1.完成《编程导论》习题 3.2

```
def find(iteration, key):
    ret_position = []
    for i in range(len(iteration)):
        if iteration[i] == key:
            ret_position.append(i)

    return ret_position
```

检测时,添加以下代码检测字符串:

```
iteration, key = input().split()
print(find(iteration, key))
```

添加以下代码检测列表:

```
iteration = [2, 4, 6, 'e']
key = 'f'
print(find(iteration, key))
```

Shell:

Case0:

```
thisisatest t
[0, 7, 10]

Process finished with exit code 0
```

Case1:

```
[]
Process finished with exit code 0
```

2.完成《编程导论》习题 3.3

Shell:

8

Process finished with exit code 0

其中, a, b, c 为全局变量, 仅有 d 为局部变量

3.完成《编程导论》习题3.6

Shell:

Finally, a is: 18 and b is 2

Process finished with exit code 0

其中,a,b 是整段代码的全局变量; x,y 是局部变量,但在函数 fun()中相当于 fun()的全局变量,可以被 F()访问与 修改。

4.完成《编程导论》习题 3.10

```
def total_reverse(1):
    ret = []
    for word in l[::-1]:
        temp_word = ""
        for index in range(-1, -len(word) - 1, -1):
            temp_word += word[index]
        ret.append(temp_word)
    return ret

L = ["It is", "very very", "funny", "!"]
print(total_reverse(L))
```

Shell:

```
['!', 'ynnuf', 'yrev yrev', 'si tI']

Process finished with exit code 0
```

5.完成《编程导论》习题3.16

L = ["%d * %d = %d" % (x, y, x*y) for x in range(1, 10) for y in range(1, 10) if x<=y]

Shell:

```
['1 * 1 = 1', '1 * 2 = 2', '1 * 3 = 3', '1 * 4 = 4', '1 * 5 = 5', '1 * 6 = 6', '1 * 7 = 7', '1 * 8 = 8', '1 * 9 = 9', '2 * 8 = 16', '2 * 9 = 18', '3 * 3 = 9', '3 * 4 = 8', '2 * 5 = 10', '2 * 6 = 12', '3 * 6 = 18', '3 * 7 = 21', '3 * 8 = 24', '3 * 9 = 27', '4 * 4 = 8', '2 * 6 = 16', '4 * 5 = 20', '4 * 6 = 24', '4 * 7 = 28', '4 * 8 = 32', '4 * 9 = 36', '5 * 5 = 25', '5 * 6 = 30', '5 * 7 = 35', '5 * 8 = 40', '5 * 9 = 45', '6 * 6 = 36', '6 * 7 = 42', '6 * 8 = 48', '6 * 9 = 54', '7 * 7 = 49', '7 * 8 = 56', '7 * 9 = 63', '8 * 8 = 64', '8 * 9 = 72', '9 * 9 = 81']
```

Process finished with exit code 0

6.完成《编程导论》习题3.17

```
text = "My house is full of flowers"
L = [letter[0] for letter in text.split()]
print(L)
```

Shell:

Process finished with exit code 0

7.《编程导论》3.4.2 中的第二部分: 使用三种不同方法删除列表元素的执行时间,现在我们要删除的是字符串的元素。请分析三种方法的执行时间和优劣。

首先完成一个函数 remove(s,x):删除字符串 s 中第一次出现的 x

```
def remove(s,x):
    for i in range(len(s)):
        if s[i] == x:
            return s[:i] + s[i + 1:]
        return s
```

请仿照书本的三种方法,完成 removeall((s,x)函数: 返回一个字符串是 s 剛除所有出现的 x 并做实验测试执行时间:

```
s = "1" * 1000000 + "0" * 1000
# 时间开始
a = removeall(s, "0")
# 时间结束
print(len(a)) # 不要直接打印 a, 因为 a 太长了,此外还需要打印执行时间
```

