# Московский Авиационный Институт (национальный исследовательский университет)

Институт информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Журнал по исследовательской практике (индивидуальный план)

Студенты	Группа
Тарпанов Даниил Александрович	М8О-307Б-19
Ежов Никита Павлович	М8О-307Б-19
Полюбин Арсений Игоревич	M8O-306B-19
Команда:	MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov

## Сводная таблица за осень 2021

Дата	Название	Время	Место проведения	Решенные задачи	Дорешанные задачи
12.09.2021	Grand Prix of Dolgoprudny	11:00-16:00	Дистанционно	L, O	M
19.09.2021	Grand Prix of IMO	11:00-16:00	Дистанционно	M, O, P, Q	=
26.09.2021	Grand Prix of XiAn	11:00-16:00	Дистанционно	L, N, P	=
10.10.2021	XXII Открытая Всесибирская олимпиада	10:00-15:00	Дистанционно	A	-
24.10.2021	Grand Prix of Korea	11:00-16:00	Дистанционно	A, C, I, K	=
07.11.2021	Grand Prix of Siberia	11:00-16:00	Дистанционно	3, 8, 13, 14	-
14.11.2021	Grand Prix of EDG	11:00-16:00	Дистанционно	A, M, N	=
28.11.2021	Grand Prix of Southern Europe	11:00-16:00	Дистанционно	O, P	=
05.12.2021	Grand Prix of Poland	11:00-16:00	Дистанционно	H, N, O, P, R	-
12.12.2021	Grand Prix of Nanjing	11:00-16:00	Дистанционно	A, N, O, Q	=
19.12.2021	Moscow Regional Contest	11:00-16:00	Дистанционно	A, F, N	=

### Явка на контесты

Дата	Название	Присутствующие
12.09.2021	Grand Prix of Dolgoprudny	Ежов, Полюбин, Тарпанов
19.09.2021	Grand Prix of IMO	Ежов, Полюбин, Тарпанов
26.09.2021	Grand Prix of XiAn	Ежов, Полюбин, Тарпанов
10.10.2021	XXII Открытая Всесибирская олимпиада	Ежов, Полюбин, Тарпанов
24.10.2021	Grand Prix of Korea	Ежов, Полюбин, Тарпанов
07.11.2021	Grand Prix of Siberia	Ежов, Полюбин, Тарпанов
14.11.2021	Grand Prix of EDG	Ежов, Полюбин, Тарпанов
28.11.2021	Grand Prix of Southern Europe	Ежов, Полюбин, Тарпанов
05.12.2021	Grand Prix of Poland	Ежов, Полюбин, Тарпанов
12.12.2021	Grand Prix of Nanjing	Ежов, Полюбин, Тарпанов
19.12.2021	Moscow Regional Contest	Ежов, Полюбин, Тарпанов

## 1 Stage 1-B: Grand Prix of Dolgoprudny, Division 2

## L. Analysing Forests

Time limit	2 seconds
Memory limit	512Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

Tree is a connected graph without loops (especially, the isolated vertex is the tree too). Forest is an union of some non-intersecting trees.

Given the forest of N vertices and M edges. Count the maximal number of the trees in that forest.

#### Input

First line of the input contains two integers N and M  $(2 \le M, N \le 10^4)$ .

#### Output

Print one integer — the maximum number of the trees in the forest. If there is no forests for the given M and N, print 0 otherwise.

#### **Examples**

standard input	standard output
4 2	2
1201 2020	0

#### Sample 1

1201 2020



#### Идея

Если количество ребёр больше количества вершин, то количество деревьев в графе равно m-n, в ином же случае деревьев в графе нет, а значит их количество равно нулю. Сложность данного решения - O(1).

```
1 || #include <iostream>
2 ||
3 || int main() {
4 || int m,n;
```

```
5 | std::cin >> m >> n;
6 | if( m > n) {
7 | std::cout << m - n;
8 | }else{
9 | std::cout << 0;
10 | }
11 |
12 | return 0;
13 |}</pre>
```



#### Stage 2-B: Grand Prix of IMO, Division 2 2

### M. Math

Time limit	2 seconds
Memory limit	512Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

You are given an array a of n distinct positive integers. Find the number of pairs (i, j) with  $1 \le i, j \le n$  for which the number  $a_i^2 + a_j$  is a square of an integer.

