

POJ-3070Fibonacci (矩阵快速幂求Fibonacci数列)

Fibonacci

| | |
|-------------------------|----------------------|
| Time Limit: 1000MS | Memory Limit: 65536K |
| Total Submissions: 7241 | Accepted: 5131 |

Description

In the Fibonacci integer sequence, $F_0 = 0, F_1 = 1$, and $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ for $n \geq 2$. For example, the first ten terms of the Fibonacci sequence are:

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

An alternative formula for the Fibonacci sequence is

$$\begin{bmatrix} F_{n+1} & F_n \\ F_n & F_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}^n = \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \cdots \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}}_{n \text{ times}}$$

Given an integer n , your goal is to compute the last 4 digits of F_n .

Input

The input test file will contain multiple test cases. Each test case consists of a single line containing n (where $0 \leq n \leq 1,000,000,000$). The end-of-file is denoted by a single line containing the number -1 .

Output

For each test case, print the last four digits of F_n . If the last four digits of F_n are all zeros, print '0'; otherwise, omit any leading zeros (i.e., print $F_n \bmod 10000$).

Sample Input

0
9
999999999
1000000000
-1

Sample Output

0
34



昵称：[可笑痴狂](#)
园龄：[4年9个月](#)
粉丝：[154](#)
关注：[35](#)
[+加关注](#)

| | | | | | | | | |
|--------------------|--------------------|----|--------------------|----|--------------------|--------------------|--|---|
| < | 2013年6月 | | | | | | | > |
| 日 | 一 | 二 | 三 | 四 | 五 | 六 | | |
| 26 | 27 | 28 | 29 | 30 | 31 | 1 | | |
| 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | | |
| 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | | |
| 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | | |
| 23 | 24 | 25 | 26 | 27 | 28 | 29 | | |
| 30 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | | |

搜索

找找看

谷歌搜索

最新随笔

- [1. 批处理实现批量创建快捷方式](#)
- [2. 设计模式 \(六\) 装饰模式 \(转\)](#)
- [3. 设计模式 \(五\) 桥接模式 \(转\)](#)
- [4. 设计模式 \(四\) 适配器模式 \(转\)](#)

626

6875

Hint

As a reminder, matrix multiplication is associative, and the product of two 2×2 matrices is given by

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11}b_{11} + a_{12}b_{21} & a_{11}b_{12} + a_{12}b_{22} \\ a_{21}b_{11} + a_{22}b_{21} & a_{21}b_{12} + a_{22}b_{22} \end{bmatrix}$$

Also, note that raising any 2×2 matrix to the 0th power gives the identity matrix:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix}^0 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Source

[Stanford Local 2006](#)

分析：通过这道题，不仅学会了矩阵的快速幂的做法，同时也提供了求Fibonacci的高效算法

代码一：

这题完全套用的是 一般的快速幂的做法，只不过改成矩阵乘法后，为了在做矩阵乘法过程中不会影响结果值，之间要用中间变量，代码写的很难看（没有想到可以用结构体对二维数组进行封装，可以直接返回结构体类型的数据），不过还是 0ms AC。



```
1 #include <stdio>
2 #include <iostream>
3
4 using namespace std;
5
6 const int MOD = 10000;
7
8 int fast_mod(int n)    // 求 (t^n)%MOD
9 {
10     int t[2][2] = {1, 1, 1, 0};
11     int ans[2][2] = {1, 0, 0, 1};    // 初始化为单位矩阵
12     int tmp[2][2];    // 自始至终都作为矩阵乘法中的中间变量
13
14     while(n)
15     {
16         if(n & 1)    //实现 ans *= t; 其中要先把 ans赋值给 tmp,
```

[5. 设计模式（三）建造者模式（转）](#)

[6. 设计模式（二）单例模式（转）](#)

[7. 设计模式（一）工厂模式（转）](#)

[8. 读者写者问题](#)

[9. 生产者消费者问题](#)

[10. 找出数组中出现次数超过一半的元素](#)

随笔分类(487)

[C++\(44\)](#)

[hash\(3\)](#)

[java学习\(4\)](#)

[KMP算法\(6\)](#)

[MFC\(23\)](#)

[PHP\(6\)](#)

[STL\(20\)](#)

[TCP/IP\(3\)](#)

[Windows编程\(9\)](#)

[背包问题\(13\)](#)

[并查集\(14\)](#)

[策略/博弈\(37\)](#)

[大数/高精度\(9\)](#)

[递归/递推\(10\)](#)

[动态规划\(22\)](#)

[多线程\(5\)](#)

[各种知识点积累\(9\)](#)

[建模\(4\)](#)

[脚本语言\(1\)](#)

[面试\(3\)](#)

[排序\(5\)](#)

[设计模式\(6\)](#)

[树状数组\(8\)](#)

[数据结构+算法\(51\)](#)

[数据库\(10\)](#)

[数论+计算几何\(50\)](#)

[搜索\(37\)](#)

[素数有关\(4\)](#)

[贪心\(10\)](#)

[图论\(9\)](#)

[线段树\(4\)](#)

[杂题\(13\)](#)

