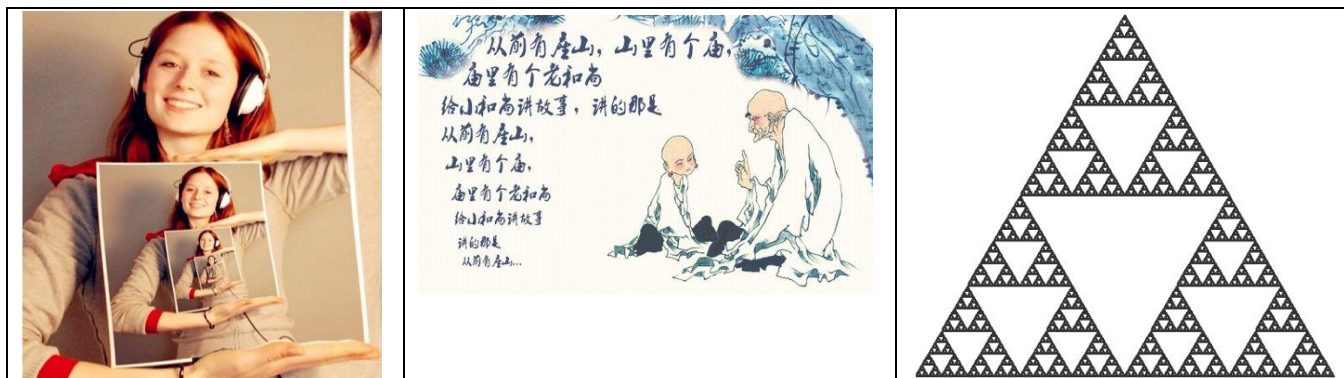


7.递 归 2

目录

一.递归的定义	2
二.带有返回值的递归函数	3
【例 1】猴子吃桃问题	3
【例 2】1755:菲波那契数列	3
【例 3】3089:爬楼梯	4
【例 4】1788:Pell 数列	4
【例 5】666:放苹果	5
【例 6】7592:最大公约数	5
三.无返回值的递归函数	6
【例 1】利用递归实现输出 1 到 10.	6
【例 2】输入 n，输出 n 的二进制	8
【例 3】Hanoi（汉诺塔）问题.....	8
【例 4】6261:汉诺塔问题	10
【例 5】自然的分解和	11
【例 6】数的计算(noip2001 普及组).....	12
【例 7】8758:2 的幂次方表示	12

一.递归的定义



儿子：“爸爸这个题怎么做？”

爸爸：“问你妈妈去！”

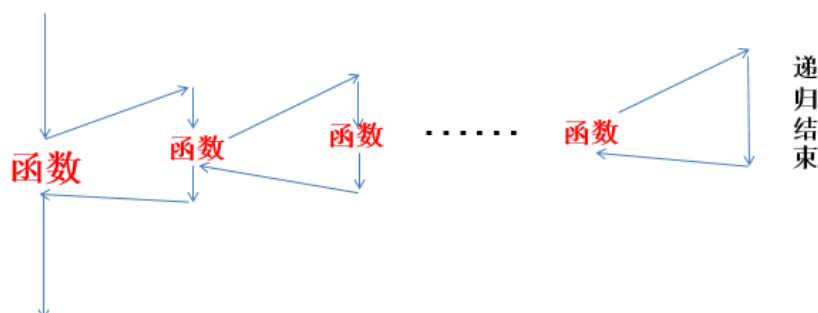
儿子：“妈妈这个题怎么做？”

妈妈：“问你爸爸去！”

...

上述现象称为递归。可能到某个时候停下来，也可能永远不停的进行下去...

