

няколко начина за получаване на максимален брой ябълки, програмата трябва да изведе най-малкия възможен номер на последната достигната площадка.

ПРИМЕР

Вход	Изход
4 2	16 2
2 3	
7 8 9 9 0	

Решение

Разглеждаме множеството от подзадачи $\{T_i, i=0,1,\dots,N\}$ подобни на дадената, при които търсим максималния брой ябълки, които Скокълъ може да събере, тръгвайки от началото и завършвайки в площадката на i -тия метър. Подзадачата T_i може да се реши, ако вече имаме решенията на подзадачите за по-малки стойности на i . Тази идея на динамичното оптимиране е реализирана в приложената програма. В $p[i]$ въвеждаме броя ябълки, намиращи се на i -тата площадка, а позволените дължини на скоковете са в елементите на масива $s[j]$. В $t[i]$ пресмятаме последователно решенията на описаните по-горе подзадачи. Очевидно $t[0]=p[0]$, а стойността на $t[i]$, за $i>0$ е равна на $p[i]$ плюс най-голяма от тези стойности на $t[k]$, които са такива, че от позиция k може да се стигне с един скок до позиция i . Решението на основната задача е най-голямата стойност на масива $t[i]$.

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int N=200000, M=200;
int n,m; int s[M]; int p[N], t[N];
int main()
{
    cin >> n >> m;
    for(int j=1;j<=m;j++) cin >> s[j];
    for(int i=0;i<=n;i++) cin >> p[i];
    t[0]=p[0];
    for(int i=1;i<=n;i++)
    {
        int v=-1;
        for(int j=1;j<=m;j++)
        {
            int k=i-s[j];
            if(k>=0) if(t[k]>-1) if(v<t[k]) v=t[k];
        }
        if(v>-1) t[i]=v+p[i]; else t[i]=-1;
    }
    int max=t[0]; int pos=0;
    for(int i=1;i<=n;i++)
    if(t[i]>max) {max=t[i]; pos=i;}
    cout << max << " " << pos << endl;
}
```

Задача В3. MUSIC IDOL, автор Зорница Дженкова

Млади хора от цялата страна участвали в поредния кастинг на Music Idol. Някои кандидати имали музикален опит, други били завършили различни

школи, но всички са участвали в предварителни изпити и всеки има получен бал, който се изразява с дробно число от 0 до 100, с точност до 4 цифри след десетичната точка. Журито изслушвало участниците от град Варна в продължение на N дни, $1 < N < 200$. За да има ред, организаторите на кастинга направили така, че участниците да пристигат в града само през нощта преди съответния работен ден на журито (включително и в нощта преди първия работен ден) и се настанявали в един хотел. Всеки ден, журито избирало да прослушва определен брой от настанените в хотела участници, които имали най-висок бал, а ако имало такива с равен бал, от тях се избирали тези, които имали по-ранна регистрация в хотела. След като един участник бъде прослушван, той веднага трябвало да напусне хотела. Хотелът имал 10000 места и никога не се препълнил по време на целия кастинг. След N -тия ден в хотела имало останали неизслушани участници, а в нощта преди $(N+1)$ -вия работен нови кандидати не били настанявани.

Напишете програма **MUSIC**, която намира името на първия неизслушан участник, т.е. този, който би трябвало да бъде изслушан първи през $(N+1)$ -вия ден, ако журито би решило да работи един ден повече от предварително определените дни.

Вход

Данните се четат от стандартния вход. На първия ред е записано числото N . Следват N реда, всеки започващ с броя M на пристигналите участници през нощта преди съответния ден, $0 \leq M < 500$, следван от M двойки, съставени от името на поредния участник и неговия бал. Накрая на реда е записан броят K на действително изслушаните от журито участници за деня, $0 \leq K < 300$. Всички числа и имена са разделени с по един интервал. Имената са съставени от по най-много 10 малки и главни латински букви.

ПРИМЕР

Вход	Изход
3	Krum
3 Ana 90 Krum 90 Kalina 99 2	
0 0	
1 Roza 90.0001 1	

Решение

Данните за всеки участник – името, балът и поредният номер на регистрацията в хотела – са представени в структурата **data**. За решаване на задачата е използвана приоритетна опашка Q , реализирана в STL. След прочитане на данните, отнасящи се за поредния ден, те се внасят в Q , в съответствие с указаните приоритети – първо по намаляваща стойност на бала, а при равен бал – по нарастващ номер на пристигане в хотела. Приоритетът на данните в опашката се определя от класа **cmp**, където освен големината на бала, се взема предвид и поредността на регистрацията в хотела. След това се изваждат от Q тези участници, които са били прослушани за същия ден. Този процес се повтаря N пъти, колкото са дните на конкурса. Накрая се извежда името на този участник, които ще се окаже на върха на приоритетната опашка.

