

# C2 E XIAO7和兔子

21371274

张展浩

## 题目描述

即使上周才下了猫粮雨，XIAO7 的猫粮还是不够吃了，于是她决定在猫娘乐园里养一些兔子吃。

众所周知，兔子的繁殖速率很快，能很好地解决猫粮不够的问题，本题中**假设兔子不会死亡**。

第一天，XIAO7 有一对出生一天的幼年小兔子，小兔子会在**出生后的第二天**起变得成熟，并生育一对新的兔子（即在第  $x$  天生出的兔子，从  $x+2$  天起开始生育）。

XIAO7懒得给兔子们起名字，因此她决定按兔子的出生顺序给每对兔子编号，假设最初的第一对兔子的编号为 1，如果有两对兔子在同一天出生，那么**父母编号越小的兔子编号越大**。

XIAO7 想知道在 998244353998244353 天后编号为  $a$  和编号为  $b$  的兔子的**最近公共祖先**的编号是多少。最近公共祖先是指两对兔子所共有的祖先中，离他们的距离之和最近的一对兔子。

## 解题思路

本题是寻找两只兔子的最近公共祖先：

寻找公共祖先的方法是，对于 编号  $a$ 和 $b$ 的两只兔子，通过以下步骤寻找最近公共祖先。

- 1.将  $a$  和  $b$  中编号较大的兔子编号更新为该兔子的父结点编号。
- 2.若 $a$ 和 $b$ 编号相等，则此时 $a$ 和 $b$ 到达二者最近公共祖先的编号， $ans = a = b$ ；

若 $a$ 和 $b$ 编号不等，重复步骤1，直至相等。

所以本题关键思路是如何确定兔子的直接父亲结点的编号。

根据**题目描述**

兔子在两天之后成熟，之后可以繁殖新兔子，

每一天的兔子总数 = 前一天的兔子总数 + 当天新增兔子数

设第  $i$  天兔子数目为  $f(i)$  ,可以繁殖新兔子的兔子即为  $f(i-2)$

可得  $f(i) = f(i-1) + f(i-2)$   $f(1) = f(2) = 1$ ;

经典的斐波那契数列；

**以下均用 $f(i)$ 表示斐波那契数列**

而本题兔子的编号逻辑是：按兔子的出生顺序给每对兔子编号，假设最初的第一对兔子的编号为 1，如果有两对兔子在同一天出生，那么**父母编号越小的兔子编号越大**。

对于第 $i$ 天，新兔子加入前的兔子总数为 $f(i-1)$ , 且当天会增加 $f(i-2)$ 只新兔子所以，当天**新增兔子编号**为：

$f(i-1)+1, f(i-1)+2, \dots, f(i-1)+f(i-2)$

当天有繁殖能力的兔子是编号 1 到 编号 $f(i-2)$ 的兔子，且父母编号越小的兔子编号越大，可一一映射，建立关系。

子兔子编号	父兔子编号
$f(i-1) + 1$	$f(i-2)$
$f(i-1) + 2$	$f(i-2) - 1$
$f(i-1) + 3$	$f(i-2) - 2$
.....	.....
$f(i-1) + f(i-2) - 1$	2
$f(i-1) + f(i-2)$	1

所以，对于编号为 $n$ 的兔子，给出以下寻找父亲编号的方法

找出最大的小于 $n$   $[f(k) < n]$ 的斐波那契数：即  $n = f(k) + m \ //1 \leq m \leq f(k-1)$

编号 $n$ 的兔子父亲编号:  $\text{father}(n) = f(k-1) + 1 - m$

即  $\text{father}(n) = f(k-1) + 1 - [n - f(k)]$

查找最大的小于 $n$ 的斐波那契数可以使用二分查找，以下为AC代码

## 代码

```
#include <bits/stdc++.h>
#define LL long long
LL fb[100] = {0,1,1}; //斐波那契数列
LL find_father(LL i){ //返回i的父亲结点
    int l = 1, r = 90;
    while(l + 1 < r){ //二分查找最大的小于i的斐波那契数
        int mid = (l + r) >> 1;
        if(fb[mid] < i){
            l = mid;
        }
        else{
            r = mid - 1;
        }
    }
    int k = -1;
    if(fb[r] < i) k = r;
    else if(fb[l] < i) k = l;
    return fb[k-1] + 1 - (i - fb[k]);
}
int main(){
    for(int i = 3; i <= 90; i++){ //预处理，获得long long范围内的斐波那契数列
        fb[i] = fb[i-1] + fb[i-2];
    }
}
```

```
int t;  
scanf("%d",&t);  
while(t--){  
    LL a,b;  
    scanf("%lld%lld",&a,&b);  
    while(a != b){  
        if(a > b) a = find_father(a);  
        else b = find_father(b);  
    }  
    printf("%lld\n",a);  
}  
  
}
```