#### Input

The first line of the input contains a single integer n ( $1 \le n \le 10^6$ ), the size of the array. The second line of the input contains n distinct positive integers  $a_1, \ldots, a_n$   $(1 \le a_i \le 10^6)$ .

Output a single integer: the answer to the problem.

#### Example

standard input	standard output
5 1 2 3 4 5	2

#### Note

In the example, there are two such pairs, corresponding to  $1^2 + 3 = 4 = 2^2$  and  $2^2 + 5 = 9 = 3^2$ .

### Sample



#### Идея

Примем  $a_i$  как a, а  $a_j$  как b, в таком случае получим, что у нас  $a^2+b=c^2$ . Если мы отсортируем массив исходных чисел, то сможем проверять, существует ли в нашем массиве такое b, котороу удовлетворяет условию, что  $b = c^2 + 2 \cdot a \cdot c$  (формула была выведена). Алгоритм заключается в следующем, после сортировки массива мы начинаем проходить его с начала, перебирая cначиная с 1, пока наш бинарный поиск не начнёт выходить за границы массива (в таком случае останавливаем while, и переходим к следующему элементу массива).

Сложность данного алгоритма  $O(n \cdot k \cdot \log n)$ , где k - максимальный квадрат, полученный в задаче.

- 1 | #include <vector>
- 2 | #include <algorithm>

```
3 | #include <cmath>
   #include <iostream>
5
   #include <map>
6
   #define ll long long
7
   using namespace std;
8
   11 square(11 toSquare){
9
10
       return toSquare*toSquare;
11
   }
12
13
   int main(){
       cin.tie(0);
14
15
       cout.tie(0);
16
       ios::sync_with_stdio(false);
17
       int n;
18
       cin >> n;
19
        vector<ll> numbers(n);
20
       for(int i = 0; i < n; ++i){
21
           cin >> numbers[i];
22
23
        sort(numbers.begin(), numbers.end());
24
       11 k = 1;
25
       bool stop = false;
26
        auto end = numbers.end();
^{27}
       11 \text{ res} = 0;
       for(11 i = 0; i < n; ++i){
28
29
           while(!stop){
30
               auto it = lower_bound(numbers.begin(), numbers.end(), k*k + 2*numbers[i]*k);
               if(it == end){
31
                   stop = true;
32
33
                   continue;
34
               else if(*it == k*k + 2*numbers[i]*k){
35
36
                   ++res;
37
                   ++k;
38
                   continue;
               }
39
40
               else{
41
                   ++k;
               }
42
43
44
           k = 1;
45
           stop = false;
46
47
        cout << res << "\n";
48
        return 0;
49 || }
```

19 MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov - - - - - - +7 - +3 +3 +2 + 1004

### 3 Stage 3-B: Grand Prix of XiAn, Division 2

### N. Easy Game

Time limit	1 second
Memory limit	512Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

Here is a game for two players. The rule of the game is described below:

- . In the beginning of the game, there are a lot of piles of beads.
- Players take turns to play. Each turn, player choose a pile i and remove some (at least one) beads from it. Then he could do nothing or split pile i into two piles with a beads and b beads.(a, b > 0 and a + b equals to the number of beads of pile i after removing)
- If after a player's turn, there is no beads left, the player is the winner.

Suppose that the two players are all very clever and they will use optimal game strategies. Your job is to tell whether the player who plays first can win the game.

#### Input

There are multiple test cases. Please process till EOF.

For each test case, the first line contains a postive integer  $n(n \le 10^5)$  means there are n piles of beads. The next line contains n postive integers, the i-th postive integer  $a_i(a_i < 2^{31})$  means there are  $a_i$  beads in the i-th pile.

#### Output

For each test case, if the first player can win the game, ouput "Win" and if he can't, ouput "Lose".

