

第十二届全国青少年信息学奥林匹克 联赛复赛试题

(NOIP2006 提高组)

竞赛时间: 2006年11月18日上午8:30—11:30

试题名称	energy	budget	jsp	digital
目录	energy	budget	jsp	digital
输入文件 名	energy.in	budget.in	jsp.in	digital.in
输出文件 名	energy.out	budget.out	jsp.out	digital.out
试题类型	非交互式程序题	非交互式程序题	非交互式程序题	非交互式程序题
附加文件	无	无	无	无
时限	1秒	1秒	1秒	1秒

关于竞赛中不同语言使用限制的说明

- 一. 关于使用 Pascal 语言与编译结果的说明
- 1. 对于 Pascal 语言的程序, 当使用 IDE 和 fpc 编译结果不一致时, 以 fpc 的编译结果为准。
- 2.允许使用数学库(uses math 子句),以及 ansistring。但不允许使用编译开关(最后测试时 pascal 的范围检查开关默认关闭:{\$R-,Q-,S-}),也不支持与优化相关的选项。
- 二. 关于 C++语言中模板使用的限制说明

1. 允许使用的部分:

标准容器中的布尔集合,迭代器,串,流。

相关的头文件: <bitset > <iterator > <string > <iostream >

2.禁止使用的部分:

序列: vector, list, deque

序列适配器: stack, queue, priority_queue 关联容器: map, multimap, set, multiset

拟容器: valarray

散列容器: hash_map, hash_set, hash_multimap, hash_multiset

所有的标准库算法

相关头文件: <vector > < <deque > <stack > <map > <set > <algorithm >



1.能量项链

(energy.pas/c/cpp)

【问题描述】

在 Mars 星球上,每个 Mars 人都随身佩带着一串能量项链。在项链上有 N 颗能量珠。能量珠是一颗有头标记与尾标记的珠子,这些标记对应着某个正整数。并且,对于相邻的两颗珠子,前一颗珠子的尾标记一定等于后一颗珠子的头标记。因为只有这样,通过吸盘(吸盘是 Mars 人吸收能量的一种器官)的作用,这两颗珠子才能聚合成一颗珠子,同时释放出可以被吸盘吸收的能量。如果前一颗能量珠的头标记为 m,尾标记为 r,后一颗能量珠的头标记为 r,尾标记为 n,则聚合后释放的能量为 $m \times r \times n$ (Mars 单位),新产生的珠子的头标记为 m,尾标记为 n。

需要时,Mars人就用吸盘夹住相邻的两颗珠子,通过聚合得到能量,直到项链上只剩下一颗珠子为止。显然,不同的聚合顺序得到的总能量是不同的,请你设计一个聚合顺序,使一串项链释放出的总能量最大。

例如:设 N=4,4 颗珠子的头标记与尾标记依次为(2,3)(3,5)(5,10)(10,2)。我们用记号 \oplus 表示两颗珠子的聚合操作,(j \oplus k)表示第 j,k 两颗珠子聚合后所释放的能量。则第 4、1 两颗珠子聚合后释放的能量为:

 $(4\oplus 1)=10*2*3=60$

这一串项链可以得到最优值的一个聚合顺序所释放的总能量为

 $((4\oplus 1)\oplus 2)\oplus 3) = 10*2*3+10*3*5+10*5*10=710$

【输入文件】

输入文件 energy.in 的第一行是一个正整数 N($4\le N\le 100$),表示项链上珠子的个数。第二行是 N 个用空格隔开的正整数,所有的数均不超过 1000。第 i 个数为第 i 颗珠子的头标记($1\le i\le N$),当 i < N 时,第 i 颗珠子的尾标记应该等于第 i + 1 颗珠子的头标记。第 N 颗珠子的尾标记应该等于第 1 颗珠子的头标记。

至于珠子的顺序,你可以这样确定:将项链放到桌面上,不要出现交叉,随意指定第一颗珠子,然后按顺时针方向确定其他珠子的顺序。

【输出文件】

输出文件 energy.out 只有一行,是一个正整数 E(E≤2.1*10°),为一个最优聚合顺序所释放的总能量。

【输入样例】

4

2 3 5 10

【输出样例】

710

2. 金明的预算方案

(budget.pas/c/cpp)