按照第一种方法:

```
def removeall_1(s, t):
    while t in s:
        s = remove(s, t)
    return s

s = "1" * 1000000 + "0" * 1000
start = time.time()
a = removeall_1(s, "0")
elapsed = time.time() - start
print(len(a))
print(elapsed)
```

Shell:

```
1000000
27.959524869918823
Process finished with exit code 0
```

按照第二种方法:

```
def removeall_2(s, t):
    i = 0
    while i < len(s):
        if s[i] == t:
            s = remove(s, t)
        else:
            i += 1
        return s

s = "1" * 1000000 + "0" * 1000
start = time.time()
a = removeall 2(s, "0")</pre>
```

```
elapsed = time.time() - start
print(len(a))
print(elapsed)
```

Shell:

```
1000000
26.921823501586914
Process finished with exit code 0
```

按照第三种方法:

```
def removeal1_3(s, t):
    s1 = ""
    for e in s:
        if e != t:
            s1 += e
    return s1

s = "1" * 1000000 + "0" * 1000
start = time.time()
a = removeal1_3(s, "0")
elapsed = time.time() - start
print(len(a))
print(elapsed)
```

Shell:

```
1000000
0.07301640510559082
Process finished with exit code 0
```

8. 电脑猜数字游戏

这个地方的解答可能不可靠!!!!!!! 因为这是一个很复杂的问题,要解决的话,

可能需要你仔细去思考下怎么做。

玩家提供一个4位长度的数字,例如5924<u>(假设数字不重复)</u>。电脑持续猜这个数字,每一次猜后会知道有几个数字位置完全相同,有几个数字位置不同但是数字出现。

这两种情况用几个 A 和几个 B 来表示。例如,一开始输入的秘密数字是 5924,你的电脑程序一遍遍猜这个秘密。每一次都会计算电脑猜的数字和真正的秘密相似度有多少相似(返回几个 A 几个 B).请写个 Python 程序能比较少次数 猜出正确的数字。

如下是示例程序输出的例子,电脑第一次猜9802,这个与5924,没有任何数字位置相同,所以是0A,有2个数字(9,2) 出现但是位置不对,所以是2B,结果就是0A2B.然后电脑想了想,程序猜了第二个数8956,返回1A0B(9是位置对,5是数字存在但位置不对。然后程序再猜8064,返回1A0B,如此,猜到第5次,就抓到正确的秘密:

Now enter your secret number, and the computer will try to guess it: 5924

Guess 1 times: 9802. Ansser: 0 A, 2 B
Guess 2 times: 8956, Ansser: 1 A, 1 B
Guess 3 times: 8064, Ansser: 1 A, 0 B
Guess 4 times: 8125, Ansser: 1 A, 1 B
Guess 5 times: 5924. Ansser: 4 A, 0 B

a.请尝试分析对于4位长度的数字,至多(最坏情况)需要猜多少次才能得到正确答案?对于任意 n 位长度的数字呢?

b.把这题改变一点,假设数字可以重复,计算 AB 时,先算有几 A,剩下的数再看有几 B.例如秘密是 4454,电脑猜 544 5 而言,第二个 04 给了个 A,然后 5*45 和 4"54 比较,其中有 2 个(5,4)出现,所以是 2B.由于秘密只有一个 5,注意不要重复计算 5.

a

在最好的情况下,至多只需要猜7次就可以得到正确答案。

根据已有的计算数据(http://slovesnov.users.sourceforge.net/index.php?bullscows),在最优解的情况下,决策树分布为:

| algorithm - crushBullsCows nodes - 5269 turns from recent moves - 95.7% | | | | | | | | | | | | | | | | |
|---|---|---------------------|------|------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-----|-------|-------|-------|-----|--------|
| | | first turn response | | | | | | | | | | | | | | total |
| | | 0.0 | 0.1 | 0.2 | 0.3 | 0.4 | 1.0 | 1.1 | 1.2 | 1.3 | 2.0 | 2.1 | 2.2 | 3.0 | 4.0 | total |
| l a | 1 | | | | | | | | | | | | | | 1 | 1 |
| | 2 | 1 | | | | | 1 | 1 | | | | | | | | 3 |
| | 3 | 2 | 4 | 3 | 4 | 3 | 4 | 7 | 3 | 2 | 4 | 1 | 2 | | | 39 |
| у | 4 | 65 | 75 | 57 | 63 | 6 | 81 | 77 | 62 | 5 | 50 | 43 | 4 | 22 | | 610 |
| е | 5 | 208 | 532 | 511 | 177 | | 306 | 422 | 143 | 1 | 122 | 28 | | 2 | | 2452 |
| r | 6 | 84 | 783 | 685 | 20 | | 88 | 213 | 8 | | 4 | | | | | 1885 |
| | 7 | | 46 | 4 | | | | | | | | | | | | 50 |
| total numbers | | 360 | 1440 | 1260 | 264 | 9 | 480 | 720 | 216 | 8 | 180 | 72 | 6 | 24 | 1 | 5040 |
| total turns | | 1812 | 7992 | 6930 | 1269 | 33 | 2396 | 3719 | 1020 | 31 | 846 | 315 | 22 | 98 | 1 | 26 484 |
| average | | 5.033 | 5.55 | 5.5 | 4.807 | 3.667 | 4.992 | 5.165 | 4.722 | 3.875 | 4.7 | 4.375 | 3.667 | 4.083 | 1 | 5.255 |

因此可以得知最好情况是7次。

也同时可以得知,书上的那个代码并不是最好的代码,中间某些地方,对于 n 大一点的时候,可能存在可以优化的部分。

对于 n 的情况,由于每一层决策需要极大量的计算,我们只能在数学层面上估计一个平均数值,然后,根据统计学上的泊松分布去推测。

首先,我们可以知道,因为没有重复的数字,所以一定可以得出 n≤10。

我们首先假设对于一个n位数,得到的回复种类有r种,不重复的数字组合有k个,那么我们首先可以有:

$$k = \frac{10!}{(10 - n)!}$$

然后,对于每一层决策树,可以粗略估计每层可以解决 $(r-1)^{n-1}$ 种情况。

同时,还要考虑最坏情况下验证的数字个数经可能的少(即每次最坏仅仅验证一个数字)

另外, 能够推理的, 也就直接去推理了, 而不是去估计

当 d=1 时,r=2,k=10 每层分别解决 1 种情况,因此最差情况下要猜 10 次。

当 d=2 时,r=5,k=90 每层分别解决 1 种,4 种,16 种,64 种,最后还剩下 6 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数 $(1\times1+4\times2+16\times3+64\times4+5\times5)\div90=3.76$ 次,经过泊松分布的拟合(这个模型来自于 n=4 时比较完备的数据),取概率<0.1 的最近整数,下同),推算出极端情况下可能需要猜测 6 次才能猜中。然而,由于每次最坏情况仅能验证一个数字(在验证过程中另一个一定要么是位置正确,要么是数正确),完成数字验证就需要 8 次,最后猜对应该是 9 次。因此最坏应当取两者最大值,也就是 9 次。

当 d=3 时,r=9,k=720 每层分别解决 1 种,8 种,64 种,512 种,最后还剩下 135 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数 $(1\times1+8\times2+64\times3+512\times4+135\times5)\div720=4.07$ 次,经过泊松分布的拟合,推算出极端情况下需要猜测 7 次才能猜中。然后,由于每次最坏情况仅仅能够验证一个数字,完成数字验证就需要 7 次,最后猜对最好就是 8 次。因此最坏应当取两者最大,也就是 8 次。

当 *d ≥4* 时,就不应当从数字验证方面去看,因为每次数字验证并不能保证对于许多位置正确的数都可以验证 其位置是否正确。

当 d=5 时,r=20,k=30240 每层分别解决 1 种,19 种,361 种,6859 种,最后还剩下 23000 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数 $(1\times1+19\times2+361\times3+6859\times4+23000\times5)\div30240=4.75$ 次,经过泊松分布的拟合,推算出极端情况下需要猜测 7 次才能猜中。