直接或间接的调用自己的函数，称为递归函数。递归函数必须有终止条件，否则不停的进行下去，造成栈溢出。



递归的关键：

- 1.确定递归公式（关系）
- 2.确定边界(终止)条件

当一个函数调用另一个函数过程时：

在运行被调用函数之前，系统需要完成三件事：

- （1）将所有的实在参数，返回地址等信息传给被调用的函数保存好；
- （2）为被调用的函数的局部变量分配内存空间；
- （3）将控制转移到被调用函数。

被调用函数结束后返回调用之前，系统也要完成三件事：

- （1）保存被调用函数的计算结果；
- （2）释放被调用函数的内存空间（局部变量失去作用，内存空间被回收）；
- （3）依照被调用函数保存的返回地址将控制转移到调用函数。

当有嵌套调用时，要按照“后调用先返回”的原则。

上述过程之间的信息传递和控制转移是通过系统栈来完成的。

系统栈保存了函数的返回地址（上一层中，调用结束后下一步运行的位置）和局部变量。

递归过程时，系统有一个“递归工作栈”：主过程为第 0 层，第一次调用进入第 1 层，从第 i 层调用该过程进入到下一层，即第 i+1 层。反之，退出第 i 层应回到上一层，即第 i-1 层。

二.带有返回值的递归函数

递归函数返回需要的某个值，如:int。

【例 1】猴子吃桃问题

小猴摘了很多桃子。

第一天吃了一半又多吃一个；

第二天又吃掉一半再多吃一个；

.....

每天都吃掉前一天桃子数量的一半再多吃一个。

如此下去，到第十天恰好还剩一个桃子。

问第一天小猴摘了多少桃子？

【分析】

$f(i)$ 为第 i 天剩下的桃子数量， $f(i+1)$ 为第 $i+1$ 天剩下桃子的数量，则有关系：

$f(i+1)=f(i)/2+1$

得到递推关系式： $f(i)=2(f(i+1)+1)$

边界条件为： $i=10$ 时， $f(10)=1$.

求 $f(1)=?$.

使用递归函数实现如下：

//猴子吃桃问题

【例 2】1755:菲波那契数列

(Fibonacci sequence)

描述

菲波那契数列是指这样的数列：数列的第一个和第二个数都为 1，接下来每个数都等于前面 2 个数之和。

给出一个正整数 a ，要求菲波那契数列中第 a 个数是多少。

输入

第 1 行是测试数据的组数 n ，后面跟着 n 行输入。每组测试数据占 1 行，包括一个正整数 a ($1 \leq a \leq 20$)

输出

输出有 n 行，每行输出对应一个输入。输出应是一个正整数，为菲波那契数列中第 a 个数的大小
样例输入

4

5

2

19

1

样例输出

5

1

4181

1

【分析】递推关系: $\text{fib}(i) = \text{fib}(i-1) + \text{fib}(i-2)$;边界条件: $\text{fib}(1) = 1, \text{fib}(2) = 1$.

思考为什么需要两个边界条件?

【例 3】3089:爬楼梯

描述

树老师爬楼梯, 他可以每次走 1 级或者 2 级, 输入楼梯的级数, 求不同的走法数。

例如: 楼梯一共有 3 级, 他可以每次都走一级, 或者第一次走一级, 第二次走两级, 也可以第一次走两级, 第二次走一级, 一共 3 种方法。

输入

输入包含若干行, 每行包含一个正整数 N , 代表楼梯级数, $1 \leq N \leq 30$

输出

不同的走法数, 每一行输入对应一行输出

样例输入

5

8

10

样例输出

8

34

89

【分析】递推关系: $f(i) = f(i-1) + f(i-2)$;边界条件: $f(1) = 1, f(2) = 2$.