【问题描述】



金明今天很开心,家里购置的新房就要领钥匙了,新房里有一间金明自己专用的很宽敞的房间。更让他高兴的是,妈妈昨天对他说:"你的房间需要购买哪些物品,怎么布置,你说了算,只要不超过 N 元钱就行"。今天一早,金明就开始做预算了,他把想买的物品分为两类:主件与附件,附件是从属于某个主件的,下表就是一些主件与附件的例子:

主件	附件
电脑	打印机,扫描仪
书柜	图书
书桌	台灯,文具
工作椅	无

如果要买归类为附件的物品,必须先买该附件所属的主件。每个主件可以有 0 个、1 个或 2 个附件。附件不再有从属于自己的附件。金明想买的东西很多,肯定会超过妈妈限定的 N 元。于是,他把每件物品规定了一个重要度,分为 5 等:用整数 1~5 表示,第 5 等最重要。他还从因特网上查到了每件物品的价格(都是 10 元的整数倍)。他希望在不超过 N 元(可以等于 N 元)的前提下,使每件物品的价格与重要度的乘积的总和最大。

设第 j 件物品的价格为 v[j],重要度为 w[j],共选中了 k 件物品,编号依次为 j_1 , j_2 , ……, j_k ,则所求的总和为:

 $v[j_1]^*w[j_1]^*v[j_2]^*w[j_2]^*w[j_k]^*w[j_k]$ 。 (其中 *为乘号) 请你帮助金明设计一个满足要求的购物单。

【输入文件】

输入文件 budget .in 的第1行,为两个正整数,用一个空格隔开:

N m

(其中 N (<32000) 表示总钱数, m (<60) 为希望购买物品的个数。)

从第2行到第m+1行,第j行给出了编号为j-1的物品的基本数据,每行有3个非负整数

v p q

(其中 v 表示该物品的价格(v<10000), p 表示该物品的重要度(1~5), q 表示该物品是主件还是附件。如果 q=0,表示该物品为主件,如果 q>0,表示该物品为附件,q 是所属主件的编号)

【输出文件】

输出文件 budget . out 只有一个正整数,为不超过总钱数的物品的价格与重要度乘积的总和的最大值(<200000)。

【输入样例】

1000 5

800 2 0

400 5 1

300 5 1

400 3 0

500 2 0

【输出样例】

2200

3. 作业调度方案

(jsp.pas/c/cpp)



【问题描述】

我们现在要利用 m 台机器加工 n 个工件,每个工件都有 m 道工序,每道工序都在不同的指定的机器上完成。每个工件的每道工序都有指定的加工时间。

每个工件的每个工序称为一个操作,我们用记号 j-k表示一个操作,其中 j 为 1 到 n 中的某个数字,为工件号; k 为 1 到 m 中的某个数字,为工序号,例如 2-4表示第 2 个工件第 4 道工序的这个操作。在本题中,我们还给定对于各操作的一个安排顺序。

例如,当 n=3,m=2 时,"1-1,1-2,2-1,3-1,3-2,2-2"就是一个给定的安排顺序,即 先安排第1个工件的第1个工序,再安排第1个工件的第2个工序,然后再安排第2个工件的第 1个工序,等等。

一方面,每个操作的安排都要满足以下的两个约束条件。

- (1) 对同一个工件,每道工序必须在它前面的工序完成后才能开始;
- (2) 同一时刻每一台机器至多只能加工一个工件。

另一方面,在安排后面的操作时,不能改动前面已安排的操作的工作状态。

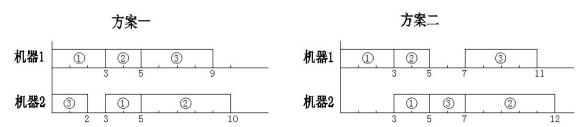
由于同一工件都是按工序的顺序安排的,因此,只按原顺序给出工件号,仍可得到同样的安排顺序,于是,在输入数据中,我们将这个安排顺序简写为"1 1 2 3 3 2"。