#### Example

standard input	standard output
1	Win
1	Lose
2	Lose
1 1	
3	
1 2 3	

#### Sample

Input 🛅	Output 🛅
1	Win
1	Lose
2	Lose
1 1	
3	
1 2 3	

#### Идея

Так как в задаче описывается равноправная игра двух игроков, то она эквивалентна игре "НИМ" а это значит, что для каждых входных данных можно посчитать XOR сумму, если она отлична от нуля, то выигрывает второй игрок, а если нет - первый. Сложность данного алгоритма  $O(n \cdot \log m)$  (чтобы посчитать XOR, нужно  $log_2 max(n+m)$  итераций для чисел m и n).

#### Исходный код

1 | #include <iostream>

```
2 \parallel \text{\#define 11 long long}
 3
    using namespace std;
 4
 5
   int main(){
 6
        cin.tie(0);
 7
        cout.tie(0);
 8
        ios::sync_with_stdio(false);
 9
        int n;
10
        11 input;
11
        11 \text{ res} = 0;
12
        while(cin >> n){
13
            res = 0;
14
            for(int i = 0; i < n; ++i){
15
                cin >> input;
16
                res ^= input;
            }
17
18
            if(!res){
19
                cout << "Lose\n";</pre>
20
            }
21
            else{
22
                cout << "Win\n";</pre>
23
24
        }
25
        return 0;
26 || }
```

 (9)
 38
 MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov
 +1
 +4
 +5
 04:10
 3
 641

### 4 Отбор на всесибирскую олимпиаду

### Задача 1. Драма

Имя входного файла: input.txt
Имя выходного файла: output.txt
Ограничение по времени: 1 секунда
Ограничение по памяти: 256 мегабайт

После прочтения античной драмы и произведений Шекспира Густав решил, что многие драматические произведения можно разделить на пять частей: экспозицию, развитие действия, кульминацию, развязку и постпозицию.

При таком делении *уровень конфликта* в произведении во время экспозиции постоянен, во время развития действия строго возрастает и достигает пика в кульминации, во время развязки строго убывает и, наконец, во время постпозиции остаётся постоянным.

Экспозиция и постпозиция могут происходить мгновенно, то есть занимать один момент времени. Развитие действия и развязка занимают минимум два момента времени, кульминация всегда одномоментна. Смотрите рисунки на следующей странице.

Для нескольких произведений Густав выписал уровни конфликта в хронологическом порядке и просит вас определить, соответствуют ли они уровням конфликта при вышеописанном делении. Если соответствуют, он просит вас сообщить моменты времени, когда

- экспозиция переходит в развитие действия t<sub>1</sub>;
- уровень конфликта достигает кульминации t<sub>2</sub>;
- 3. развязка переходит в постпозицию  $t_3$ .

#### Формат входных данных

В первой строке входного файла записано одно целое положительное число D — количество произведений, проанализированных Густавом. Далее в отдельных строках следует описание этих произведений.

Первым в строке расположено целое число  $T_d$  — количество моментов времени, для которых выписаны уровни конфликта в произведении, за которым следует  $T_d$  целых положительных чисел  $c_t$ , соответствующих уровню конфликта в момент времени t ( $3 \le T_d \le 10^5$ ,  $1 \le d \le D$ ,  $1 \le c_t \le 2 \cdot 10^9$ ,  $1 \le t \le T_d$ ).

Гарантируется, что сумма всех  $T_d$  не превосходит  $10^5$ .

#### Формат выходных данных

Для каждого произведения в порядке следования во входном файле выведите в отдельной строке выходного файла: Freytag, если уровни конфликта в произведении изменяются в соответствии с делением Густава, и Nein иначе. В случае ответа Freytag дополнительно выведите три целых положительных числа  $t_1,\ t_2,\ t_3$  — вышеописанные моменты времени  $(1\leqslant t_i\leqslant T_d,\ 1\leqslant i\leqslant 3,\ t_1< t_2< t_3).$ 

