

```
1 #include<iostream>
2 #include<algorithm>
3 #include<string>
4 using namespace std;
```

简单模拟

简单模拟照着做就是了，但时刻需要注意细节。比如数学题要注意循环边界，以及运算过程中有没有可能出现除零的情况。方阵图相关的模拟要注意不要越界。

P2670 扫雷

扫雷游戏是一款十分经典的单机小游戏。在 $n \times n$ 行 $m \times m$ 列的雷区中有一些格子含有地雷（称之为地雷格），其他格子不含地雷（称之为非地雷格）。玩家翻开一个非地雷格时，该格将会出现一个数字——提示周围格子中有多少个是地雷格。游戏的目标是在不翻出任何地雷格的条件下，找出所有的非地雷格。

现在给出 n 行 m 列的雷区中的地雷分布，要求计算出每个非地雷格周围的地雷格数。

需要用到的变量

```
1 namespace a{
2     int row, col;
3     char graph[101][101];
4     int dire[][2] = {{-1, 0},{-1, 1},{-1, -1},{0,
5         // 相对于当前位置的偏移量
6         //一般处理有关方阵图的时候，都会用得到这个数组（个人习
7         惯）
8     }
```

输入部分

```
1 cin>> a::row >> a::col;
2
3 for(int i = 0; i < a::row; i++){
4     for(int j = 0; j < a::col; j++){
5         cin>>a::graph[i][j];
6     }
```

```
1 3 3
2 *??
3 ???
4 ?*?
```

一些很方便的函数

```
1 inline bool is_valid(int x, int y){
2     return x >= 0 && x < a::row && y >= 0 && y <
   a::col;
3 }
4 //判断位置是否合法
5 //直接写在if里也可以，但写成inline函数看着舒服一点
```

```
1 int count(int x, int y){
2     int res = 0;
3     for(int i = 0; i < 8; i++){
4         int a = x + a::dire[i][0], b = y +
   a::dire[i][1];
5         //令当前位置加上偏移量
6         if(is_valid(a, b)){
7             if(a::graph[a][b] == '*')res++;
8         }
9     }
10    return res;
11 }
```

最终过程

```

1  for(int i = 0; i < a::row; i++){
2      for(int j = 0; j < a::col; j++){
3          if(a::graph[i][j] == '?')a::graph[i][j] =
count(i, j) + '0';
4          cout<<a::graph[i][j];
5      }
6      cout<<endl;
7  }

```

```

1  *10
2  221
3  1*1

```

查找&排序

P1093奖学金

每个学生都有3门课的成绩:语文、数学、英语。先按总分从高到低排序，如果两个同学总分相同，再按语文成绩从高到低排序，如果两个同学总分和语文成绩都相同，那么规定学号小的同学 排在前面，这样，每个学生的排序是唯一确定的。

```

1  namespace s{
2      int n;
3      struct stu{
4          int ser;
5          int Chinese;
6          int Math;
7          int English;
8          int sum;
9
10         //定义‘小于’的比较方法，用于排序
11         bool operator<(stu& oth){
12             if(sum == oth.sum){
13                 if(Chinese == oth.Chinese){
14                     return ser > oth.ser;

```

```

15         } else return chinese <
oth.Chinese;
16         } else return sum < oth.sum;
17     }
18     }all[300+10];
19 }

```

```

1  cin>>s::n;
2  for(int i = 0,a,b,c; i < s::n; i++){
3      cin>> a >> b >> c;
4      s::all[i].ser = i + 1;
5      s::all[i].Chinese = a;
6      s::all[i].Math = b;
7      s::all[i].English = c;
8      s::all[i].sum = a + b + c;
9  }

```

```

1  6
2  90 67 80
3  87 66 91
4  78 89 91
5  88 99 77
6  67 89 64
7  78 89 98

```

```

1  sort(s::all, s::all + s::n);
2  //STL排序，也可以自己手写排序
3  for(int i = 0; i < 5; i++){
4      cout<< s::all[s::n - 1 - i].ser << ' ' <<
s::all[s::n - 1 - i].sum <<endl;
5  }

