

C程序设计 Programming in C



1011014

主讲: 姜学锋, 计算机学院



编程实现枚举算法策略

1、枚举算法策略

- ▶1. 枚举算法策略
- ▶枚举法,又称穷举法,其基本思想是在一个有穷的问题所有可能解的集合中,按某种顺序逐一枚举各个元素,用给定的约束条件判定元素是否符合条件,若满足条件,使命题成立的候选解就是问题的解;否则,该元素就不是该问题的解。
- ▶枚举法本质上属于搜索策略(search strategy)

- ▶适用枚举法求解的问题必须满足两个条件:
- ▶ (1) 可预先确定每个解的元素个数n;
- ▶ (2)解元素S1, S2, ..., Sn的可能值为一个连续的值域。
- ▶应用枚举法的场合有: 求不定方程、排列组合、暴力算法 (brute force enumeration)

- ▶枚举算法因为要列举问题所有可能解,所以它具备以下几个特点:
- ▶ (1)得到的结果肯定是正确的;
- ▶(2)可能做了很多的无用功,浪费了宝贵的时间,效率低下。
- ▶ (3) 通常会涉及到求极值(如最大,最小,最重等)。
- ▶ (4)数据量大的话,可能会造成时间崩溃。

▶并不是所有的问题都可以使用枚举算法来求解,只有当问题 的所有可能解的个数不太多时,并在可以接受的时间内得到 问题的所有解,才可使用枚举算法。

- ▶枚举法的优点:
- ▶ (1) 由于枚举算法一般是现实生活中问题的"直译", 因此比较直观, 易于理解;
- ▶ (2) 由于枚举算法建立在考察大量状态、甚至是穷举所有 状态的基础上,所以算法的正确性比较容易证明。

- ▶枚举法的特点是算法简单,但是运算量大是它的缺点,当问题的规模变大,循环的阶数愈大,执行的速度愈慢
- ▶从全局观点使用枚举法,计算量容易过大,在局部地方使用 枚举法,其效果会十分显著。

▶求解策略

- ▶采用枚举算法求解问题的基本思路为:
- ▶ (1)确定枚举对象、枚举范围和判定条件;
- ▶ (2)逐一枚举可能的解,验证是否是问题的解。

▶求解方法和步骤

- ▶ (1) 首先确定可能解的集合;
- ▶ (2) 抽象出解包含的参数,确定每个参数的数据范围;
- ▶ (3) 对解的每个参数的数据范围采用循环语句——枚举;
- ▶ (4) 对每次枚举,根据题意给定的条件判定是否解,是否 是最优解;
- ▶ (5) 优化程序,以便缩小搜索范围,减少程序运行时间。

▶编程模式:

▶编程时可以采用"循环语句+判断语句"的枚举结构,其中循环语句用于"枚举",判断语句用于"验证条件"。

▶编程模式:

• 设Si1为解元素Si的最小值, Sik为解元素Si的最大值(1≤i≤n), 即S11≤S1≤S1k, S21≤S2≤S2k,, Si1≤Si≤Sik,, Sn1≤Sn≤Snk。

```
for S1←S11 to S1k do
for S2←S21 to S2k do
......
for Si←Si1 to Sik do
......
for Sn←Sn1 to Snk do
if 状态(S1, ..., Si, ..., Sn) 满足检验条件
输出问题的解
```

▶用枚举法求解问题时,需要按照某种方式列举候选解。为了 使枚举的结果不重复又不遗漏,要抓住对象的特征,选择适 当的标准分类,有次序、有规律地列举。

- ▶针对问题的数据类型,常用的列举方式有如下三种:
- ▶ (1) 顺序枚举,候选解范围内的各种情况很容易与自然数对应甚至就是自然数,可以按自然数的变化顺序去枚举。
- ▶ (2) 排列枚举,候选解的数据形式是一组数的排列,可以 枚举出所有候选解所在范围内的排列。
- ▶ (3) 组合枚举,当候选解的数据形式为一些元素的组合时,往往需要用组合枚举。组合是无序的。



【循环程序举例】

自幂数是指一个n位自然数,它的每位数字的n次幂之和等于它本身。当 n为3时,例如 $1^3 + 5^3 + 3^3 = 153$,153即是一个自幂数,也称为水仙花数。 求所有水仙花数。

例3.61

```
1 #include <stdio.h>
2 int main()
3 {
4    int i,a,b,c;
5    for (i=100; i<1000; i++) {
6        a=i/100; //百位
7        b=i/10%10; //+位
8        c=i%10; //各位
9        if (i==a*a*a+b*b*b+c*c*c)
10            printf("%d\n",i); //水仙花数
11    }
12    return 0;
13 }
```

二】程序设计



【例3.14】

百钱买百鸡问题:有人有一百块钱,打算买一百只鸡。公鸡一只5元,母鸡一只3元,小鸡3只1元,求应各买多少?