#### Примеры

input.txt	output.txt
6	Freytag 3 8 11
12 1 1 1 2 3 5 8 13 9 5 4 4	Nein
12 1 1 1 2 3 5 8 13 13 9 5 4	Freytag 1 2 3
3 2 3 1	Nein
3 5 5 5	Nein
12 1 1 1 2 2 5 8 13 9 5 4 4	Nein
12 1 1 1 2 3 5 8 13 9 5 6 4	

#### Идея

Создаем функцию solve для решения нашей задачи. В ней для каждой части акта мы проверяем нарушается ли условие Густава. Для каждого акта проходим и считаем количество сцен. Если условие нарушается, то выводим "HET", в противном случае выводим "ДА".

```
#include <iostream>
2
   #include <vector>
3
4
   using namespace std;
5
6
   void solve(vector<int> &vec) {
7
       int t1 = -1, t2 = -1, t3 = -1, j = 0;
8
       while (j < vec.size() - 1 && vec[j] == vec[j + 1]) {
9
10
11
       t1 = j + 1;
       while (j < vec.size() - 1 && vec[j] < vec[j + 1]) {
12
13
           j++;
14
       }
15
       t2 = j + 1;
16
       while (j < vec.size() - 1 && vec[j] > vec[j+1]) {
17
18
19
       t3 = j + 1;
20
       while (j < vec.size() - 1&& vec[j] == vec[j + 1]) {
21
22
23
       if (j != vec.size() - 1 || t1 == t2 || t2 == t3 || t1 == t3) {
24
           cout << "Nein\n";</pre>
25
26
           cout << "Freytag " << t1 << ' ' ' << t2 << ' ' ' << t3 << '\n';</pre>
27
28
   }
29
30
   |int main() {
31
       int d, q;
32
33
       cin >> d;
34
       for (int i = 0; i < d; ++i) {
35
           cin >> q;
36
           vector<int> vec(q);
37
           for (int j = 0; j < q; ++j) {
38
               cin >> vec[j];
39
40
           solve(vec);
41
       }
42 || }
```

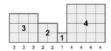
			Louis to		
176	MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov	+	-14	1	00
176 MAI #40 EZNOV, POIUDIN, Tarpanov	99:03	239:24	1	99	

#### Stage 4-B: Grand Prix of Korea, Division 2 5

### A. Histogram Sequence 3

Time limit	2 seconds
Memory limit	1Gb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

Consider the histogram composed of n squares with side lengths  $a_1,a_2,\cdots,a_n$ . Let's call the sequence  $(a_1,a_2,\cdots,a_n)$  the histogram sequence of this histogram. The first  $a_1$  columns will each have height  $a_2$ , the following  $a_2$  columns will each have height  $a_2$ , ... and the last  $a_n$  columns will each have height  $a_1$ . Now, let us define the height sequence  $(b_1,b_2,\cdots,b_{n_1+n_2+\cdots+n_n})$  where  $b_j$   $(1 \le j \le a_1+a_2+\cdots+a_n)$  is the height of the j-th column. For example, the histogram with (3,2,1,4) as its histogram sequence has (3,3,3,2,2,1,4,4,4,4) as its height sequence.



Write a program to find the histogram sequence given the height sequence.

The first line contains a single integer m ( $1 \le m \le 10^6$ ) representing the length of the height sequence  $\{b_i\}$  is given. The second line of the input contains m integers, the height sequence. Specifically, the i-th integer

ьме ведения иле or the input contains m integers, the height sequence. Specifically, the i-th integer in the line is  $b_i$  ( $1 \le b_i \le m$ ). The input is designed such that the provided height sequence corresponds to a valid histogram sequence.

Output n integers on a single line,  $a_1, a_2, \dots, a_n$  where  $(a_1, a_2, \dots, a_n)$  is the histogram sequence corresponding to the given height sequence. If there are multiple answers, any one of them will be accepted.

#### Examples

standard input	standard output
10 3 3 3 2 2 1 4 4 4 4	3 2 1 4
5 2 2 2 2 1	2 2 1

#### Sample 1

Input 🗇	Output 🗇
10 3 3 3 2 2 1 4 4 4 4	3 2 1 4

#### Sample 2

đ

#### Идея

Считаем гистограмки....

