

# 搜索-DFS之搜索顺序

## 一、AcWing 1116. 马走日

### 【题目描述】

马在中国象棋以日字形规则移动。

请编写一段程序，给定 $n * m$ 大小的棋盘，以及马的初始位置 $(x, y)$ ，要求不能重复经过棋盘上的同一个点，计算马可以有多少途径遍历棋盘上的所有点。

### 【输入格式】

第一行为整数 $T$ ，表示测试数据组数。

每一组测试数据包含一行，为四个整数，分别为棋盘的大小以及初始位置坐标 $n, m, x, y$ 。

### 【输出格式】

每组测试数据包含一行，为一个整数，表示马能遍历棋盘的途径总数，若无法遍历棋盘上的所有点则输出0。

### 【数据范围】

$$1 \leq T \leq 9$$

$$1 \leq m, n \leq 9$$

$$0 \leq x \leq n - 1$$

$$0 \leq y \leq m - 1$$

### 【输入样例】

```
1 1
2 5 4 0 0
```

### 【输出样例】

```
1 32
```

### 【分析】

直接爆搜马的八个移动方向即可。

## 【代码】

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstring>
3  #include <algorithm>
4  using namespace std;
5
6  const int N = 10;
7  bool st[N][N];
8  int n, m, x, y, res;
9  int dx[8] = { -2, -1, 1, 2, 2, 1, -1, -2 };
10 int dy[8] = { 1, 2, 2, 1, -1, -2, -2, -1 };
11
12 void dfs(int x, int y, int step)
13 {
14     if (step == n * m) { res++; return; }
15     st[x][y] = true;
16     for (int i = 0; i < 8; i++)
17     {
18         int nx = x + dx[i], ny = y + dy[i];
19         if (nx >= 0 && nx < n && ny >= 0 && ny < m && !st[nx][ny])
20             dfs(nx, ny, step + 1);
21     }
22     st[x][y] = false;
23 }
24
25 int main()
26 {
27     int T;
28     cin >> T;
29     while (T--)
30     {
31         cin >> n >> m >> x >> y;
32         res = 0;
33         dfs(x, y, 1);
34         cout << res << endl;
35     }
36     return 0;
37 }
```

## 二、AcWing 1117. 单词接龙

### 【题目描述】

单词接龙是一个与我们经常玩的成语接龙相类似的游戏。

现在我们已知一组单词，且给定一个开头的字母，要求出以这个字母开头的最长的“龙”，每个单词最多被使用两次。

在两个单词相连时，其重合部分合为一部分，例如 `beast` 和 `astonish`，如果接成一条龙则变为 `beastonish`。

我们可以任意选择重合部分的长度，但其长度必须大于等于1，且严格小于两个串的长度，例如 `at` 和 `atide` 间不能相连。

### 【输入格式】

输入的第一行为一个单独的整数  $n$  表示单词数，以下  $n$  行每行有一个单词（只含有大写或小写字母，长度不超过20），输入的最后一行为一个单个字符，表示“龙”开头的字母。

你可以假定以此字母开头的“龙”一定存在。

### 【输出格式】

只需输出以此字母开头的最长的“龙”的长度。

### 【数据范围】

$$n \leq 20$$

### 【输入样例】

