表

列表解析式是一种语法糖

- 编译器会优化,不会因为简写而影响效率,反而因优化提高了效率
- 减少程序员工作量,减少出错
- 简化了代码,增强了可读性

```
# 请问下面3种输出各是什么? 为什么
[(i,j) for i in range(7) if i>4 for j in range(20,25) if j>23]
[(i,j) for i in range(7) for j in range(20,25) if i>4 if j>23]
[(i,j) for i in range(7) for j in range(20,25) if i>4 and j>23]
```

生成器表达式

语法

- (返回值 for 元素 in 可迭代对象 if 条件)
- 列表解析式的中括号换成小括号就行了
- 返回一个生成器对象

和列表解析式的区别

- 生成器表达式是按需计算(或称惰性求值、延迟计算),需要的时候才计算值
- 列表解析式是立即返回值

牛成器对象

- 可迭代对象
- 迭代器

生成器表达式	列表解析式
延迟计算	立即计算
返回可迭代对象迭代器,可以迭代	返回可迭代对象列表,不是迭代器
只能迭代一次	可反复迭代

生成器表达式和列表解析式对比

- 计算方式
 - 。 生成器表达式延迟计算, 列表解析式立即计算
- 内存占用
 - 单从返回值本身来说,生成器表达式省内存,列表解析式返回新的列表
 - 生成器没有数据,内存占用极少,但是使用的时候,虽然一个个返回数据,但是合起来占用的内存也差不多
 - 。 列表解析式构造新的列表需要立即占用掉内存
- 计算速度
 - 单看计算时间看,生成器表达式耗时非常短,列表解析式耗时长
 - 。 但生成器本身并没有返回任何值, 只返回了一个生成器对象
 - 。 列表解析式构造并返回了一个新的列表

集合解析式

语法

- {返回值 for 元素 in 可迭代对象 if 条件}
- 列表解析式的中括号换成大括号{}就变成了集合解析式
- 立即返回一个集合

```
\{(x, x+1) \text{ for } x \text{ in } range(10)\}
{[x] for x in range(10)} # 可以吗?
```

字典解析式

语法

- {key:value for 元素 in 可迭代对象 if 条件}
- 列表解析式的中括号换成大括号{},元素的构造使用key:value形式
- 立即返回一个字典

```
{x:(x,x+1) \text{ for } x \text{ in range}(10)}
{x:[x,x+1] \text{ for } x \text{ in range}(10)}
\{(x,):[x,x+1] \text{ for } x \text{ in range}(10)\}
{[x]:[x,x+1] \text{ for } x \text{ in range}(10)} \#
                                              下元:
{str(x):y for x in range(3) for y in range(4)} # 输出多少个元素?
```

总结

- Python2 引入列表解析式
- Python2.4 引入生成器表达式
- Python3 引入集合、字典解析式,并迁移到了2.7

一般来说,应该多应用解析式,简短、高效。如果一个解析式非常复杂,难以读懂,要考虑拆解成for 循环。

生成器和迭代器是不同的对象,但都是可迭代对象。

如果不需要立即获得所有可迭代对象的元素,在Python 3中,推荐使用惰性求值的迭代器。

内建函数	函数签名	说明
sorted	sorted(iterable[, key][, reverse])	默认升序,对可迭代对象排序 立即返回列表

```
# 排序一定是容器内全体参与
print(sorted([1,2,3,4,5]))
print(sorted(range(10, 20), reverse=True))
print(sorted({'a':100, 'b':'abc'}))
print(sorted({'a':100, 'b':'abc'}.items()))
print(sorted({'a':'ABC', 'b':'abc'}.values(), key=str, reverse=True))
```