Сложность данного алгоритма O(n)

```
#include <iostream>
  #include <vector>
3
4
  using namespace std;
5
  int main() {
      int m;
```

```
8 |
       cin >> m;
9
       vector<int> b(m);
10
       for (int i = 0; i < m; ++i) {
11
           cin >> b[i];
12
       }
13
       vector<int> result;
14
       int start;
15
       for (int i = 0; i < m; ++i) {
16
           start = b[i];
17
           for (int j = 0; j < start - 1; ++j) {
18
               ++i;
           }
19
20
           result.push_back(start);
21
       }
22
       for (auto i : result) {
23
           cout << i << ' ';
24
       }
25 || }
```

9 19 MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov + + +3 - - - - +12 + 4 1002

### 6 Stage 5-B: Grand Prix of Siberia, Div 2

## 3. Кости

Ограничение времени	2 секунды
Ограничение памяти	256Mb
Ввод	стандартный ввод или input.txt
Вывод	стандартный вывод или output.txt

Ходислав играет в настольную ролевую игру. Он наконец-то выбрал оружие, чтобы совладать с монстром, и наносит решающий удар. Для этого он бросает игральные кости, подсчитывает сумму чисел на гранях и называет её ведущему.

Бросок группы одинаковых костей характеризуется тремя числами  $n,\ f$  и  $m,\ r$ де n — количество костей, f — количество граней каждой кости, m — модификатор. На гранях написаны все числа от 1 до f, каждая грань может выпасть, броски костей независимы. Например, если  $n=3,\ f=8,\ m=5,\$ то для определения суммы следует бросить три восьмигранные кости, сложить результаты и добавить пять; обычно это записывается в виде 3d8+5.

Ведущий хочет проверить, мог ли Ходислав набрать названную им сумму после броска игральных костей.

### Input

В первой строке входного файла записано единственное целое число B — количество ударов (1  $\leq B \leq 10^5$ ), нанесённых Ходиславом.

Далее в отдельных строках описаны удары. Первым следует целое число S — сумма, названная Ходиславом. Далее следует тройка целых чисел:  $n, \ f$  и m — описание группы игральных костей ( $1 \le S \le 300, \ 1 \le n \le 10, \ 2 \le f \le 20, \ 0 \le m \le 10$ ).

### Output

Для каждого удара в порядке следования во входном файле выведите в отдельной строке YES, если сумма могла быть набрана, и NO иначе.

### Examples

input.txt	output.txt
5	YES
3 1 6 0	NO
1 1 8 1	NO
16 1 12 3	NO
1 2 4 0	YES
42 3 20 1	

#### Идея

В цикле смотрим смог ли Ходислав выиграть бой, если сумма его очков удовлетовряет условию выигрыша, то выводим "YES", В противном случае выводим "NO". Сложность данного алгоритма O(B)

#### Исходный код

```
|#include <iostream>
2
   using namespace std;
3
4
   int main(){
5
       cin.tie(0);
6
       cout.tie(0);
7
       ios::sync_with_stdio(false);
       int B;
8
9
       cin >> B;
10
       int n, f, m;
11
       int subRes;
12
       for(int i = 0; i < B; ++i){
13
           cin >> subRes >> n >> f >> m;
14
           if(subRes >= n + m \&\& subRes <= n*f + m){
               cout << "YES\n";</pre>
15
           }
16
17
           else{
               cout << "NO\n";
18
           }
19
20
21
       return 0;
22 || }
```



### 7 Stage 6-B: Grand Prix of EDG, Div 2

### M. Pots

Time limit	1 second
Memory limit	256Mb
Input	standard input or input.txt
Output	stdandard output or output.txt

In a cooking pot shop sales decreased dramatically. Marketing managers of the shop did a research and found out that the reason was frying pans. People stopped buying pots as pans are both cheaper and more compact during storage. The Board of Directors made a decision to extent assortment and start selling also pans. The first batch is already ordered.

Warehouse logistics department was given a task to find a place for the new goods. Now there are N pots in the warehouse. Every pot has a diameter  $D_i$ . There is only one way to save space — it is possible to embed in any pot only one pot of a smaller diameter, in which others can be embedded.

