# 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

#### 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

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

#### 删除

- remove(elem)
  - 。 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)

- 。 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

```
1 | s = set(range(10))
2 | s.remove(0)
3 | #s.remove(11) # KeyError为什么
4 | s.discard(11)
5 | s.pop()
6 | 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

```
1 print(10 in [1, 2, 3])
2 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

```
1 %timeit statement
2 -n 一个循环loop执行语句多少次
3 -r 循环执行多少次loop, 取最好的结果
4 %%timeit setup_code
6 * code.....
```

```
1  # 下面写一行,列表每次都要创建,这样写不好
2  %timeit (-1 in list(range(100)))
3  # 下面写在一个cell中,写在setup中,列表创建一次
5  %%timeit l=list(range(1000000))
6  -1 in l
```

#### set和线性结构比较

```
%%timeit lst1=list(range(100))
a = -1 in lst1

1.22 \mus \pm 4.67 ns per loop (mean \pm std. dev. of 7 runs, 1000000 loops each)

%%timeit lst1=list(range(1000000))
a = -1 in lst1

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

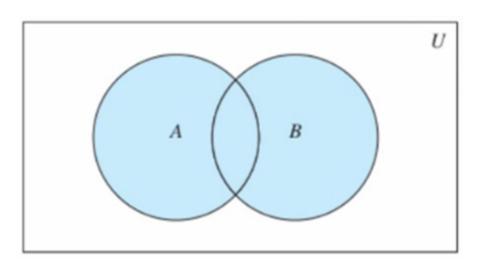
set元素必须是可hash的。

# 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

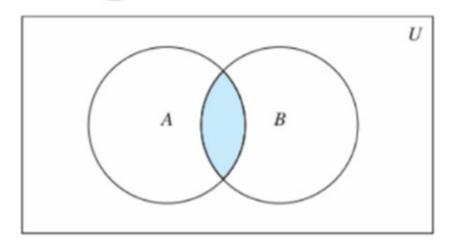
#### 并集



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

- 丁人的高新原业学院 • 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

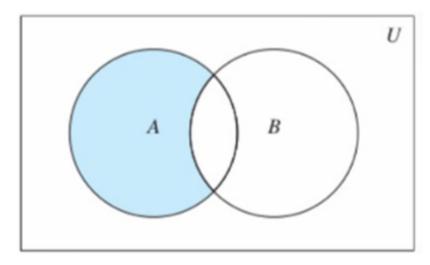
## 交集



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

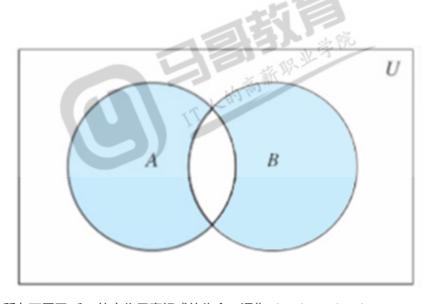
#### 差集



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
- 写 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
- 本等同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

```
1 业务中,任务ID一般不可以重复
2 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
4 | 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

```
工人的海燕思业学院
1 \mid d1 = \{\}
  d2 = dict()
d3 = dict(a=100, b=200)
4 d4 = dict(d3) # 构造另外一个字典
d5 = dict(d4, a=300, c=400)
6 d6 = dict([('a', 100), ['b', 200], (1, 'abc')], b=300, c=400)
```

```
1 # 类方法dict.fromkeys(iterable, value)
2 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
  - o 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
  - o 使用另一个字典的kv对更新本字典
  - o key不存在,就添加
  - 。 key存在,覆盖已经存在的key对应的值
  - 。 就地修改

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

# 删除

- pop(key[, default])
  - o key存在,移除它,并返回它的value
  - o key不存在,返回给定的default
  - 丁人的高新职业学院 o default未设置, key不存在则抛出KeyError异常
- 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:
2
       print(k)
3
  for k in d.keys():
4
5
       print(k)
```

2、遍历Value

```
for v in d.values():
1
2
       print(v)
3
  for k in d.keys():
4
5
       print(d[k])
6
       print(d.get(k))
```

3、遍历Item

```
for item in d.items():
1
2
        print(item)
 3
        print(item[0], item[1])
4
   for k,v in d.items():
 5
6
       print(k, v)
7
  for k,_ in d.items():
8
9
       print(k)
10
11 | for _,v in d.items():
12
        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

```
1 # 错误的做法
2 d = dict(a=1, b=2, c=3)
3 for k,v in d.items():
4 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。

#### 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

```
1  d = {
2     1 : 0,
3     2.0 : 3,
4     "abc" : None,
5     ('hello', 'world', 'python') : "string",
6     b'abc' : '135'
7  }
```

#### 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?

```
1 # 3.5如下
 2 C:\Python\Python353>python
 3 Python 3.5.3 (v3.5.3:1880cb95a742, Jan 16 2017, 16:02:32) [MSC v.1900 64 bit
    (AMD64)] on win32
4 Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
5 >>> d = {'a':300, 'b':200, 'c':100, 'd':50}
6 >>> d
7
    {'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
    {'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
9
10 >>> list(d.keys())
11 ['c', 'a', 'b', 'd']
12 >>> exit()
13
    C:\Python\Python353>python
14
15
   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.
16
17 | >>> d = {'a':300, 'b':200, 'c':100, 'd':50}
18
   >>> d
19 {'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。

```
1 # 3.6+表现如下
2 C:\Python\python366>python
3 Python 3.6.6 (v3.6.6:4cf1f54eb7, Jun 27 2018, 03:37:03) [MSC v.1900 64 bit (AMD64)] on win32
4 Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
5 >>> d = {'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
>>> d
{'c': 100, 'a': 300, 'b': 200, 'd': 50}
```

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。