例题分析

显然可以用枚举法。

以三种鸡的个数为枚举对象(分别设为x、y、z),以三种鸡的总数(x+y+z)和买鸡用的钱的总数(5x+3y+z/3)为判定条件,枚举各种鸡的个数,找到问题的解。

例3.14

```
1 #include <stdio.h>
2 int main()
3 {
4    int x,y,z;
5    for (x=0; x<=20; x++) //枚举公鸡的可能数量,最多为20
6    for (y=0; y<=33; y++) //枚举母鸡的可能数量,最多为33
7    for (z=0; z<=100; z++) //枚举小鸡的可能数量,最多为100
8    if(z%3==0&&x+y+z==100&&5*x+3*y+z/3==100)//约束条件
9    printf("公鸡=%d,母鸡=%d,小鸡=%d\n",x,y,z);
10    return 0;
11 }
```

循环体执行了21x34x101=72114次。



▶在枚举算法中,枚举对象的选择是非常重要的,它直接影响着算法的时间复杂度,选择适当的枚举对象可以获得更高的效率。在枚举算法中,判定条件的确定也是重要的,如果约束条件不对或者不全面,就枚举不出正确的结果。

- ▶枚举算法是用计算机解决问题的一种特色,特点是算法的思路简单,但运算量大。
- ▶当问题的规模变大,循环嵌套的层数越多,执行速度变慢。 如果枚举范围太大,在时间上就难以承受,所以应尽可能考 虑对枚举算法优化。

▶优化策略

- ▶ (1) 减少枚举次数
- ▶ (2) 合理选择用于枚举的变量
- ▶ (3) 注意枚举的顺序
- ▶ (4) 减少判断每种情况的时间



例题分析

前述问题中,由于三种鸡的和是固定的,因此只要枚举二种鸡(x、y),第三种鸡就可以根据约束条件求得(z=100-x-y),这样就缩小了枚举范围变成双重循环。之所以选择z,是因为z的数量大,优化效果更好,此时循环体执行21x34=714次。

例3.14

```
1 #include <stdio.h>
2 int main()
3 {
4    int x,y,z;
5    for (x=0; x<=20; x++) //枚举公鸡的可能数量,最多为20
6    for (y=0; y<=33; y++) { //枚举母鸡的可能数量,最多为33
7         z=100-x-y; //小鸡的数量根据约束条件求得
8         if (z%3==0 && 5*x+3*y+z/3==100) //约束条件
9         printf("公鸡=%d,母鸡=%d,小鸡=%d\n",x,y,z);
10    }
11    return 0;
12 }
```



例题分析

如果能从数学角度来考虑枚举算法的进一步优化,程序的效率会大大提高。

根据题意,约束式5x+3y+z/3=100,x+y+z=100可以消去一个未知数 z,得到7x+4y=100,x+y+z=100。于是只要枚举公鸡x(最多14),根据约束条件就可以求得y和z。

例3.14

```
1 #include <stdio.h>
2 int main()
3 {
4    int x,y,z;
5    for (x=0; x<=14; x++) { //枚举公鸡的可能数量,最多为14
6        y = 100 - 7*x;
7        if (y%4 != 0) continue; //由方程知y应是4的倍数
8        y = y/4 , z = 100 - x - y;
9        if (z%3 != 0) continue; //由方程知z应是3的倍数
10        printf("公鸡=%d,母鸡=%d,小鸡=%d\n",x,y,z);
11    }
12    return 0;
13 }
```

循环体执行14次,优化效果明显。



【循环程序举例】

三色球问题

有红、黄、绿三种颜色的球,其中红球3个,黄球3个,绿球6个。现将这12个球混放在一个盒子中,从中任意摸出8个球,编程计算摸出的球各种颜色搭配。



例题分析

从12个球中任意摸出8个球,求颜色搭配的种类。解决这类问题的一种比较简单直观的方法是应用穷举法,在可能的解空间中找出所有的搭配,然后再根据约束条件加以排除,最终筛选出正确的答案。



例题分析

针对本题,由于是任意地从12个球中摸取,一切都是随机事件,因此每种颜色的球被摸到的可能的个数如下表所示。

红球 黄球 绿球

0,1,2,3 0,1,2,3 2,3,4,5,6

显然绿球不可能被摸到0个或者1个。因为假设只摸到1个绿球,那么摸到的红球和黄球的总数一定为7,而红球与黄球全部被摸到的总数才为6,因此假设是不可能成立的。同理,绿球也不可能为0个。



例题分析

下面就要在表所划定的可能解空间的范围内寻找答案。

如果将红黄绿三色球可能被摸到的个数排列组合到一起构成解空间,那么解空间的大小为4×4×5=80种颜色搭配组合。但是在这80种颜色搭配组合中,只有满足"红球数+黄球数+绿球数=8"的才是真正的答案,其余的搭配组合都不能满足题目的要求。

例3.63

```
1 #include <stdio.h>
2 int main()
3 { //三色球问题求解
4 int red,yellow,green;
5 printf("red yellow green\n");
6 for(red=0;red<=3;red++) //红色: 0, 1, 2, 3
7 for(yellow=0;yellow<=3;yellow++) //黄色: 0, 1, 2, 3
8 for(green=2;green<=6;green++) //绿色: 2, 3, 4, 5, 6
9 if(red+yellow+green == 8)
10 printf("%d %d %d\n",red,yellow,green);
11 return 0;
12 }
```