```
1 5
2 at
3 touch
4 cheat
5 choose
6 tact
7 a
```

### 【输出样例】

```
1 23
```

### 【提示】

连成的“龙”为 `atoucheatactactouchoose`。

### 【分析】

---

如果要使两个可以拼接的字符串拼在一起后长度最长，那么重合的部分应该最短，因此可以从长度为1的子串开始从小到大枚举前一个字符串*i*的后缀子串以及后一个字符串*j*的前缀子串，如果两个子串相等长度为*k*，则记录 $g[i][j] = k$ ，如果 $g[i][j] == 0$ ，说明两个字符串无法拼接。最后以所有首字符为题中所给的开头字符的字符串为起点，进行DFS求出可以拼接出的字符串的最大长度即可。

## 【代码】

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstring>
3  #include <algorithm>
4  #include <string>
5  using namespace std;
6
7  const int N = 25;
8  string str[N];
9  char start; //开始的首字符
10 int g[N][N]; //g[i][j]表示第i个串与第j个串相接时重合部分的最短长度,为0表示无法相接
11 int used[N]; //used[i]表示第i个串使用的次数
12 int n, res;
13
14 //当前接龙的字符串为s,上一个使用到的串为第last个串
15 void dfs(string s, int last)
16 {
17     res = max(res, (int)s.size()); //size()函数的返回值类型为size_t
18     used[last]++;
19     for (int i = 0; i < n; i++)
20         if (g[last][i] && used[i] < 2)
21             dfs(s + str[i].substr(g[last][i]), i);
22     used[last]--;
23 }
24
25 int main()
26 {
27     cin >> n;
28     for (int i = 0; i < n; i++) cin >> str[i];
29     cin >> start;
30     //初始化g数组,假设第i个串在前,第j个串在后
31     for (int i = 0; i < n; i++)
32         for (int j = 0; j < n; j++)
33         {
```

```

34         string a = str[i], b = str[j];
35         for (int k = 1; k < min(a.size(), b.size()); k++)
36             if (a.substr(a.size() - k, k) == b.substr(0, k))
37             {
38                 g[i][j] = k;
39                 break;
40             }
41     }
42     for (int i = 0; i < n; i++)
43         if (str[i][0] == start) dfs(str[i], i);
44     cout << res << endl;
45     return 0;
46 }

```

### 三、AcWing 1118. 分成互质组

#### 【题目描述】

给定  $n$  个正整数，将它们分组，使得每组中任意两个数互质。

至少要分成多少个组？

#### 【输入格式】

第一行是一个正整数  $n$ 。

第二行是  $n$  个不大于 10000 的正整数。

#### 【输出格式】

一个正整数，即最少需要的组数。

#### 【数据范围】

$1 \leq n \leq 10$

#### 【输入样例】

```

1 | 6
2 | 14 20 33 117 143 175

```

#### 【输出样例】

```

1 | 3

```

#### 【分析】

具体思路详见代码注释部分。

## 【代码】

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstring>
3  #include <algorithm>
4  using namespace std;
5
6  const int N = 10;
7  int a[N];
8  int g[N][N], st[N];
9  int n, res = N; //最多可以分成10组
10
11 int gcd(int a, int b)
12 {
13     return b ? gcd(b, a % b) : a;
14 }
15
16 //判断g中的每个元素是否都和x互质
17 bool check(int g[], int glen, int x)
18 {
19     for (int i = 0; i < glen; i++)
20         if (gcd(g[i], x) != 1) return false;
21     return true;
22 }
23
24 //当前是第几组,当前组的长度,从哪个地方开始往后搜,当前总共安排的元素数量
25 void dfs(int gcnt, int glen, int start, int sum)
26 {
27     if (gcnt >= res) return; //剪枝+防止死循环
28     if (sum == n) { res = gcnt; return; }
29     bool flag = true; //start之后是否没有任何元素可以放入当前组
30     for (int i = start; i < n; i++)
31         if (!st[i] && check(g[gcnt], glen, a[i]))
32         {
33             st[i] = true;
34             g[gcnt][glen] = a[i];
35             dfs(gcnt, glen + 1, i + 1, sum + 1);
36             st[i] = false;
37             flag = false;
38         }
```

```
39      //当所有元素都不能放进当前组或者当start=n-1了但是元素没有全部分组完毕时,要
      新开一个分组并重新从start=0开始找,并且一定要有st数组,不然会把一个元素重复分组
40      if (flag) dfs(gcnt + 1, 0, 0, sum);
41  }
42
43  int main()
44  {
45      cin >> n;
46      for (int i = 0; i < n; i++) cin >> a[i];
47      dfs(1, 0, 0, 0);
48      cout << res << endl;
49      return 0;
50  }
```