

语法

位运算符：&按位与；|按位或；^按位异或

```
bin(x), oct(x), hex(x)
```

```
#一键换词
raw = input().lower()
old, new = input().lower().split()
text = re.sub(r"(?<=\b)"+old+r"(?=\b)", new, raw)
print(" ".join(s.capitalize() for s in text.split(" ")))
```

方法	描述
string.capitalize()	把字符串的第一个字符大写
string.upper()	转换 string 中的小写字母为大写
str.rjust(500, "0")	左面用0补齐500位

datetime模块

```
import datetime
```

datetime模块包含：date类；time类；datetime类；timedelta类

date类

```
a = date(year, month, day)    #定义一个日期对象
a > b; a == b                #运算符重载
a - b                        #获取两日期相差的时间，timedelta对象
```

classmethod date.fromisoformat(date_string)

返回一个对应于以任何有效的 ISO 8601 格式给出的 date_string 的 [date](#)：

```
>>> date.fromisoformat('2019-12-04')
datetime.date(2019, 12, 4)
>>> date.fromisoformat('20191204')
datetime.date(2019, 12, 4)
```

datetime类

classmethod datetime.strptime(date_string, format)

返回一个对应于 date_string，根据 format 进行解析得到的 [datetime](#) 对象。

```
>>>datetime.strptime('2015-04-07 04:30:03.628556', "%Y-%m-%d %H:%M:%S.%f")
datetime.datetime(2015, 4, 7, 4, 30, 3, 628556)
```

支持 `a + timedelta` `a - b` `a > b` 等

timedelta类

```
a = timedelta(days, seconds, microseconds, milliseconds, minutes, hours, weeks)
a.days; a.seconds      #获取天数和秒数 (<1天), 毫秒数 (<1秒) 等
```

functools模块

```
import functools
```

`functools.cmp_to_key(func)`

将(旧式的)比较函数转换为新式的键函数。比较函数是任何接受两个参数，对它们进行比较，并在**结果为小于时返回一个负数，相等时返回零，大于时返回一个正数**的可调用对象。

`functools.partial(func, /, args*, *keywords*)`

它基于一个函数创建一个可调用对象，把原函数的某些参数固定，调用时只需要传递未固定的参数即可。

`functools.reduce(function, iterable[, initializer])`

将两个参数的 *function* 从左至右积累地应用到 *iterable* 的条目，以便将该可迭代对象缩减为单一的值。例如，`reduce(lambda x, y: x+y, [1, 2, 3, 4, 5])` 是计算 `((((1+2)+3)+4)+5)` 的值。

itertools模块

无穷迭代器：

迭代器	实参	结果	示例
count()	start, [step]	start, start+step, start+2*step, ...	<code>count(10) --> 10 11 12 13 14</code> ...
cycle()	p	p0, p1, ... plast, p0, p1, ...	<code>cycle('ABCD') --> A B C D A B</code> C D ...
repeat()	elem [,n]	elem, elem, elem, ... 重复无限 次或n次	<code>repeat(10, 3) --> 10 10 10</code>

根据最短输入序列长度停止的迭代器：

迭代器	实参	结果	示例
accumulate()	p [,func]	p0, p0+p1, p0+p1+p2, ...	<code>accumulate([1,2,3,4,5]) --> 1 3</code> 6 10 15

迭代器	实参	结果	示例
<code>chain()</code>	p, q, ...	p0, p1, ... plast, q0, q1, ...	<code>chain('ABC', 'DEF') --> A B C D E F</code>
<code>chain.from_iterable()</code>	iterable -- 可迭代对象	p0, p1, ... plast, q0, q1, ...	<code>chain.from_iterable(['ABC', 'DEF']) --> A B C D E F</code>
<code>islice()</code>	seq, [start,] stop [, step]	seq[start:stop:step] 中的元素	<code>islice('ABCDEFG', 2, None) --> C D E F G</code>
<code>pairwise()</code>	iterable -- 可迭代对象	(p[0], p[1]), (p[1], p[2])	<code>pairwise('ABCDEFG') --> AB BC CD DE EF FG</code>

