判断题:

- 1. ×
- 2. √
- 3. ×
- 4. √
- 5. ×
- 6. √
- 7. √
- 8. ×
- 9. ×
- 10. √

选择题:

- 1. B
- 2. A
- 3. D
- 4. A
- 5. C
- 6. A
- 7. B
- 8. C
- 9. B
- 10. D

简述: (见书)

- 1. 在执行过程中可随机性地选择下一个计算步骤的算法称概率算法。分为数值概率算法、蒙特卡洛算法、拉斯维加斯算法和舍伍德算法。
- 2. 将序列5个5个分组,取出每组的中位数,再取出所有组中位数的中位数,以此作为pivot进行一次划分,保证每次划分的子数组长度至少为原数组的³/₄大小。
- 3. 算法指解决问题的方法或过程。满足确定性、有限性和可行性。

解答:

—,

(1): 分为999, 再分为333, 再分为111。 (简述了, 懂就行)

(2): 分为 $3^{k-1} \times 3$, 重复(1)的过程。算法略。

复杂度: $T(3^k) = T(3^{k-1}) + O(1) = kT(1) + O(1) = O(\log_3 n)$

=

(1): 设物品编号1-5, 从1开始往5选。

(1): (0,0)(5,3)

②: (0,0)(5,3)(12,4)(17,7)

③: (0,0)(5,3)(6,7)(11,10)(18,11)

(0,0)(5,3)(6,7)(7,9)(11,10)(12,12)(13,16)(18,19)

⑤: (0,0)(5,3)(6,7)(7,9)(11,10)(12,12)(13,16)(18,19)

(2): 最优解{1,3,4}, 最优值为19

三、

(1) $\{x_1, x_2, \dots x_n\}$, x_i 表示在第 i 行的皇后放在第 x_i 列处。

(2) 显约束: $x_i \in [1, n]$

隐约束: $x_i \neq x_k$ 和 $|x_k - x_i| \neq |k - i| (i \neq k)$

(3): 我没看懂这个题, 我的理解是一个满四叉树(深度为4)

四、

- (1): 一直-3, 剩4个就变成2+2。
- (2): 易证, 略。

五、

这个题我其实挺懵的,可以好好交流下,我动态规划并不好。

(1):

$$c[i,j]=min(c[i,j-x[k]]+1,c[i-1,j])$$
 ($k\in[1,i]$,且 $orall k,j-x[k]\geq 0$)
初始化: $c[0,k]=k,c[m,0]=0,k\in[0,j],m\in[0,i]$

(2): 假设矩阵为(j+1)×(n+1), 在这题中为5×9, 矩阵见下:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 0 & 1 & 1 & 2 & 2 & 3 & 3 & 4 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & 2 & 1 & 2 & 2 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & 2 & 1 & 1 & 2 & 2 & 2 \end{pmatrix}$$

(3): 见代码,下为网址和源码

paste.ubuntu: https://paste.ubuntu.com/p/DgTTjXW4qV/

```
1 #include <iostream>
 2 using namespace std;
    int c[1010][1010];
 4
    int n, m;
 5
    int x[1010];
    void solve(){
 6
 7
        for(int i = 0; i \le n; i++){
 8
            c[i][0] = 0;
 9
10
        for(int i = 0; i \le m; i++){
            c[0][i] = i;
11
12
13
        for(int i = 1; i \le n; i++){
14
            for(int j = 1; j <= m; j++){
15
                int mink = 0x3f3f3f3f;
                 for(int k = 1; k \le i; k++){
16
17
                     if(j - x[k] >= 0 \&\& mink > c[i][j-x[i]])
                         mink = c[i][j-x[k]];
18
19
                 }
20
                c[i][j] = min(mink+1, c[i-1][j]);
21
            }
22
```

```
23  }
24
25  int main(){
26     cin >> n >> m;
27     for(int i = 1; i <= n; i++) cin >> x[i];
28     solve();
29     cout << c[n][m];
30     return 0;
31  }</pre>
```