例 3 和例 4 递推关系一样, 边界条件不一样, 结果也不一样, 所以边界条件非常关键。

【例 4】1788:Pell 数列

描述

Pell 数列 a_1, a_2, a_3, \dots 的定义是这样的, $a_1 = 1, a_2 = 2, \dots, a_n = 2 * a_{n-1} + a_{n-2} (n > 2)$ 。给出一个正整数 k , 要求 Pell 数列的第 k 项模上 32767 是多少。

输入

第 1 行是测试数据的组数 n , 后面跟着 n 行输入。每组测试数据占 1 行, 包括一个正整数 $k (1 \leq k < 1000000)$ 。

输出

n 行，每行输出对应一个输入。输出应是一个非负整数。

样例输入

2

1

8

样例输出

1

408

【例 5】666:放苹果

描述

把 M 个同样的苹果放在 N 个同样的盘子里，允许有的盘子空着不放，问共有多少种不同的分法？（用 K 表示）5，1，1 和 1，5，1 是同一种分法。

输入

第一行是测试数据的数目 t ($0 \leq t \leq 20$)。以下每行均包含二个整数 M 和 N ，以空格分开。
 $1 \leq M, N \leq 10$ 。

输出

对输入的每组数据 M 和 N ，用一行输出相应的 K 。

样例输入

1

7 3

样例输出

8

【分析】

定义： $f(i, j)$ 为 i 个苹果放到 j 个盘子的放法，分为两种方案：

方案 1：保证每个盘子至少有 1 个苹果的方案：先拿出 j 个苹果，每个盘子放一个，保证每个盘子里有一个苹果，然后把剩下的 $i-j$ 个苹果再随意放到 j 个盘子里了，方案数是 $f(i-j, j)$ ；

方案 2：保证至少有一个盘子是空的：任选其中一个盘子一个都不放（空盘子），然后把 i 个苹果放到其余的 $j-1$ 个盘子了，方案是 $f(i, j-1)$ 。

按分类的加法原理，所以总的方案是： $f(i, j) = f(i-j, j) + f(i, j-1)$

关键的边界条件：

$f(i, j) = 0$ ($i < 0$)

$f(i, j) = 1$ ($j = 1$)

注意： $i = 0, j = 1$ 时 $f(i, j) = 1$ ；

尝试不用递归改为递推实现。

【例 6】7592:最大公约数

输入 a 和 b ，输出 a 和 b 的最大公约数。

如：

输入: 100 75

输出: 25

欧几里德算法 (又称辗转相除法)

用于计算两个正整数 a , b 的最大公约数。

一般把 a 和 b 的最大公约数记为 $\gcd(a, b)$ 。

公式:

$\gcd(a, b) = \gcd(b, a \bmod b)$

$\gcd(a, 0) = a$

如: $\gcd(100, 75) = \gcd(75, 25) = \gcd(25, 0) = 25$;

代码 1:

//gcd

\gcd 函数使用三目运算简写如下:

```
int gcd(int a, int b) { return b == 0 ? a : gcd(b, a % b); }
```

猴子吃桃也可以使用三目运算简写:

三.无返回值的递归函数

函数的作用是完成某个功能: `void` 类型, 往往成为过程, 无需返回具体值。

【例 1】利用递归实现输出 1 到 10.

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
void dfs(int i){
    if(i>10) return;
    cout<<i<<" ";
    dfs(i+1);
}
int main(){
    int n;
    dfs(1);
    return 0;
}
```

(1) 如何实现输出 10 到 1?

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
void dfs(int i){
    if(i>10) return;
    dfs(i+1);
    cout<<i<<" ";
}
```

```
int main(){
    int n;
    dfs(1);
    return 0;
}
```

(2) 阅读下列程序的输出结果:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
void dfs(int i){
    if(i>10) return;
    cout<<i<<" ";
    dfs(i+1);
    cout<<i<<" ";
}
int main(){
    int n;
    dfs(1);
    return 0;
}
```

(3) 阅读下列程序的输出结果:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
void dfs(int i){
    if(i>4) return;
    dfs(i+1);
    cout<<i<<" ";
    dfs(i+1);
}
int main(){
    int n;
    dfs(1);
    return 0;
}
```

(4) 阅读下列程序的输出结果:

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
using namespace std;
void dfs(int i){
    if(i<=0) return;
    dfs(i-1);
    cout<<i<<" ";
    dfs(i-1);
}
```