Help the logistics specialist find a minimal number of pots in the warehouse in which all other pots can be embedded.

### Input format

The first line contains a single number N ( $1 \le N \le 1000$ ). The second line contains N integers  $D_i$  separated by spaces ( $1 \le D_i \le 10\ 000$ ).

### Output format

Output the obtained number.

### Sample

Input 🗇	Output 🗇
5	2
7 5 2 5 2	

#### Идея

Отсортируем все горшки по диаметру. Реализуем функцию, осуществляющую "помещение" наименьшего горшка в первый подходящий по размерам горшок. В цикле будем вызывать эту функцию, до момента, пока схлопывание не перестанет происходить. Сложность данного алгоритма  $O(n \cdot logn)$  из-за сортировки

#### Исходный код

1 | #include <iostream>

```
2 | #include <vector>
3
   #include <algorithm>
4
5
   using namespace std;
6
   |bool put(vector<int> &vec, vector<bool> &used) {
7
8
9
       for (int j = 0; j < vec.size(); ++j) {
10
           if (vec[0] < vec[j] && used[j] == false) {</pre>
               vec.erase(vec.begin());
11
12
               used[j] = true;
               used.erase(used.begin());
13
14
               return true;
           }
15
16
17
       return false;
   }
18
19
20
   int main() {
21
       int n;
22
       cin >> n;
23
       vector<int> vec(n);
24
       vector<bool> used(n, false);
25
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
26
           cin >> vec[i];
27
28
       stable_sort(vec.begin(), vec.end());
29
       while (put(vec, used));
30
        cout << vec.size();</pre>
31
32 || }
```

#### Stage 7-B: Grand Prix of Southeastern Europe, Div 2 8

#### P. A-series

Time limit	1 second
Memory limit	256Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

There are N+1 different sizes of paper: A0, A1, A2, ..., AN, where each size is twice larger than

the next one. You have  $a_0$  pieces of paper of size A0,  $a_1$  of size A1, ...,  $a_N$  pieces of size AN. You want to obtain at least  $b_0$  pieces of size A0,  $b_1$  of size A1, ...,  $b_N$  pieces of size AN. At any point you can fold and cut a paper in half, obtaining two pieces of smaller size (e.g.  $A4 \rightarrow A5 \times 2$ ). What is the minimum number of cuts needed to obtain the required pieces?

The first line contains a single integer N  $(1 \le N \le 2 \cdot 10^5)$ . The second line contains N+1 integers  $a_0, a_1, \ldots, a_N$   $(0 \le a_i \le 10^9)$ . The third line contains N+1 integers  $b_0, b_1, \ldots, b_N$   $(0 \le b_i \le 10^9)$ .

Output a single integer — the minimum number of cuts needed to obtain the required pieces, or -1, if it's not possible to obtain them.

#### Examples

standard input	standard output
1	10
10 0	
0 19	
1	-1
10 0	
0 21	
3	1758
2021 11 21 10	
10 21 11 2021	

#### Sample 1

Input 🗇	Output 🗇
1	10
10 0	
0 19	
Sample 2	
Input 🗇	Output 🗇
1	-1
10 0	
0 21	
Sample 3	
towns (B)	Output (F)
Input 🗇	Output 🗇
3	1758
2021 11 21 10	

#### Идея

10 21 11 2021

Будем итерироваться по двум массивам начиная с конца. На каждой итерации будем вычитать a[i] из b[i]. После вычитания, перенесем количество листов из b[i] в b[i-1] по следующему принципу: если b[i]%2 == 0, то перенсем в b[i-1] ровно b/2 листов и прибавим к ответу b[i]/2. В противном случае, перенсем (b[i]+1)/2 листов и прибавим столько же к ответу. В конечном счете, получим новый массив b, в первой ячейке которого будет лежать необходимое количество листов размера A0. Если a[0] > b[0], то выводится посчитанный ранее ответ, в противном случае невозможно порезать листы так, чтобы их хватило.

