# 22年算法考试

## 1、单选题

- 1、算法的执行时间和原操作执行次数之和(C)
  - 第二章 算法的时间复杂性 时间复杂度估算 书本P37
- A、无相关性
- B、成反比例关系
- C、成正比关系
- D、的平方成正比例关系
- 2、衡量算法优劣的标准通常为(B)
  - 第二章 算法分析的评价体系 P36
- A、算法的可读性
- B、算法的时间复杂性和空间复杂性
- C、实现算法代码量的多少
- D、算法的正确性
- 3、下列关于算法描述不正确的是(D)
- A、算法是计算机解决问题的过程
  - p5 算法机器要素和特征 算法的定义
- B、算法由操作、控制结构、数据结构三要素组成
- p5 算法的三要素 算法的3要素
- C、算法操作的对象就是数据
  - p5 数据结构
- D、关系运算是操作的一种类型

关系比较

- 4、算法描述 p12
- A、自然语言是无法描述算法
- B、源程序是表示算法最好的方式
- D、算法描述中最难用的方法是流程图
- 5、适合解决残缺棋盘问题的算法是(B)

p140

- A、蛮力法
- B、分治法
- C、动态规划法
- D、迭代法
- 6、下列关于循环和递归的比较说法正确的是(C)

p51 循环与递归

- A、凡是能用循环编写的算法,都可以用递归算法实现
- B、递归算法总是比对应的循环算法执行速度快
- C、从程序的可读性上来讲,非递归要比递归更容易理解
- D、从占用空间角度来讲,递归程序运行时占用空间更小
- 7、有关算法渐进时间复杂度数量级的说法不正确的是()
  - O(1)称为常数级。
  - O(logn)称为对数级。
  - O(n)称为线性级。
  - O(n^c)称为多项式级。
  - O(c<sup>n</sup>)称为指数级。
  - O(n!)称为阶乘级。

定义 1: 如果存在两个正常数 c 和  $n_0$ ,对于所有的  $n \ge n_0$ ,有  $|f(n)| \le c |g(n)|$ ,则记作 f(n) = O(g(n))。

定义 2: 如果存在两个正常数 c 和  $n_0$ ,对于所有的  $n \ge n_0$ ,有  $|f(n)| \ge c |g(n)|$ ,则记作  $f(n) = \Omega(g(n))$ 。

P38 问题时间复杂度的上界下界

- 9、"数塔问题"通常采用以下哪种算法求解(D)
- A、蛮力算法
- B、分治策略
- C、回溯法
- D、动态规划法
- 10、下列不属于优化算法的基本技巧的是(A)

看目录

- A、利用并行算法改进算法
- B、利用算数运算简化算法
- C、利用标志量改进算法
- D、信息数字化

## 2、判断题

11、正确性是算法的基本特征之一,即一个算法必须是正确的(对)

#### 1.1.3 算法设计及基本方法

算法设计(designing algorithm)作为用计算机解决问题的一个步骤,其任务是对各类具体问题设计出良好的算法。算法设计作为一门课程,是研究设计算法的规律和方法。

在设计算法时,应当严格考虑算法的以下质量指标。

1) 正确性(correctness)

首先,算法对于一切合法的输入数据都能得出满足要求的结果;其次对于精心选择的、 典型的、苛刻的几组输入数据,算法也能够得出满足要求的结果。

2) 可读性(readability)

算法主要是为了人的阅读与交流,其次才是让计算机执行。因此算法应该易于人的理解;另一方面,晦涩难读的算法易于隐藏较多错误而难以调试;有些算法设计者总是把自己设计的算法写的只有自己才能看懂,这样的算法反而没有太大的实用价值。

3) 稳健性(robustness)

当输入的数据非法时,算法应当恰当地做出反映或进行相应处理,而不是产生莫名其妙的输出结果。这就需要一定要充分地考虑到可能的异常情况(unexpected exceptions),并且处理出错的方法不应该是简单地中断算法的执行,而应是返回一个表示错误或错误性质的值,以便在更高的抽象层次上进行处理。