排列组合迭代器：

迭代器	实参	结果
<code>product()</code>	p, q, ... [repeat=1]	笛卡尔积，相当于嵌套的for循环
<code>permutations()</code>	p[, r]	长度r元组，所有可能的排列，无重复元素
<code>combinations()</code>	p, r	长度r元组，有序，无重复元素
<code>combinations_with_replacement()</code>	p, r	长度r元组，有序，元素可重复

例子	结果
<code>product('ABCD', repeat=2)</code>	AA AB AC AD BA BB BC BD CA CB CC CD DA DB DC DD
<code>permutations('ABCD', 2)</code>	AB AC AD BA BC BD CA CB CD DA DB DC
<code>combinations('ABCD', 2)</code>	AB AC AD BC BD CD
<code>combinations_with_replacement('ABCD', 2)</code>	AA AB AC AD BB BC BD CC CD DD

heapq模块

堆（**小顶堆**）是一棵完全二叉树，其中每个节点的值都小于等于其各个子节点的值。这个使用数组的实现，索引从 0 开始，且对所有的 k 都有 `heap[k] <= heap[2*k+1]` 和 `heap[k] <= heap[2*k+2]`。比较时不存在的元素被认为是无限大。堆最有趣的特性在于最小的元素总是在根结点：`heap[0]`。

- `heapq.heapify(x)`
将list x 转换成堆，原地， $O(n)$ 。
- `heapq.heappush(heap, item)`
将 $item$ 的值加入 $heap$ 中，保持堆的不变性。

- `heapq.heappop(heap)`

弹出并返回 `heap` 的最小的元素，保持堆的不变性。如果堆为空，抛出 `IndexError`。使用 `heap[0]`，可以只访问最小的元素而不弹出它。

- `heapq.heappushpop(heap, item)`

将 `item` 放入堆中，然后弹出并返回 `heap` 的最小元素。该组合操作比先调用 `heappush()` 再调用 `heappop()` 运行起来更有效率。

- `heapq.heapreplace(heap, item)`

弹出并返回 `heap` 中最小的一项，同时推入新的 `item`。堆的大小不变。如果堆为空则引发 `IndexError`。这个单步骤操作比 `heappop()` 加 `heappush()` 更高效，并且在使用固定大小的堆时更为适宜。pop/push 组合总是会从堆中返回一个元素并将其替换为 `item`。返回的值可能会比新加入的值大。如果不希望如此，可改用 `heappushpop()`。它的 push/pop 组合返回两个值中较小的一个，将较大的留在堆中。

- `heapq.merge(*iterables, key=None, reverse=False)`

将多个已排序的输入合并为一个已排序的输出。返回已排序的可迭代对象，不会一次性地将数据全部放入内存，并假定每个输入流都是已排序的（从小到大）。具有两个可选参数，它们都必须指定为关键字参数。

```
sorted(itertools.chain(*iterables), key=..., reverse=...)
```

- `heapq.nlargest(n, iterable, key=None)`

从 `iterable` 所定义的数据集中返回前 `n` 个最大元素组成的列表。

- `heapq.nsmallest(n, iterable, key=None)`

从 `iterable` 所定义的数据集中返回前 `n` 个最小元素组成的列表。

后两个函数在 `n` 值较小时性能最好。对于更大的值，使用 `sorted()` 函数会更有效率。此外，当 `n==1` 时，使用内置的 `min()` 和 `max()` 函数会更有效率。如果需要重复使用这些函数，请考虑将可迭代对象转为真正的堆。

实现大顶堆：Storing `(key(x), x)` instead of `x`, and then accessing `value[1]`. (This can break stability, but `heapq` doesn't promise stability anyway.)

bisect模块

本模块中的函数被设计为定位插入点。这些函数只会调用 `__lt__()` 方法并将返回一个数组的值之间的插入点。

注意：在 3.10 版之后才增加了 `key` 形参

- `bisect.bisect_left(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

在 `a` 中找到 `x` 合适的插入点以维持有序。参数 `lo` 和 `hi` 可以被用于确定需要考虑的子集。如果 `x` 已经在 `a` 里存在，那么插入点会在已存在元素之前（也就是左边）。如果 `a` 是列表（list）的话，返回值是可以被放在 `list.insert()` 的第一个参数的。