Сложность данного алгоритма O(n)

#### Исходный код

```
1 | #include <iostream>
   #include <vector>
 3
   using namespace std;
 4
 5
 6
   #define int long long
 7
 8
   int32_t main() {
 9
       int n;
10
       cin >> n;
11
       n++;
12
       vector<int> a(n);
13
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
14
           cin >> a[i];
15
16
       vector<int> b(n);
17
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
18
           cin >> b[i];
       }
19
20
       int ans = 0;
21
       for (int i = n - 1; i > 0; --i) {
22
           if (b[i] > a[i]) {
23
               b[i] -= a[i];
24
               a[i] = 0;
25
           } else {
               a[i] -= b[i];
26
27
               b[i] = 0;
28
           }
29
           if (b[i] \% 2 == 0) {
               b[i - 1] += b[i] / 2;
30
31
               ans += b[i] / 2;
32
           } else {
33
               b[i - 1] += (b[i] + 1) / 2;
34
               ans += (b[i] + 1) / 2;
35
           }
36
           b[i] = 0;
37
38
       if (a[0] - b[0] < 0) {
39
           cout << -1;
40
41
        else cout << ans << '\n';
42 || }
```



### 9 Stage 8-B: Grand Prix of Poland, Div 2

## R. Unused Digits

Time limit	1 second
Memory limit	256Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

Given a string, consisting of digits from 0 to 9. Find out all digits, which are not used in this string.

### Input format

First line of the input file contains one integer T — number of the test cases ( $1 \le T \le 150$ ). Each of next T lines contains one test case — non-empty string, consisting of digits from 0 to 9. Length of the given string does not exceed 30.

### **Output format**

For each test case print in accending order all digits, which did not used in this string. If all ten digits are used, print "full" instead.

### Sample

Input 🗇	Output 🗇
2	013579
2468	full
0123456789	

#### Идея

Заведем массив used с 10 элементами типа bool, изначально инциализированных как false. Потом пройдемся по строке s и будем присваивать  $used[s[i]\ \ \ \ \ \ ]$  значение true. После этого на каждое i-ое вхождение true будем добавлять в результирующий массив i. Если результирующий массив окажется пустым, выведем "full", иначе выведем все его элементы. Сложность данного алгоритма O(n)

- 1  $\parallel$  #include <iostream>
- 2 | #include <vector>

```
3 | #include <string>
4
5
   using namespace std;
6
7
   int main() {
8
       int n;
9
       cin >> n;
10
11
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
12
           string s;
13
           cin >> s;
14
           vector<bool> used(10, false);
15
           for (int j = 0; j < s.size(); ++j) {
               used[(s[j] - '0')] = true;
16
17
           vector<int> ans(0);
18
19
           for (int j = 0; j < used.size(); ++j) {
20
               if (!used[j]) {
21
                   ans.push_back(j);
22
               }
23
           }
24
           if (ans.empty()) {
25
               cout << "full\n";</pre>
26
           }
27
           else {
28
               for (auto &i : ans) {
29
                   cout << i;
30
31
           }
32
           cout << '\n';</pre>
33
34
35 || }
```

30 MAI #40 Ezhov, Polubin, Tarpanov - - - + - - - + + 4 +3 +4 - + 5 690

### 10 Stage 9-B: Grand Prix of Nanjing, Div 2

### Q. Emptycoin



To estimate the stability of new cryptocurrencty Emptycoin, the analysts are using the data on the houry change of the price  $d_i$  of the Emptycoin. There are n observations. Consider as the stability distance the length of the maximum continuous segment, such as sum of  $d_i$  on that segment is zero, i.e the maximum integer k such as exists the index  $j : \sum_{i=0}^{k-1} d_{j+i} = 0$ . If the sum is non-zero for all k and j, then the stability distance is considered to be equal to zero. Given the data, calculate the stability distance.

#### Input format

First line of the input contains one integer n – the number of the observations ( $1 \le n \le 2 \cdot 10^5$ ). i-th of the following n lines contains one integer  $d_i$  ( $-10^9 \le d_i \le 10^9$ ) — i-th change of the price

#### Output format

Print one integer - the stability distance.