```
}  
int main(){  
    int n;  
    dfs(3);  
    return 0;  
}
```

【例 2】输入 n，输出 n 的二进制

输入 n，输出 n 的二进制表示。

输入：10

输出：1010

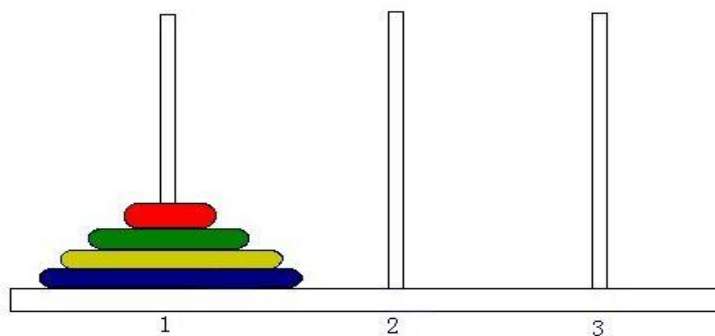
//n 转换为二进制

【例 3】Hanoi（汉诺塔）问题

http://www.4399.com/flash/109504_1.htm

问题的提出：

Hanoi 塔由 n 个大小不同的圆盘和 3 根木柱 1, 2, 3 组成。开始时，这 n 个圆盘由大到小依次套在 1 柱上，如图所示。



现在要求用最少的移动次数把 1 柱上 n 个圆盘按下述规则移到 3 柱上：

- (1) 一次只能移一个圆盘；
- (2) 圆盘只能在 3 个柱上存放；
- (3) 在移动过程中，不允许大盘压小盘。

请编程描述移动的过程。。

输入：

3

输出：

1 : 1-->3

2 : 1-->2

1 : 3-->2

3 : 1-->3

1 : 2-->1

2 : 2-->3

1 : 1-->3

【算法分析】：**n 个盘子的情况：**用过程 `dfs(n, a, b, c)` 表示把 n 个盘子从 a 经过 b 移动到 c。a, b, c 是有顺序的变量。调用时: `dfs(n, 1, 2, 3)`

<p>初始状态</p> <p><code>dfs(n, 1, 2, 3)</code></p>	
<p>第一步：把 A 上面的 n-1 个盘子按照移动规则移动到 B 上。</p> <p><code>dfs(n-1, a, c, b)</code></p>	
<p>第二步：把 A 上最下面的第 n 个盘子从 A 移动到 C。</p> <p><code>n:a->c</code></p>	
<p>第三步：把 B 上面的 n-1 个盘子按照移动规则移动到 C 上。</p> <p><code>dfs(n-1, b, a, c)</code></p>	

参考代码：

//汉诺塔

#include<cstdio>

#include<iostream>

using namespace std;

void dfs(int i,int a,int b,int c){

if(i==1)

cout<<i<<": "<<a<<"->"<<c<<endl;

else{

dfs(i-1,a,c,b);

cout<<i<<": "<<a<<"->"<<c<<endl;

dfs(i-1,b,a,c);

```
    }  
}  
int main() {  
    int n;  
    cin>>n;  
    dfs(n,1,2,3);  
    return 0;  
}
```

要模拟过程

或者:

```
#include<cstdio>  
#include<iostream>  
using namespace std;  
void dfs(int i,int a,int b,int c){  
    if(i==0) return;  
    dfs(i-1,a,c,b);  
    cout<<i<<": "<<a<<"->"<<c<<endl;  
    dfs(i-1,b,a,c);  
}  
int main(){  
    int n;  
    cin>>n;  
    dfs(n,1,2,3);  
    return 0;  
}
```

【例 4】6261:汉诺塔问题