```

1	6	265
2	4	264
3	3	258
4	2	244
5	1	237

日期相关的问题

例： 给定两个年月日，输出其之间相差的天数。

比如，给定两个日期：2020-04-21，2020-05-01

输出其所差的天数：10。

```
1 namespace b{
2     int month[] = {31, 28, 31, 30, 31, 30, 31, 31,
3         //每月的天数，其中二月为平年的天数
4
5         struct date {
6             int year;
7             int mon;
8             int day;
9             bool is_leap() {
10                 return (year % 4 == 0 && year % 100 != 0)
11                 || (year % 400 == 0);
12             }
13             date(int y, int m, int d) : year(y), mon(m),
14                 day(d) {}
15
16             void operator+=(int d) {
17                 int a, b;
18                 int md = (mon == 2) ? (month[mon] +
19                     is_leap()) : month[mon];
```

```

18 //如果是2月，则判断是否是闰年，如果是闰年就加上一
   天
19     a = (day - 1 + d) / md;
20     day = (day - 1 + d) % md + 1;
21     b = (mon - 1 + a) / 12;
22     mon = (mon - 1 + a) % 12 + 1;
23     year = year + b;
24 }
25
26 bool operator!=(date& oth) {
27     return !((year == oth.year && mon ==
oth.mon && day == oth.day));
28 }
29 };
30 }

```

```

1 b::date d1(2020, 4, 21), d2(2020, 5, 1);
2 int res = 0;
3 while (d1 != d2) {
4     res++;
5     d1 += 1;
6 }
7 cout << res << endl;

```

```

1 | 11

```

图形输出

1. 根据图形的规律来进行输出

例：画个漏斗吧！ n代表漏斗最上层*的个数。

```

1 例如，当n = 11时：
2  *****
3  *****
4  *****
5  *****
6  *****
7  *****
8  *****
9  *****
10 *****
11 *****
12 *****

```

通过观察可以得到如下特征：

1. 图形上下对称，因此想办法得到上半部分就行了
2. 每层开头的空格数依次递增一个，总字符数一次递减一个

因此根据这两个特征，我们只需要计算出每层的空格数和总字符数，然后填充到数组里面就可以了。

```

1 namespace c {
2     char row[51][101];
3     int n;
4 }

```

```

1 cin >> c::n;

```

```

1 15

```

```

1 for(int i = 0; i < c::n/2; i++){
2     for(int j = 0; j < c::n - i; j++){
3         if(j < i)c::row[i][j] = ' ';
4         else c::row[i][j] = '*';
5     }
6 }

```

```

1  for(int i = 0; i < c::n/2; i++)cout<<c::row[i]
   <<endl;
2  cout<<setw(c::n / 2 + 1)<< '*' <<endl;
3  for(int i = c::n/2 - 1; i >= 0; i--)cout<<c::row[i]
   <<endl;
4  //反着输出一遍

```

```

1  *****
2   *****
3    *****
4     *****
5      *****
6       *****
7        ***
8         *
9         ***
10        *****
11       *****
12      *****
13     *****
14    *****
15   *****

```

2. 定义字符数组，通过图形规律来填充数组，最终输出

P5461赦免战俘

现在有一个 $2^n \times 2^n$ 的全部为1的方阵，我们需要将这个方阵分为四个小方阵，然后将左上角的那个方阵全部变为0，其余的三个再分为四个方阵，将左上角变为0.....

请输出经过这样的变换之后，最终的图形。

解： 需要用到递归的思想。对于一个方阵，我们先将其左上角全部变为0，然后再依次用同样的方法处理其余的三个部分。


```

1 namespace d{
2     char graph[1145][1419];
3     //初始的数组要开的足够大，要不然有可能会越界
4     int n;
5 }

```

```

1 void set_zero(int x, int y, int length) {
2     if (!(x || y))
3         for (int i = 0; i < length; i++)
4             fill(d::graph[i], d::graph[i] + length, '1');
5     //初始化
6
7     if (length == 1) return;
8     //递归边界
9
10    for (int i = x; i < length / 2 + x ; i++)
11        for (int j = y; j < length / 2 + y ; j++)
12            d::graph[i][j] = '0';
13    //左上角置零
14
15    int l = length / 2;
16    set_zero(x, y + l, l);
17    set_zero(x + l, y, l);
18    set_zero(x + l, y + l, l);
19    //递归处理其余部分
20 }