返回的插入点 `ip` 将数组 `a` 分为两个切片使得对于左侧切片 `all(elem < x for elem in a[lo : ip])` 为真值而对于右侧切片 `all(elem >= x for elem in a[ip : hi])` 为真值。（第一个不小于 `x` 的元素序号）

- `bisect.bisect_right(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

- `bisect.bisect(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

类似于 `bisect_left()`，但是返回的插入点是在 `a` 中任何现有条目 `x` 之后（即其右侧）。返回的插入点 `ip` 将数组 `a` 分为两个切片使得对于左侧切片 `all(elem <= x for elem in a[lo : ip])` 为真值而对于右侧切片 `all(elem > x for elem in a[ip : hi])` 为真值。（第一个大于`x`的元素序号）

- `bisect.insort_left(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

按照已排序顺序将 `x` 插入到 `a` 中。此函数首先会运行 `bisect_left()` 来定位一个插入点。然后，它会在 `a` 上运行 `insert()` 方法。由缓慢的 $O(n)$ 插入步骤主导。

- `bisect.insort_right(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

- `bisect.insort(a, x, lo=0, hi=len(a), ***, key=None)`

类似于 `insort_left()`，但是会把 `x` 插入到 `a` 中任何现有条目 `x` 之后。此函数首先会运行 `bisect_right()` 来定位一个插入点。然后，它会在 `a` 上运行 `insert()` 方法。由缓慢的 $O(n)$ 插入步骤主导。

array模块

在数组对象创建时用单个字符的 类型码 来指定：

类型码	C 类型	Python 类型	以字节为单位的最小大小	备注
'b'	signed char	int	1	
'B'	unsigned char	int	1	
'u'	wchar_t	Unicode 字符	2	(1)
'h'	signed short	int	2	
'H'	unsigned short	int	2	
'i'	signed int	int	2	
'I'	unsigned int	int	2	
'l'	signed long	int	4	
'L'	unsigned long	int	4	
'q'	signed long long	int	8	
'Q'	unsigned long long	int	8	
'f'	float	float	4	
'd'	double	float	8	

- `class array.array(typecode[, initializer])`

一个由 `typecode` 限制类型的新数组，并通过可选的 `initializer` 进行初始化。`initializer` 必须为一个列表，或迭代元素类型合适的可迭代对象。

标准化输入/输出

```
import sys
input = sys.stdin.readline
print = sys.stdout.write

#something...

print(str(obj) + '\n')
```

f-string格式字符串

repr的用法

```
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'."
```

十进制数、浮点数的精度表示；嵌套大括号；百分数

```
>>> width = 10
>>> precision = 4
>>> value = decimal.Decimal("12.34567")
>>> f"result: {value:{width}.{precision}}" # nested fields
'result:      12.35'
>>> num = 4.123956
>>> f"{num:.2f}" #浮点数精度
'4.12'
>>> f"{num:+.2f}"
'+4.12'
>>> num = 2343552.6516843
>>> f"{num:,.3f}"
'2,343,552.652'
```

对齐

>>> greetings = "hello"		
right	f"{greetings:>10}"	' hello'
left	f"{greetings:<10}"	'hello '
left	f"{greetings:10}"	'hello '

保持空格

```
>>> foo = "bar"
>>> f"{ foo = }" # preserves whitespace
" foo = 'bar'"
>>> line = "The mill's closed"
>>> f"{line = }"
'line = "The mill\'s closed"'
>>> f"{line = :20}"
"line = The mill's closed   "
>>> f"{line = !r:20}"
'line = "The mill\'s closed" '
```

正则表达式

模式	描述
^	匹配字符串的开头
\$	匹配字符串的末尾。
.	匹配任意字符，除了换行符，当re.DOTALL标记被指定时，则可以匹配包括换行符的任意字符。
[...]	用来表示一组字符,单独列出：[amk] 匹配'a'，'m'或'k'
[^...]	不在[]中的字符：[^abc] 匹配除了a,b,c之外的字符。
re*	匹配0个或多个的表达式。
re+	匹配1个或多个的表达式。
re?	匹配0个或1个由前面的正则表达式定义的片段，非贪婪方式
re{n}	精确匹配 n 个前面表达式。例如，o{2} 不能匹配 "Bob" 中的 "o"，但是能匹配 "food" 中的两个 o。