4) 高效率与低存储量需求

通常,效率指的是算法执行时间;存储量指的是算法执行过程中所需的最大存储空间。 两者都与问题的规模有关。这一点在第2章中详细介绍。

针对不同的问题算法设计方法、策略很多,学习和掌握它们是本书的主要任务,这里先介绍几个算法设计的基本模型。

12、可以在多项式的时间内解决的判定性问题属于P类问题(对)

p40 NP完全问题

- 13、算法的时间复杂度是评价算法好坏的准一标准(错)
- 14、O(N) 为多项式级(错)
- 15、"贪婪"算法可以理解为以逐步的局部最优。达到最终的全局最优

p151 贪婪算法

16、f(n) g(n)都是关于正整数的函数,若存在一个常数C,使得f(n)/g(n) = C 时,称f(n) g(n)同数量级的函数(错)

$$\lim_{n\to\infty}\frac{f(n)}{g(n)}=C$$

- 17、折半查找算法的空间复杂度为o(logn)(对)
- 18、枚举法是蛮力策略的一种表现形式(对)
- 19、循环是一种比递归更强、更好用的实现"重复操作"的机制(错)

p67 反了

20、迭代算法有时不能求出问题的精确解(对)

### 填空题

21、ANSI中规定的流程图符号中,矩形框表示【加工、处理】

P13

22、对于图G(V,E)而言,n个顶点,e条边,如果用领接表表示图,其广度优先搜索算法的时间复杂度是【o(n+e)】

23、下列算法片段的时间复杂度为【o(log(2)n)】

```
1 i = 1;
2 while(i<=n)
3     i = i*2:</pre>
```

24、

定义 1: 如果存在两个正常数 c 和  $n_0$ ,对于所有的  $n \ge n_0$ ,有  $|f(n)| \le c |g(n)|$ ,则记作 f(n) = O(g(n))。

定义 2: 如果存在两个正常数 c 和  $n_0$ ,对于所有的  $n \ge n_0$ ,有  $|f(n)| \ge c |g(n)|$ ,则记作  $f(n) = \Omega(g(n))$ 。

25、若算法的两个部分的时间复杂度为 o(f(n)) 和 o(g(n)),则总的时间复杂度为

[O(max(f(x),g(n)))]

- 26、求解百鸡百钱问题,可以使用蛮力法,可以通过优化使得枚举仅需 20\*33=660 次即可, 此算法 的时间复杂度为: 【 $o(n^2)$ 】
- 27、用递归算法计算n!的时间复杂度为【o(n)】
- 28、没有环且每两个顶点间最多只有一条边相连的图称为【简单图】

p189

29、下面片段的时间复杂度为【o(log(2)n)】

```
1 for (i = 0; i < N; i *= 2)
2   for(j = 0; j < 100; j++)
3   for(k = 0; k < 100; k++)
4   { ..... }</pre>
```

30、常见的几种分支搜索算法中有:先进先出搜索算法、【优先队列式搜索算法】、(LIFO)搜索算法和优先级搜索算法

## 主观题

- 31、狼找兔子问题:一座山周国有20个洞,顺时针编号为0,1,2,3,4。。。18,19。有一只狼从0号洞开始找,顺时针方向计数,它每找完一个洞就间隔几个再找下一洞,间隔的数依次为1,2,3,。。。。当狼找了10个洞后就累的走不动,不找了。问免子在哪些洞里时可以幸免?请编写算法求
- 3,。。。。当狼找了10个洞后就累的走不动,不找了。问免子在哪些洞里时可以幸免?请编写算法求解。

```
1 int tmp = 0, i = 0;
2 visited[20];
3 for(i; i < 10; i++){
4     tmp=(tmp + i) /20;
5     visited[tmp] = 1;
6 }
7
8 for(j = 0; j < 20; j++){</pre>
```

```
9    if(visited[j] == 0)
10         println(j)
11 }
```

32、输入n个元素的一个一维数组,如果将其从小到大排序,求原第1个元素应该在排序后数组的第几个位置?编写不用排序也能求出问题解的算法。

```
1 int find (int a[], n) {
2    cnt = 0;
3    for(i = 1; i < n; i++){
4        if(a[i] < a[0]){
5            cnt++;
6        }
7    }
8    return cnt;
9 }</pre>
```

33、一只小松鼠收集了一堆松果,它要运回树洞里,计划每次运走一半。但是它每次回来时都会发现少了2个松果(因为被另外的松鼠吃了),当它第5次回来运的时候,发现只剩下1个了,问原来有多少个松果?写一个算法进行计算。

```
1 int x = 1;
2 for(i = 0; i < 4;i++){
3          x = (x + 2) * 2;
4 }
5 println(x);</pre>
```

34、乌鲁木齐市红山公园从山脚到山顶有n级台阶,人上山时每步可以选择上一级台阶或两级台阶,编写程序计算共有多少种上山的步法。

```
1 long count(n){
2    long a[n+1];
3
4    a[0] = a[1] = 1;
5    for(i = 2; i <= n; i++){
6         a[i] = a[i-1] + a[i-2];</pre>
```

```
7 }
8
9 return a[n]
10 }
```