#### Sample 1

Input 🗇	Output 🛅
5	4
28	
-11	
11	
0	
0	
Sample 2	
Input 🗇	Output 🗇
4	0
1	
2	
2	

#### Идея

Создаём вспомагательный массив, где будем хранить сумму первых n наблюдений. Также создаём тар для хранения всех встретившихся до этого сумм. Идея работы алгоритма таковамы считаем i-ю сумму первых элементов, прибавляя введённое наблюдение к i-1 результату. После вычисления текущего результата, смотрим, появлялась ли у нас такая сумма раннее. Если да - считаем разницу между позициями текущей и полученной равной суммы, и обновляем ответ, если только что посчитанное расстояние больше текущего. Сложность данного алгоритма  $O(n \cdot logn)$  (из-за мапы).

```
1 | #include <iostream>
   |#include <vector>
   #include <algorithm>
   #include <set>
4
5
   #include <map>
6 | using namespace std;
   #define ll long long
7
   int main(){
8
9
       map<11, int> poses;
10
11
       int n;
12
       cin >> n;
13
       vector <11> helpVector(n);
14
       vector <11> numbers(n);
15
       cin >> numbers[0];
16
       helpVector[0] = numbers[0];
17
       poses[numbers[0]] = 0;
18
       int maxLen = 0;
19
       if(helpVector[0] == 0){
20
           maxLen = 1;
21
       }
22
       for(int i = 1; i < n; ++i){
23
           cin >> numbers[i];
24
           helpVector[i] = helpVector[i-1] + numbers[i];
           if(helpVector[i] == 0){
25
26
               maxLen = max(maxLen, i+1);
27
           else if(poses.find(helpVector[i]) == poses.end()){
28
29
               poses[helpVector[i]] = i;
30
           }
31
           else{
32
               maxLen = max(maxLen, i - poses[helpVector[i]]);
33
           }
34
35
       cout << maxLen << "\n";</pre>
36
       return 0;
37
```



### 11 Moscow Regional

### F. Build the Non-Cactus

Time limit	1 second
Memory limit	512Mb
Input	standard input or input.txt
Output	standard output or output.txt

In graph theory, a *cactus* is a connected undirected graph in which any two simple cycles have at most one vertex in common.

Given an integer n, build a **connected** graph with n vertices that is **not** a cactus. Note that your graph can't have self-loops or multiple edges. The number of edges in your graph should be minimum possible.

#### Input

The input consists of a single integer n ( $2 \le n \le 1000$ ).

#### Output

If there is no connected graph of n vertices without self-loops and multiple edges that is not a cactus, print  $\neg 1$  in the only line of the output. Otherwise, first print positive integer m — the number of edges in your graph. Then print m lines, each containing two integers — edges of the resulting graph. Use consecutive integers  $1, 2, \ldots, n$  to enumerate the vertices of the graph. If there are more than solutions with minimum number of edges, print any of them.

#### Example

	standard input	standard output
3		-1

### Sample



#### Идея

Если дано более трех вершин, будем строить "круглый" граф, то есть граф, с ребрами вида [i, i+1], [i+1,i+2]...[i+n, i]. Такое построение грантирует минимально возможное количество ребер. После этого, чтобы граф перестал быть кактусом, нужно провести в нем хорду – ребро между двумя несмежными вершинами. Для простоты, в каждом графе соединим вершины 1 и 3.

Сложность данного алгоритма O(n)

```
1 | #include <iostream>
2 | #include <vector>
3 |
4 | using namespace std;
```

```
6 \parallel \text{int main()}  {
7
        int n;
8
        cin >> n;
9
        if (n \le 3) {
10
            cout << "-1\n";
11
            exit(0);
        }
12
13
        vector<pair<int,int>> edges;
14
        for (int i = 1; i < n; i++) {
15
            edges.push_back(make_pair(i, i + 1));
16
17
        edges.push_back(make_pair(1,n));
18
        edges.push_back(make_pair(1,3));
19
        cout << edges.size();</pre>
20
        for (auto &i: edges) {
21
            cout << i.first << " " << i.second << "\n";</pre>
22
        }
23 || }
```