```
//汉诺塔:柱子编号由 1,2,3 变为了 a,b,c。  
#include<cstdio>  
#include<iostream>  
using namespace std;  
string a,b,c;  
void dfs(int i,string a,string b,string c){  
    if(i==0) return;  
    dfs(i-1,a,b,c);  
    cout<<a<<"->"<<i<<"->"<<b<<endl;  
    dfs(i-1,c,a,b);  
}  
int main(){  
    int n;  
    cin>>n>>a>>b>>c;  
    dfs(n,a,b,c);  
    return 0;  
}
```

思考：只输出最少移动次数是多少？

【例 5】自然的分解和

描述

给出一个正整数 a ，要求分解成若干个正整数的乘积，即 $a = a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_n$ ，并且 $1 \leq a_1 \leq a_2 \leq a_3 \leq \dots \leq a_n$ ，问这样的分解的种数有多少。注意到 $a = a$ 也是一种分解。

输入

$n(n \leq 20)$

输出

分解方案

样例输入

7

样例输出

```
1:7
2:1+6
3:1+1+5
4:1+1+1+4
5:1+1+1+1+3
6:1+1+1+1+1+2
7:1+1+1+1+1+1+1
8:1+1+1+2+2
9:1+1+2+3
10:1+2+4
11:1+2+2+2
12:1+3+3
13:2+5
14:2+2+3
15:3+4
```

oj-1751:分解因数

描述

给出一个正整数 a ，要求分解成若干个正整数的乘积，即 $a = a_1 * a_2 * a_3 * \dots * a_n$ ，并且 $1 < a_1 \leq a_2 \leq a_3 \leq \dots \leq a_n$ ，问这样的分解的种数有多少。注意到 $a = a$ 也是一种分解。

输入

第 1 行是测试数据的组数 n ，后面跟着 n 行输入。每组测试数据占 1 行，包括一个正整数 a ($1 < a < 32768$)

输出

n 行，每行输出对应一个输入。输出应是一个正整数，指明满足要求的分解的种数

样例输入

2

2

20

样例输出

1

4

分析：

当前状态： $n = a[1] * \dots * a[dep]$ ，下一步继续分解 $a[dep] = a[dep] * a[dep+1]$ 为两项的乘积。

从 $a[1]=n$ 开始。预设 $a[0]=2$ 。

输出分解方案：

```
1
200
1:200
2:2*100
3:2*2*50
4:2*2*2*25
5:2*2*2*5*5
6:2*2*5*10
7:2*4*25
8:2*4*5*5
9:2*5*20
10:2*10*10
11:4*50
12:4*5*10
13:5*40
14:5*5*8
15:8*25
16:10*20
16
```

【例 6】数的计算(noip2001 普及组)

【问题描述】

对于给定的一个自然数 $n(n \leq 1000)$ ，要求找出所有具有下列性质的数(包含输入的自然数 n)。

把自然数 n 按照如下方法进行处理：

1. 不作任何处理；
2. 在它的左边加上一个自然数,但该自然数不能超过原数的一半；
3. 加上数后,继续按此规则进行处理,直到不能再加自然数为止。

如 $n=6$

满足条件的数为共有 6 个：

6 , 16, 26, 126, 36, 136

【样例输入】

6

【样例输出】

```
1:6
2:16
3:26
4:126
5:36
6:136
```

【例 7】8758:2 的幂次方表示

描述

任何一个正整数都可以用 2 的幂次方表示。例如：

$$137=27+23+20$$

同时约定方次用括号来表示，即 ab 可表示为 $a(b)$ 。由此可知，137 可表示为：

$$2(7)+2(3)+2(0)$$

进一步：7=22+2+20（21 用 2 表示）

$$3=2+20$$

所以最后 137 可表示为：

$$2(2(2)+2+2(0))+2(2+2(0))+2(0)$$

又如：

$$1315=210+28+25+2+1$$

所以 1315 最后可表示为：

$$2(2(2+2(0))+2)+2(2(2+2(0)))+2(2(2)+2(0))+2+2(0)$$

输入

一个正整数 n ($n \leq 20000$)。

输出

一行，符合约定的 n 的 0，2 表示（在表示中不能有空格）。

样例输入

137

样例输出

$$2(2(2)+2+2(0))+2(2+2(0))+2(0)$$

来源 NOIP1998 复赛 普及组 第一题

注意递归的分层次结构：从初始构造搜索树的形式，好理解。