35、利用蒙特卡罗算法,计算函数f(x) 在[0,2]区间上的定积分这里假定f(X)是已经定义好的函数,且在区间

内的值小于1。(将n根飞镖随机投向一个长方形的靶子计算落入 $y=f(\times)$ 与x轴之间在[0,2]区间中的飞镖数目k,和总飞标数之比,即为二者的面积比。从而可以计算定积分l的近似值)

36、cos(x)=1 - x^2/2! + x^4/4! - × ^6/6! + ··· + (-1)^n x^2n/ (2n)!....... 请编写算法计算 cos(x) 的近似值,误差小于10^-6

```
1 cos(int x){
2 float num;
3
      int i = 1;
     float result = 1;
4
     float tmp = 1;
5
6
7
      do{
8
          tmp = -1 * tmp * x * x / ((2*n)*(2*n-1));
9
          result += tmp;
      }while(tmp >= 0.000001)
10
11
12
   return result;
13 }
```

37、写出下图的邻接矩阵,并编写从顶点1开始的广度优先搜索算法

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	1	0	1	0	0	0
2	0	0	1	0	1	0	0
3	0	0	0	0	0	1	0
4	0	0	1	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	1	1
6	0	0	0	1	0	0	1
7	0	0	0	0	0	0	0

```
1 int visited[8]
 2 int k = 1;
 3 bfs(k,grap[][],int n = 7){
 4
       queue Q;
 5
       Q.push(k);
       visited[k] = 1;
 6
 7
       println("visited", k);
       while(Q.isNotEmpty){
 8
 9
           tmp = Q.pop();
10
           for(i = 1; i <= 7; i++){
               if(visited[i] == 0 && grap[tmp][i] == 1){
11
12
                   visited[i] = 1;
13
                   Q.push(i);
                   println("visited", i);
14
15
               }
           }
16
       }
17
18 }
```

```
1 //深度优先搜索
2 int visited[8]
3 main(){
4    dfs(1);
5 }
6 dfs(int k){
7    visited[k] = 1;
```

38、警察局抓了a,b,c,d,e五个嫌疑犯,其中只有一人是小偷。审问中,a说: "小偷是c、d、e中的一个。",b说: "我不是小偷。",c说"小偷肯定是d。"·d说: "c在冤枉人。",e说:: "小偷是c"。现在已经知道5个人中有4个人说的是真话一个说的是假话,问到底谁是小偷。请编写一个程序帮警察找出小偷。

- 39、下面是"8皇后问题"回溯算法的算法框架,请将划线部分补全。
  - (1) 用一个一维数组X[8]存储皇后位置,若第行第列放有皇后,则X[i] = j。
- (2)分别用一维数组C[8]、L[16]、R[16]表示竖列、左斜线、右斜线是否放有棋子,有则值为1,否则值为0。

```
1 int X [8],C[8],L[16],R[16];
2 int n, i, j. k;
3
4 void main ()
5 {
      int i, n=8:
6
7
      for(i = 0; i < 8; i++){
8
          x[i] = 0;
          c[i] = 0;
9
          l[i] = 0;
10
         l[i+n] = 0;
11
         r[i+n] = 0;
12
13
      }
14
15
     try(1);
```

```
16 }
17
18 try(int i){
19
       if(i >= 8){
           cnt ++
20
21
           return;
22
       }
       for(j = 1; j < 8; j++){
23
24
           if(c[j] == 0 \&\& L[j + i] == 0 \&\& R[i - j + n] == 0){
25
               c[j] = 1;
               L[j+i] = 1;
26
               R[i - j + n] = 1;
27
               if(i < n){
28
                   try(i+1);
29
               }else{
30
31
                   output();
               }
32
33
           }
34
           c[j] = 0;
           L[j+i] = 0;
35
          R[i - j + n] = 0;
36
      }
37
38 }
```

#### 迭代算法例题 P121

- 兔子繁殖
- 求两个整数的最大公约数
- 猴子吃桃问题
- 杨辉三角
- 穿越沙漠问题
- 求方程式的根
- 牛顿迭代法
- 二分法球解方程

#### 蛮力法 P131

- 百鸡百钱
- 数字谜

#### 分治算法 P136

- 金块问题
- 残缺棋盘
- 求数列的最大子段和
- 大整数乘法
- 选择问题

## 贪婪算法 P151

- n个数去掉s个新数最少
- 数列极差问题
- 埃及分数
- 币种统计
- 取数游戏

- 求3个数的最大公倍数
- 狱吏问题

# 动态规划P162

- 数塔问题
- 资源分配问题
- n个矩阵联乘问题
- 求一个数列最大不下降子序列