[字典树\(10\)](#)

[字符串相关\(7\)](#)

[最短路径\(18\)](#)

随笔档案(390)

[2016年4月 \(1\)](#)

[2016年3月 \(1\)](#)

[2016年2月 \(3\)](#)

```

然后用 ans = tmp * t
17     {
18         for(int i = 0; i < 2; ++i)
19             for(int j = 0; j < 2; ++j)
20                 tmp[i][j] = ans[i][j];
21         ans[0][0] = ans[1][1] = ans[0][1] = ans[1][0]
= 0; // 注意这里要都赋值成 0
22
23         for(int i = 0; i < 2; ++i) // 矩阵乘法
24             {
25                 for(int j = 0; j < 2; ++j)
26                     {
27                         for(int k = 0; k < 2; ++k)
28                             ans[i][j] = (ans[i][j] + tmp[i][k]
* t[k][j]) % MOD;
29                     }
30             }
31     }
32
33     // 下边要实现 t *= t 的操作, 同样要先将t赋值给中间变量
tmp, t清零, 之后 t = tmp* tmp
34     for(int i = 0; i < 2; ++i)
35         for(int j = 0; j < 2; ++j)
36             tmp[i][j] = t[i][j];
37     t[0][0] = t[1][1] = 0;
38     t[0][1] = t[1][0] = 0;
39     for(int i = 0; i < 2; ++i)
40     {
41         for(int j = 0; j < 2; ++j)
42             {
43                 for(int k = 0; k < 2; ++k)
44                     t[i][j] = (t[i][j] + tmp[i][k] *
tmp[k][j]) % MOD;
45             }
46     }
47
48     n >>= 1;
49 }
50 return ans[0][1];
51 }
52
53 int main()
54 {
55     int n;
56     while(scanf("%d", &n) && n != -1)
57     {
58         printf("%d\n", fast_mod(n));
59     }
60     return 0;
61 }

```



[2016年1月 \(2\)](#)
[2015年12月 \(4\)](#)
[2015年11月 \(1\)](#)
[2015年5月 \(2\)](#)
[2015年4月 \(6\)](#)
[2015年3月 \(1\)](#)
[2015年1月 \(1\)](#)
[2014年12月 \(6\)](#)
[2014年11月 \(1\)](#)
[2014年10月 \(2\)](#)
[2014年9月 \(2\)](#)
[2014年8月 \(1\)](#)
[2014年5月 \(1\)](#)
[2014年4月 \(7\)](#)
[2014年3月 \(12\)](#)
[2014年2月 \(6\)](#)
[2014年1月 \(1\)](#)
[2013年12月 \(2\)](#)
[2013年11月 \(5\)](#)
[2013年10月 \(1\)](#)
[2013年9月 \(18\)](#)
[2013年7月 \(1\)](#)
[2013年6月 \(14\)](#)
[2013年5月 \(17\)](#)
[2013年4月 \(34\)](#)
[2013年3月 \(23\)](#)
[2013年2月 \(1\)](#)
[2013年1月 \(8\)](#)
[2012年12月 \(7\)](#)
[2012年11月 \(17\)](#)
[2012年10月 \(8\)](#)
[2012年9月 \(13\)](#)
[2012年8月 \(89\)](#)
[2012年7月 \(25\)](#)
[2012年6月 \(37\)](#)
[2012年5月 \(9\)](#)

文章分类(34)

[c++\(11\)](#)
[hash函数\(1\)](#)
[RMQ算法与LCA](#)
[STL学习指南\(6\)](#)
[各种应用\(7\)](#)
[模式匹配----KMP\(2\)](#)
[排序\(2\)](#)
[树状数组\(1\)](#)
[位运算\(1\)](#)
[线段树\(2\)](#)
[最小生成树和次小生成树\(1\)](#)

文章档案(34)

[2013年9月 \(1\)](#)

代码二：用结构体封装矩阵乘法后，代码看着清晰多了



```

1 #include <cstdio>
2 #include <iostream>
3
4 using namespace std;
5
6 const int MOD = 10000;
7
8 struct matrix
9 {
10     int m[2][2];
11 }ans, base;
12
13 matrix multi(matrix a, matrix b)
14 {
15     matrix tmp;
16     for(int i = 0; i < 2; ++i)
17     {
18         for(int j = 0; j < 2; ++j)
19         {
20             tmp.m[i][j] = 0;
21             for(int k = 0; k < 2; ++k)
22                 tmp.m[i][j] = (tmp.m[i][j] + a.m[i][k] *
b.m[k][j]) % MOD;
23         }
24     }
25     return tmp;
26 }
27 int fast_mod(int n) // 求矩阵 base 的 n 次幂
28 {
29     base.m[0][0] = base.m[0][1] = base.m[1][0] = 1;
30     base.m[1][1] = 0;
31     ans.m[0][0] = ans.m[1][1] = 1; // ans 初始化为单位矩阵
32     ans.m[0][1] = ans.m[1][0] = 0;
33     while(n)
34     {
35         if(n & 1) //实现 ans *= t; 其中要先把 ans赋值给 tmp,
然后用 ans = tmp * t
36         {
37             ans = multi(ans, base);
38         }
39         base = multi(base, base);
40         n >>= 1;
41     }
42     return ans.m[0][1];
43 }
44
45 int main()
46 {
47     int n;