模式	描述
<code>re{n,}</code>	匹配 n 个及以上前面表达式。例如, <code>o{2,}</code> 不能匹配"Bob"中的"o", 但能匹配"fooooood"中的所有 o。" <code>o{1,}</code> " 等价于 " <code>o+</code> "。" <code>o{0,}</code> " 则等价于 " <code>o*</code> "。
<code>re{n,m}</code>	匹配 n 到 m 次由前面的正则表达式定义的片段, 贪婪方式
<code>a b</code>	匹配a或b
<code>(re)</code>	对正则表达式分组并记住匹配的文本
<code>(?= re)</code>	前向肯定界定符。如果所含正则表达式在当前位置成功匹配时成功, 否则失败。
<code>(?! re)</code>	前向否定界定符。与肯定界定符相反; 当所含表达式不能在字符串当前位置匹配时成功
<code>(?<= re)</code>	后向肯定界定符。
<code>(?<! re)</code>	后向否定界定符。
<code>\w</code>	匹配字母数字及下划线
<code>\W</code>	匹配非字母数字及下划线
<code>\s</code>	匹配任意空白字符, 等价于 <code>[\t\n\r\f]</code> 。
<code>\S</code>	匹配任意非空字符
<code>\d</code>	匹配任意数字, 等价于 <code>[0-9]</code> 。
<code>\D</code>	匹配任意非数字
<code>\A</code>	匹配字符串开始
<code>\Z</code>	匹配字符串结束, 如果是存在换行, 只匹配到换行前的结束字符串。
<code>\z</code>	匹配字符串结束
<code>\b</code>	匹配一个单词边界, 也就是指单词和空格间的位置。例如, ' <code>er\b</code> ' 可以匹配"never" 中的 'er', 但不能匹配 "verb" 中的 'er'。
<code>\B</code>	匹配非单词边界。' <code>er\B</code> ' 能匹配 "verb" 中的 'er', 但不能匹配 "never" 中的 'er'。
<code>\n, \t, 等.</code>	匹配一个换行符。匹配一个制表符。等
<code>\1...\9</code>	匹配第 n 个分组的内容。

- `re.compile(pattern, flags=0)`

```
prog = re.compile(pattern)
result = prog.match(string)
```

等价于


```
result = re.match(pattern, string)
```

如果需要多次使用这个正则表达式的话，使用 `re.compile()` 保存这个正则对象以便复用，可以让程序更加高效。

- `re.search(pattern, string, flags=0)`

扫描整个 `string` 查找正则表达式 `pattern` 产生匹配的第一个位置，并返回相应的 `Match`。如果字符串中没有与模式匹配的位置则返回 `None`。

- `re.match(pattern, string, flags=0)`

如果 `string` 开头的零个或多个字符与正则表达式 `pattern` 匹配，则返回相应的 `Match`。如果字符串与模式不匹配则返回 `None`。

- `re.fullmatch(pattern, string, flags=0)`

如果整个 `string` 与正则表达式 `pattern` 匹配，则返回相应的 `Match`。如果字符串与模式不匹配则返回 `None`；请注意这与零长度匹配是不同的。3.4 新版功能

- `re.split(pattern, string, maxsplit=0, flags=0)`

用 `pattern` 分开 `string`。如果在 `pattern` 中捕获到括号，那么所有的组里的文字也会包含在列表里。

```
re.split(r'\W+', 'words, words, words.')
['words', 'words', 'words', '']
>>> re.split(r'(\W+)', 'words, words, words.')
['words', ',', ' ', 'words', ',', ' ', 'words', '.', '']
>>> re.split(r'\W+', 'words, words, words.', 1)
['words', 'words, words.']
>>> re.split('[a-f]+', '0a3B9', flags=re.IGNORECASE)
['0', '3', '9']
```

