

动态规划训练赛 2

竞赛时间：2017 年 7 月 22 日 13:00-16:00

题目名称	狼	斐波那契数列	循环
输入文件名	wolf.in	fibonacci.in	for.in
输出文件名	wolf.out	fibonacci.out	for.out
每个测试点时限	1 sec	1 sec	1 sec
内存限制	128M	128M	128M
测试点数目	10	10	10
每个测试点分值	10	10	10
是否有部分分	无	无	无
题目类型	传统	传统	传统

提交源程序须加后缀

对于 Pascal 语言	wolf.pas	fibonacci.pas	for.pas
对于 C 语言	wolf.c	fibonacci.c	for.c
对于 C++ 语言	wolf.cpp	fibonacci.cpp	for.cpp

注意：最终测试时，所有编译命令均不打开。评测系统为
Win7。

狼

【问题描述】

在某个游戏中，你接受了一个任务。这个任务要求你消灭 n 只狼。这些狼排成一排，每只狼都有两个攻击力 a 和 b 。如果你消灭一只狼，需要的代价是这只狼的 a 攻击力加上它旁边的狼的 b 攻击力。每消灭一头狼，它两边的狼（如果有）会并在一起，仍然保持一排。

你需要求出：消灭所有狼的最小代价。

【数据规模和约定】

对于100%的数据，满足 $1 \leq n \leq 400$ ，每只狼的 a 攻击力和 b 攻击力均不超过100000。

【简要题解】

a 攻击力比较容易处理，读进来的时候直接加在答案上即可。

考虑用区间 DP 求最少的 b 攻击力产生的代价。设 $f_{i,j}$ 表示消灭 i 到 j 的所有狼，并且在此期间第 $i-1$ 和第 $j+1$ 只狼都保持存活时的最小代价。

枚举最后一只被消灭的狼 k ，则 $f_{i,j} = b_{i-1} + b_{j+1} + \min \{f_{i,k-1} + f_{k+1,j}\}$ 。

斐波那契数列

【问题描述】

斐波那契数列 F 满足如下性质： $F_1 = 1, F_2 = 2, F_{i+2} = F_{i+1} + F_i$ 。

对于一个正整数 n ，它可以表示成一些不同的斐波那契数列中的数的和。你需要求出：有多少种不同的方式可以表示出 n ？

【数据规模和约定】

对于100%的数据，满足 $1 \leq T \leq 10000, 1 \leq n \leq 10^{18}$ 。

【简要题解】

首先容易推出一：对于斐波那契数列的第 i 项，它的答案应该是 $(i+1)/2$ （下取整）。也就是如果要求不能完全保留整个数时，它的答案为 $(i-1)/2$ （下取整）。

我们可以把一个数拆分成“斐波那契进制”：从大到小每次能取就取。然后取出一个数组， $a[i]$ 表示从小到大第 i 个1是斐波那契数列中的第几项。这样可以写成像二进制一样的一个01串。然后就可以从低位到高位进行DP。

设 $g[i][j]$ 表示从低到高第 i 个1时，当前位为 j 的方案数。则DP方程为：

$$g[i][1] = g[i-1][0] + g[i-1][1]$$

$$g[i][0] = g[i-1][0] \times (a[i] - a[i-1]) / 2 + g[i-1][1] \times (a[i] - a[i-1] - 1) / 2$$

初始值为： $g[1][1] = 1, g[1][0] = (a[1] - 1) / 2$ 。

循环

【问题描述】

给定一个 n 重循环，每重循环的变量名依次为 a, b, c, \dots ，即前 n 个小写字母。

对于每重循环，它的上界和下界可能是一个正整数，也可能是在它之前的一个循环变量。并且数据保证，每重循环的上界和下界中至多会出现一个之前的循环变量。

在循环的最内层，有一个对变量 cnt 加一的语句。变量 cnt 的初值为0。你需要求出在循环结束后， cnt 的值。

【数据规模和约定】

设循环上下界中出现的数的最大值为 M 。

对于100%的数据，满足 $1 \leq n \leq 26$ ， $1 \leq M \leq 100000$ 。

【数据规模和约定】

每重循环的上下界至多出现一个之前的字母，所以我们可以考虑把每个字母连向它这层循环上下界所出现的字母（如果上下界没有字母，就连向一个0号节点）。这样形成的就是一个树结构，并且子树之间的循环是独立的，可以用乘法把它们之间的循环次数连接起来。

设 $g_{u,x}$ 表示字母 u 取值为 x 时， u 的子树的循环次数。再设 $f_{u,x}$ 为 $g_{u,x}$ 的前缀和。求 $g_{u,x}$ 时，考虑 u 取值为 x 时 u 的某个儿子的循环上下界，用前缀和求出循环次数。不同儿子之间的循环次数应该被乘起来。

事实上 $g_{u,x}$ 是不需要保存的，我们只需要存 $f_{u,x}$ 即可。