```

[2013年7月 \(1\)](#)
[2013年3月 \(1\)](#)
[2012年12月 \(2\)](#)
[2012年11月 \(11\)](#)
[2012年10月 \(2\)](#)
[2012年9月 \(1\)](#)
[2012年8月 \(12\)](#)
[2012年7月 \(2\)](#)
[2012年6月 \(1\)](#)

博客链接

[开开甲](#)
[三江小渡](#)
[算法导论学习博客](#)
[算法天才](#)
[算法专题](#)
[先前新浪博客](#)
[知行](#)

积分与排名

积分 - 257042

排名 - 609

最新评论

1. Re:NYOJ-90整数划分

解释得真清楚，谢谢

--SherylHan

2. Re:NYOJ-214 单调递增子序列(二)

(2) A[x] A[x], F[y]不是应该大于 F[x]吗? ? ...

--ThompsonLin

3. Re:C++抽象类

楼主两处构造函数没有加花括号，报错：undefined reference to。。。

--lawlietfans

4. Re:Windows共享内存示例

简单粗暴，比网上讲一大堆的管用；我说呢，linux下共享内存那么简单咋在windows上会那么麻烦；谢谢啦，另外string转LPCWSTR需要写个函数：LPCWSTR stringToLPCWSTR.....

--北辰_Yx

5. Re:子集生成算法

两个都是错的

--墨城烟火

6. Re:第一个手写Win32窗口程序

aghfdhdhgdgduirwhtuigr

```
48     while (scanf("%d", &n) && n != -1)
49     {
50         printf("%d\n", fast_mod(n));
51     }
52     return 0;
53 }
```



--312869788

7. Re:第一个手写Win32窗口程序

说过热按规范噶电话的就会发生更热爱第三方公司的

--312869788

8. Re:HDOJ-2553 N皇后问题

--lvale

9. Re:HDOJ-3790 最短路径问题

偶错了，dis[]和cost[]局部数组还是需要的。。。

--banana16314

10. Re:HDOJ-3790 最短路径问题

但是，偶觉得dis[],cost[]数组不需要啊。。。

--banana16314

功不成，身已退

分类: [数论+计算几何](#)

标签: [POJ-3070Fibonacci \(矩阵快速幂求Fibonacci数列 \)](#)

[好文要顶](#)[关注我](#)[收藏该文](#)[可笑痴狂](#)[关注 - 35](#)[粉丝 - 154](#)[+加关注](#)

2

0

« 上一篇: [NYOJ-172 小珂的图表](#)

» 下一篇: [HDOJ-1058 Humble Numbers](#)

posted on 2013-06-02 17:08 [可笑痴狂](#) 阅读(9541) 评论(1) [编辑](#) [收藏](#)

阅读排行榜

1. [Oracle中Merge into用法总结 \(47822\)](#)

2. [C++抽象类\(18598\)](#)

3. [table表单中的属性\(17180\)](#)

4. [在VS中添加lib库的三种方法 \(15072\)](#)

5. [POJ-3070Fibonacci \(矩阵快速幂求Fibonacci数列 \) \(9541\)](#)

评论排行榜

1. [HDU 1869 六度分离 ---- Floyd\(5\)](#)

2. [NYOJ-68 三点顺序 --有向面积\(4\)](#)

3. [HDOJ-3790 最短路径问题\(3\)](#)

4. [Mysql常用命令大全\(2\)](#)

5. [poj-2080 Calendar\(2\)](#)

推荐排行榜

1. [Mysql常用命令大全\(5\)](#)

2. [POJ-1664 放苹果\(5\)](#)

3. [Oracle中Merge into用法总结 \(3\)](#)

4. [在VS中添加lib库的三种方法 \(3\)](#)

5. [multiMap遍历方法\(2\)](#)

FeedBack:

#1楼

2015-05-15 16:32 | [liuke0002](#)

boom!~

支持(0) 反对(0)

[刷新评论](#) [刷新页面](#) [返回顶部](#)

注册用户登录后才能发表评论，请 [登录](#) 或 [注册](#)，[访问网站首页](#)。

最新IT新闻:

- [2017年软件开发人员需要面对的7个改变](#)
 - [腾讯手游业务首次单季度营收超百亿，鹅厂有王者荣耀就够了](#)
 - [苏宁云商称已出售PPTV股权至公司实控人张近东的企业](#)
 - [微软云服务又宕机了，这是本月第2次](#)
 - [腾讯市值1.86万亿元 力压阿里成市值最高新兴市场公司](#)
- » [更多新闻...](#)

最新知识库文章:

- [程序员学习能力提升三要素](#)
 - [为什么我要写自己的框架？](#)
 - [垃圾回收原来是这么回事](#)
 - [「代码家」的学习过程和学习经验分享](#)
 - [写给未来的程序媛](#)
- » [更多知识库文章...](#)