```

#include<iostream>
#include<queue>
using namespace std;
struct data
{ string s; double b; int r; };
struct cmp:
public binary_function<data, data, bool>
{ bool operator()(data x, data y)
  {if(x.b < y.b) return true;
   if(x.b==y.b) if(x.r > y.r) return true;
   return false;
  }
};
priority_queue<data, vector<data>, cmp> Q;
int main()
{int c=0;
 int n; cin >> n;
 for(int i=1;i<=n;i++)
 { int m; cin >> m;
  for(int j=1;j<=m;j++)
  { data d;
   cin >> d.s >> d.b;
   d.r=c; c++;
   Q.push(d);
  }
  int k; cin >> k;
  for(int j=1; j<=k; j++) Q.pop();
 }
 cout << (Q.top()).s << endl;
}

```

Група С

Задача С1. РЕДИЦИ, автор Емил Келеведжиев

Да разгледаме редицата (3,1,4,2,4). Тя може да бъде разбита на две подредици – (3,4) и (1,2,4), които са строго растящи, т.е. елементите им са сортирани в строго нарастващ ред. *Разбиване* означава, че всяка от двете подредици трябва има поне по един елемент, обединението на елементите на двете подредици трябва да се състои от елементите на дадената редица и никой елемент от дадената редица не трябва едновременно да е елемент и на двете подредици. Забележете, че за редицата (4,8,1,5,3) такова разбиване не може да се направи. Напишете програма **SEQ**, която “познава” дали дадена редица от цели положителни числа може да бъде разбита на две строго растящи подредици.

Вход

На първия ред на стандартния вход е зададен броят N на редиците, които програмата трябва да провери, $N \leq 10$. Всеки от следващите N реда дефинира по една редица. Редът започва с броя M на елементите в съответната редица, $2 \leq M \leq 100\,000$. В същия ред, след един интервал, са зададени елементите на редицата, разделени един от друг с интервали. Всички елементи са цели положителни числа, не надминаващи 1 милиард.

Изход

На стандартния изход програмата трябва да изведе низ с дължина N , съставен от нули и единици (без разделящи интервали), с резултатите от направените проверки. За поредната редица низът трябва да съдържа цифрата 1, ако е възможно тази редица да се разбие на две строго растящи подредици, или цифрата 0, ако такова разбиване не е възможно.

ПРИМЕР

Вход

```

2
5 3 1 4 2 4
5 4 8 1 5 3

```

Изход

```

10

```

Решение

Наивната идея да образуваме всички възможни разбивания на редицата в две подредици и да проверяваме, дали получените подредици са строго растящи, ще доведе до алгоритъм с експоненциално нарастване на броя на стъпките, при увеличаване размерите на задачата. Алгоритъм с линейна сложност се получава по следния начин. Да допуснем, че успешно сме разбили началото (съставено от първите I елемента) на редицата и a и b са последните (максималните) елементи на двете подредици. За началото, съставено от първия елемент, такова разбиване е възможно и единствено – в едната подредица е първият елемент, а втората е празна. Максималният измежду a и b да означим с max . Да разгледаме $(I+1)$ -вия елемент c . Ако $c > max$, трябва да го причислим към подредицата на max . Ако $c < max$ – опитваме да го причислим към другата подредица. Ако това е възможно – получили сме разбиване на първите $I+1$ елемента. Ако с добавянето му там строгата монотонност на подредицата се нарушава, ясно е, че задачата няма решение.