

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：

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:

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（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 ($4 \leq N \leq 100$)，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 ($1 \leq i \leq N$)，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 ($E \leq 2.1 * 10^9$)，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, \dots, j_k ，则所求的总和为：

$$v[j_1] * w[j_1] + v[j_2] * w[j_2] + \dots + v[j_k] * w[j_k]。 \quad (\text{其中} * \text{为乘号})$$

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	
	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：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 `jsp.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 ($1 \leq k \leq 9$) 和 w ($k < w < \leq 30000$) 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 $6+5+\cdots+1=21$ 个。

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 $5+4+\cdots+1=15$ 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