- `re.findall(pattern, string, flags=0)`

返回 `pattern` 在 `string` 中的所有非重叠匹配，以字符串列表或字符串元组列表的形式。

- `re.finditer(pattern, string, flags=0)`

针对正则表达式 `pattern` 在 `string` 里的所有非重叠匹配返回一个产生 `Match` 对象的 `iterator`。`string` 将被从左至右地扫描，并且匹配也将按被找到的顺序返回。空匹配也会被包括在结果中。在 3.7 版更改：非空匹配现在可以在前一个空匹配之后出现了。

- `re.sub(pattern, repl, string, count=0, flags=0)`

返回通过使用 `repl` 替换在 `string` 最左边非重叠出现的 `pattern` 而获得的字符串。可选参数 `count` 是要替换的最大次数；`count` 必须是非负整数。如果省略这个参数或设为 0，所有的匹配都会被替换。样式的空匹配仅在与前一个空匹配不相邻时才会被替换，所以 `sub('x*', '-', 'abxd')` 返回 `'-a-b--d-'`

- `re.subn(pattern, repl, string, count=0, flags=0)`

行为与 `sub()` 相同，但是返回一个元组（字符串，替换次数）。在 3.1 版更改：增加了可选标记参数。在 3.5 版更改：不匹配的组合替换为空字符串。

- `re.escape(pattern)`

转义 `pattern` 中的特殊字符。

```
>>>print(re.escape('https://www.python.org'))
https://www\.python\.org
```

Decimal模块

```
from decimal import *
>>> getcontext()
Context(prec=28, rounding=ROUND_HALF_EVEN, ...)

>>> getcontext().prec = 7          # Set a new precision
```

上下文精度和舍入仅在算术运算期间发挥作用。

```
>>> getcontext().prec = 6
>>> Decimal('3.1415926535')
Decimal('3.1415926535')
>>> Decimal('3.1415926535') + Decimal('2.7182818285')
Decimal('5.85987')
```

Decimal 数字包括特殊值如代表“非数字”的 `NaN`，正的和负的 `Infinity` 以及 `-0`：

```
>>>Decimal('NaN')
Decimal('NaN')
>>> Decimal('-Infinity')
Decimal('-Infinity')
```

- **is_finite()**

如果参数是一个有限的数，则返回为 `True`；如果参数为无穷大或 `NaN`，则返回为 `False`。

- **ln(context=None)**

返回操作数的自然对数（以 `e` 为底）。结果是使用 `ROUND_HALF_EVEN` 舍入模式正确舍入的。

- **log10(context=None)**

返回操作数的以十为底的对数。结果是使用 `ROUND_HALF_EVEN` 舍入模式正确舍入的。

舍入模式：

- **decimal.ROUND_CEILING**

舍入方向为 `Infinity`。

- **decimal.ROUND_DOWN**

舍入方向为零。

- **decimal.ROUND_FLOOR**

舍入方向为 `-Infinity`。

- **decimal.ROUND_HALF_EVEN**

舍入到最接近的数，同样接近则舍入到最接近的偶数。

- decimal.**ROUND_UP**

舍入到零的反方向。

自定义方法

- object.**init**(self, ...)

在实例 (通过 `new()`) 被创建之后, 返回调用者之前调用。其参数与传递给类构造器表达式的参数相同。一个基类如果有 `__init__()` 方法, 则其所派生的类如果也有 `__init__()` 方法, 就必须显式地调用基类方法以确保实例基类部分的正确初始化; 例如: `super().__init__([args...])`

- object.**str**(self)

通过 `str(object)` 以及内置函数 `format()` 和 `print()` 调用以生成一个对象的字符串表示。返回值必须为一个 [字符串](#) 对象。

- object.**lt**(self, other) object.**le**(self, other) object.**eq**(self, other) object.**ne**(self, other)
- object.**gt**(self, other) object.**ge**(self, other)

以上这些被称为“富比较”方法。运算符与方法名称的对应关系如下:

`x<y` 调用 `x.__lt__(y)`、`x<=y` 调用 `x.__le__(y)`、

`x==y` 调用 `x.__eq__(y)`、`x!=y` 调用 `x.__ne__(y)`、

`x>y` 调用 `x.__gt__(y)`、`x>=y` 调用 `x.__ge__(y)`。

如果指定的参数对没有相应的实现, 富比较方法可能会返回 `NotImplemented`。实际上这些方法可以返回任意值, 因此如果比较运算符是要用于布尔值判断 (例如作为 `if` 语句的条件), Python 会对返回值调用 `bool()` 以确定结果为真还是假。

当 `le`、`ge` 方法都定义了时, “<=”、“>=”分别调用 `le` 和 `ge` 方法, 当一个定义另一个未定义时, 未定义的操作执行时会调用已经定义的方法求反。**要用 sort 请定义 lt 方法**

- object.**len**(self)

调用此方法以实现内置函数 `len()`。应该返回对象的长度, 以一个 `>= 0` 的整数表示。此外, 如果一个对象未定义 `__bool__()` 方法而其 `__len__()` 方法返回值为零则它在布尔运算中将被视为具有假值。

- object.**bool**(self)

调用此方法以实现真值检测以及内置的 `bool()` 操作; 应该返回 `False` 或 `True`。当未定义此方法时, 则在定义了 `__len__()` 的情况下将调用它, 如果其结果不为零则该对象将被视为具有真值。如果一个类的 `__len__()` 或 `__bool__()` 均未定义, 则其所有实例都将被视为具有真值。

算法

欧拉筛

小于n的素数:

```

n = 10000
prime, cnt, st = [0]*n, 0, [False]*n    #st是素数打标记, primes是额外维护的素数列表
for i in range(2,n):
    if not st[i]:
        prime[cnt] = i
        cnt += 1
    for j in range(n):
        if prime[j]>=n/i: break
        st[prime[j]*i] = True
        if i%prime[j] == 0: break

```

字典树

```

from collections import defaultdict

class Trie:
    def __init__(self):
        self.child = defaultdict(Trie)
        self.exist = None    # 该结点结尾的字符串是否存在

    def insert(self, word):
        curr = self
        for char in word:
            curr = curr.child[char]
        curr.exist = word

    def search(self, string):
        curr = self
        for char in string:
            if char not in curr.child:
                return False
            curr = curr.child[char]
        return curr.exist

    def merge(self, trie2):
        for char, tr in trie2.child.items():
            self.child[char].merge(tr)
        if not self.exist:
            self.exist = trie2.exist

    def is_subseq(self, string):
        for s in string:
            if s in self.child:
                self.merge(self.child.pop(s))
            if barrel.exist:
                return barrel.exist
        return False

```

Dilworth定理

一个偏序集划分成全序链的数量，等于最长的反链的长度

反链：其中的任意两个元素都不能比较大小

懒删除堆

```
from heapq import heappush, heappop
from collections import defaultdict

class Barrel(list):
    def __init__(self):
        self.cnt = defaultdict(int)

    def update(self):
        while self and self.cnt[self[0]] == 0:
            heappop(self)

    def push(self, elem):
        if self.cnt[elem] == 0:
            heappush(self, elem)
        self.cnt[elem] += 1

    def delete(self, elem):
        self.cnt[elem] -= 1
```

下面这个更简洁，但需要注意访问堆顶之前需要先调用__bool__

```
class Barrel(list):
    def __init__(self):
        self.cnt = defaultdict(int)

    def __bool__(self):
        while len(self) and self.cnt[self[0]] == 0:
            heappop(self)
        return bool(len(self))

    def push(self, elem):
        if self.cnt[elem] == 0:
            heappush(self, elem)
        self.cnt[elem] += 1

    def delete(self, elem):
        self.cnt[elem] -= 1
```

排列

```
def next_perm(n, num):
    i = n-2
    while num[i] > num[i+1]:
        i -= 1
    j = n-1
    while num[j] < num[i]:
        j -= 1
    num[j], num[i] = num[i], num[j]
    num[i+1:] = num[i+1:][::-1]
```