```

```

1 cin >> d::n;
2
3 int l = pow(2, d::n);
4 set_zero(0, 0, l);
5 for (int i = 0; i < l; i++) {
6     for (int j = 0; j < l; j++) cout << d::graph[i]
7     [j] << ' ';
8     cout << endl;
9 }

```

```
1 0 0 0 0 0 0 0 1
2 0 0 0 0 0 0 1 1
3 0 0 0 0 0 1 0 1
4 0 0 0 0 1 1 1 1
5 0 0 0 1 0 0 0 1
6 0 0 1 1 0 0 1 1
7 0 1 0 1 0 1 0 1
8 1 1 1 1 1 1 1 1
```

当然也可以试试递推。我们很容易就能写出当 $n = 1$ 时的情形，通过这一点来推出下一个图形的样子：下一个图形的左上角全部为0，而其余部分则复制自其之前一个图形的样子。

进制转换

n进制转十进制

```
1 #define ll long long
2 ll to_dec(ll num, int pos = 2){
3     ll res = 0;
4     ll p = 1;
5     while(num){
6         res += (num % 10) * p;
7         num /= 10;
8         p *= pos;
9     }
10    return res;
11 }
```

```

1 11 to_dec_s(string num, int pos = 2){
2     11 res = 0;
3     11 p = 1;
4     for(int i = num.length() - 1; i >= 0; i--){
5         res += (num[i] - '0') * p;
6         p *= pos;
7     }
8     return res;
9 }

```

```

1 cout<< to_dec(114514, 6) <<endl;
2 cout<< to_dec_s("114514", 6) <<endl;

```

```

1 10126
2 10126

```

十进制转n进制

```

1 11 to_oth(11 num, int pos){
2     11 res = 0;
3     11 p = 1;
4     while(num){
5         res += (num % pos) * p;
6         num /= pos;
7         p *= 10;
8     }
9     return res;
10 }

```

字符串形式的转换函数留做习题。

```

1 cout << to_oth(114, 2) <<endl;

```

```

1 1110010

```

为啥一定要用十进制

十进制也不是啥天选之子，只是因为如果将一种进制转为十进制再转为其他进制的话，转换过程中的加法就可以让编译器帮咱们实现。如果你契而不舍地手写了其他进制的加法，那自然就可以直接进行进制转换，原理是一样的。

字符串处理

常见的问题包括查找字符串位置，字符串替换，统计字符串数量，字符串格式化等等。

根本在于理解清楚题目要求，且时刻注意字符串处理的常见问题（如缓冲区残留的换行符等等）。

P1308统计单词数

给定一个单词和一行字符串，统计该单词在字符串中第一次出现的位置和单词总共出现的次数，如果没有找到则返回-1。不区分大小写。

需要干的事情:

1. 由于不区分大小写，得有个办法把一个单词全都变为小写
2. 辨别两个单词是否完全相同

```
1 namespace r {
2   char voc[100];
3   char str[1000010];
4   int res = 0, pos = -1;
5 }
```

```
1 void tolower(char* str, unsigned size) {
2     for (int i = 0; i < size; i++) {
3         if (str[i] >= 'A' && str[i] <= 'Z') str[i]
4         += 32;
5     }
6 }
```

```

1 bool is_match(char* v, char* s, unsigned size) {
2     tolower(s, size);
3     for (int i = 0; i < size; i++)
4         if (v[i] != s[i]) return 0;
5     return 1;
6 }

```

输入部分

```

1 cin.getline(r::voc, 100, '\n');
2 cin.getline(r::str, 100010, '\n');
3 unsigned lv = strlen(r::voc), ls = strlen(r::str);
4 tolower(r::voc, lv);

```

```

1 To
2 to be or not to be is a question

```

```

1 unsigned t = 0;
2 for (int i = 0; i <= ls; i++) {
3     if (i == ls || r::str[i] == ' ') {
4         //短路特性
5         if (t == lv && is_match(r::voc,
6 &r::str[i - t], lv)) {
7             r::res++;
8             if (r::pos < 0) r::pos = i - t;
9         }
10        t = 0;
11        while (r::str[i + 1] == ' ') i++; //跳过
12        空格
13    } else
14        t++;
15    if (!r::res)
16        cout << -1 << endl;
17    else
18        cout << r::res << ' ' << r::pos << endl;

```

更普遍的操作可以使用有限自动机，这部分不在此进行展开。