当 d=6 时,r=25,k=151200 每层分别解决 1 种,24 种,576 种,13824 种,最后还剩下 136775 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数($1\times1+24\times2+576\times3+13824\times4+136775\times5$)÷ 151200 = 4.9次,经过泊松分布的拟合,推算出极端情况下需要猜测 8 次才能猜中。

当 d=7 时,r=26,k=604800 每层分别解决 1 种,25 种,625 种,15625 种,390625 种,最后还剩下 136775 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数 $(1\times1+24\times2+576\times3+13824\times4+390625\times5+136775\times6)\div604800=4.7$ 次,经过泊松分布的拟合,<u>推算出极端情况下需要猜测 8 次才能猜中。</u>

当 d=8 时,r=24,k=1814400 每层分别解决 1 种,23 种,529 种,12167 种,279841 种,最后还剩下 1521839 种没有解决情况,因此最差情况下,可以得出平均猜测次数 $(1\times1+23\times2+529\times3+12167\times4+279841\times5+1521839\times6)\div1814400=5.83$ 次,经过泊松分布的拟合,<u>推算出极端情况下需要猜测 9 次才能猜中。</u>

对于接下来的 n, 可以考虑逻辑推理的方式。

 $\mathbf{d} = \mathbf{9}$ 时, $\mathbf{r} = \mathbf{19}$,每次最优可以排除 2 种情况,推算出极端情况下需要猜测 9 次才能猜中。

当 d=10 时,r=10,每次仅能排除 1 种排序情况,<u>推算出极端情况下需要猜测 10 次才能猜中。</u>

b.

主要是利用了字典的特性让计数

```
import random

def generateALL(length):
    L = []
    for i in range(10 ** length):
        t1 = str(i)
        len_t1 = len(t1)
        for j in range(length - len_t1):
            t1 = "0" + t1
        L.append(t1)
```

```
return (L)
def guess_number_rand(L):
   if len(L) == 1:
      return L[0]
   i = random.randint(0, len(L) - 1)
   return L[i]
def verifyAB(SL, GL):
   SL num = {}
   GL num = {}
   for number in SL:
      SL num[number] = 0
      GL num[number] = 0
   for number in SL:
      SL num[number] += 1
   if len(SL) != len(GL):
      print("ERROR in verifyAB")
      return ([])
   a = 0
   for i in range(len(GL)):
      if GL[i] in SL and GL_num[GL[i]] < SL_num[GL[i]]:</pre>
         GL num[GL[i]] += 1
   b = sum(GL_num.values())
   for i in range(len(GL)):
      if GL[i] == SL[i]:
         a += 1
         b -= 1
   return [a, b]
def prune(Legal, G, Ans):
  L = []
   for e in Legal:
      a = verifyAB(e, G)
      if a == Ans:
         L.append(e)
   return L
if name == " main ":
  print("猜数字游戏,几个A代表有几个正确,并且位置也对,几个B来表示有及格正确但是位置不对的")
   for j in range(1):
      while True:
         S = input("你想让计算机猜几个数字(eg. 5)")
         SL = input("请输入你的秘密数字(数字可以重复)。计算机将要对你的数字猜测")
```

```
if S.isdigit() and SL.isdigit():
    digit_num = int(S)
    if digit_num < 10 and len(SL) == digit_num:
        break

Legal_list = generateALL(digit_num)
print("第一次将有 %d 个可能数" % (len(Legal_list)))
Answer = [0, 0]
i = 0
while Answer[0] < digit_num:
    G1 = guess_number_rand(Legal_list)
Answer = verifyAB(SL, G1)
    Legal_list = prune(Legal_list, G1, Answer)
    i += 1
    print("第%d次猜测: %s, 答案: %dA, %dB。剩有%d个可能的数" % (i, G1, Answer[0],
Answer[1], len(Legal_list)))
```