单调栈

奶牛排队

```
from bisect import bisect_right

h = []
low, high = [], []
ans = 0
for i in range(int(input())):
    h.append(int(input()))
    while low and h[-1] <= h[low[-1]]:
        low.pop()
    low.append(i)
    while high and h[-1] > h[high[-1]]:
        high.pop()
    high.append(i)
    ans = max(ans, i - low[bisect_right(low, high[-2] if len(high)>1 else -1)])
print(ans+1 if ans else 0)
```

BFS

走山路

```
m, n, p = map(int, input().split())
graph = [[int(-1 if s=="#" else s) for s in input().split()] for i in range(m)]
dirc = [[0,1], [1,0], [-1,0], [0,-1]]
for o in range(p):
    sx, sy, ex, ey = map(int, input().split())
    if graph[sx][sy] < 0 or graph[ex][ey] < 0:
        print("NO")
        continue
    record = [[float("inf")]*n for i in range(m)]
    bar = [(0, sx, sy)]
    def bfs():
        while bar:
            t, x, y = heappop(bar)
            if x == ex and y == ey:
                print(t)
                return
```

```

        for i, j in dirs:
            if 0<=x+i<m and 0<=y+j<n and graph[x+i][y+j] != -1:
                dt = abs(graph[x][y]-graph[x+i][y+j])
                if record[x+i][y+j] > t+dt:
                    heappush(bar, (t+dt, x+i, y+j))
                    record[x+i][y+j] = t+dt

    print("NO")
    bfs()

```

并查集

```

class Dsu:
    def __init__(self, size):
        self.pa = list(range(size))

    def find(self, x):
        if self.pa[x] != x:
            self.pa[x] = self.find(self.pa[x])
        return self.pa[x]

    def union(self, x, y):
        self.pa[self.find(x)] = self.find(y)

```

调度场

```

import re

pre = {'(':1, '+':2, '-':2, '*':3, '/':3}
for o in range(int(input())):
    s = re.split(r"([^\d.])", input())
    ans = []
    op = []
    for token in s:
        if token == '(':
            op.append('(')
        elif token == ')':
            while (t:=op.pop()) != '(':
                ans.append(t)
        elif token and token in '+-*/*':
            while op and pre[op[-1]] >= pre[token]:
                ans.append(op.pop())
            op.append(token)
        elif token:
            ans.append(token)
    while op:
        ans.append(op.pop())
    print(*ans)

```

树的计算

n个结点的二叉树有多少种形态：卡特兰数

$$h(n) = \frac{C_{2n}^n}{n+1}$$

n层的AVL树至少有多少结点： $f(x) = f(x-1) + f(x-2) + 1$

波兰表达式

波兰表达式是一种把运算符前置的算术表达式，例如普通的表达式 $2 + 3$ 的波兰表示法为 $+ 2 3$ 。波兰表达式的优点是运算符之间不必有优先级关系，也不必用括号改变运算次序，例如 $(2 + 3) * 4$ 的波兰表示法为 $* + 2 3 4$ 。本题求解波兰表达式的值，其中运算符包括 $+ - * /$ 四个。

哈夫曼树

```
from heapq import heapify, heappop, heappush

class Node:
    def __init__(self, value, name, child = []):
        self.val = value
        self.name = name
        self.child = child

    def __lt__(self, other):
        return (self.val, self.name) < (other.val, other.name)

    def getCode(self, char, path = []):
        if char == self.name:
            return path
        else:
            for i, nd in enumerate(self.child):
                if p := nd.getCode(char, path + [str(i)]):
                    return p

q = [(lambda char, freq: Node(int(freq), char))(*input().split()) for o in
range(int(input()))]
heapify(q)
while len(q) > 1:
    a, b = heappop(q), heappop(q)
    heappush(q, Node(a.val + b.val, a.name + b.name, child=[a,b]))
while True:
    try:
        s = input()
    except EOFError:
        break
    if s.isdigit():      #解码
        ans = []
        curr = q[0]
        for code in map(int, s + '0'):
            if not curr.child:
                ans.append(curr.name)
                curr = q[0]
```



```
        curr = curr.child[code]
    print(''.join(ans))
else:    #编码
    print(''.join(code for char in s for code in q[0].getCode(char)))
```