还要注意,"安排顺序"只要求按照给定的顺序安排每个操作。不一定是各机器上的实际操作顺序。在具体实施时,有可能排在后面的某个操作比前面的某个操作先完成。

例如,取 n=3, m=2,已知数据如下:

工件号	机器号/加工时间		
上)十 5	工序1	工序 2	
1	1/3	2/2	
2	1/2	2/5	
3	2/2	1/4	

则对于安排顺序"1 1 2 3 3 2",下图中的两个实施方案都是正确的。但所需要的总时间分别是 10 与 12。



当一个操作插入到某台机器的某个空档时(机器上最后的尚未安排操作的部分也可以看作一个空档),可以靠前插入,也可以靠后或居中插入。为了使问题简单一些,我们约定:在保证约束条件(1)(2)的条件下,尽量靠前插入。并且,我们还约定,如果有多个空档可以插入,就在保证约束条件(1)(2)的条件下,插入到最前面的一个空档。于是,在这些约定下,上例中的方案一是正确的,而方案二是不正确的。

显然,在这些约定下,对于给定的安排顺序,符合该安排顺序的实施方案是唯一的,请你计算出该方案完成全部任务所需的总时间。

【输入文件】

输入文件 jsp.in 的第 1 行为两个正整数,用一个空格隔开:



m n

(其中 m (<20) 表示机器数, n (<20) 表示工件数)

第 2 行: $m \times n$ 个用空格隔开的数,为给定的安排顺序。

接下来的 2n 行,每行都是用空格隔开的 m 个正整数,每个数不超过 20。

其中前 n 行依次表示每个工件的每个工序所使用的机器号,第 1 个数为第 1 个工序的机器号,第 2 个数为第 2 个工序机器号,等等。

后n行依次表示每个工件的每个工序的加工时间。

可以保证,以上各数据都是正确的,不必检验。

【输出文件】

输出文件 isp.out 只有一个正整数,为最少的加工时间。

【输入样例】

- 2 3
- 1 1 2 3 3 2
- 1 2
- 1 2
- 2 1
- 3 2
- 2 5
- 2 4

【输出样例】

10

4.2^k进制数

(digital.pas/c/cpp)

【问题描述】

设 r 是个 2^k 进制数,并满足以下条件:

- (1) r 至少是个 2 位的 2^k 进制数。
- (2) 作为 2^k 进制数,除最后一位外, r的每一位严格小于它右边相邻的那一位。
- (3) 将 r 转换为 2 进制数 q 后,则 q 的总位数不超过 w。

在这里,正整数 k (1≤k≤9) 和 w (k<w≤30000) 是事先给定的。

问:满足上述条件的不同的r共有多少个?

我们再从另一角度作些解释:设 S 是长度为 w 的 01 字符串(即字符串 S 由 w 个"0"或"1"组成),S 对应于上述条件(3)中的 q。将 S 从右起划分为若干个长度为 k 的段,每段对应一位 2^k 进制的数,如果 S 至少可分成 2 段,则 S 所对应的二进制数又可以转换为上述的 2^k 进制数 r。

例:设 k=3, w=7。则 r 是个八进制数 $(2^3=8)$ 。由于 w=7,长度为 7的 01 字符串按 3 位一段分,可分为 3 段(即 1,3,3,左边第一段只有一个二进制位),则满足条件的八进制数有:

2 位数:高位为1:6个(即12,13,14,15,16,17),高位为2:5个,…,高位为6:1个(即67)。共6+5+...+1=21个。

© 中国计算机学会, 2006



3 位数:高位只能是 1, 第 2 位为 2:5 个(即 123, 124, 125, 126, 127),第 2 位为 3:4 个, ···,第 2 位为 6:1 个(即 167)。共 5+4+...+1=15 个。

所以,满足要求的r共有36个。

【输入文件】

输入文件 digital.in 只有 1 行,为两个正整数,用一个空格隔开:

k W

【输出文件】

输出文件 digital.out 为 1 行,是一个正整数,为所求的计算结果,即满足条件的不同的 r 的个数(用十进制数表示),要求最高位不得为 0,各数字之间不得插入数字以外的其他字符(例如 空格、换行符、逗号等)。

(提示:作为结果的正整数可能很大,但不会超过200位)

【输入样例】

3 7

【输出样例】

36