

Problema BinSearch

Archivo de entrada `stdin`
Archivo de salida `stdout`

```
bool binary_search(int n, int p[], int target){
    int left = 1, right = n;
    while(left < right){
        int mid = (left + right) / 2;
        if(p[mid] == target)
            return true;
        else if(p[mid] < target)
            left = mid + 1;
        else
            right = mid - 1;
    }
    if(p[left] == target) return true;
    else return false;
}
```

Es bien sabido que si p está ordenado, entonces este código devuelve `true` si y solo si `target` aparece dentro de p . Por otro lado, este puede no ser el caso si p no está ordenado.

Se le da un entero positivo n y una secuencia $b_1, \dots, b_n \in \{\text{true}, \text{false}\}$. Se garantiza que $n = 2^k - 1$ para algún k entero positivo. Debe generar una permutación p de $\{1, \dots, n\}$ que siga ciertas condiciones. Sea $S(p)$ el número de índices $i \in \{1, \dots, n\}$ para los cuales `binary_search(n, p, i)` devuelve `not bi`. Debe establecer p para que $S(p)$ sea pequeño (como se detalla en la sección “Restricciones”).

(Nota: una permutación de $\{1, \dots, n\}$ es una secuencia de n enteros que contiene cada entero desde 1 a n *exactamente* una vez).

Entrada

La entrada contiene varios casos de prueba. La primera línea de entrada contiene T , el número de casos de prueba. Siguen los casos de prueba.

La primera línea de un caso de prueba contiene el número entero n . La segunda línea de un caso de prueba contiene una cadena de longitud n que contiene solo los caracteres '0' y '1'. Estos caracteres no están separados por espacios. Si el carácter i -ésimo es '1', entonces $b_i = \text{true}$, y si es '0', entonces $b_i = \text{false}$.

Salida

Los datos de salida constan de las respuestas para cada uno de los casos de prueba de T . La respuesta para caso de prueba particular consiste en la permutación p generada para ese caso de prueba.

Restricciones

- $\sum n$ Es la suma de todos los valores de n en una sola entrada.
- $1 \leq \sum n \leq 100\,000$.
- $1 \leq T \leq 7\,000$.
- $n = 2^k - 1$ para algunos $k \in \mathbb{N}$, $k > 0$.
- Si $S(p) \leq 1$ para todos los casos de prueba dentro de una subtarea, se otorga el 100% de los puntos para esa subtarea.
- En caso contrario, si $0 \leq S(p) \leq \lceil \log_2 n \rceil$ (por ejemplo, $1 \leq 2^{S(p)} \leq n + 1$) para todos los casos de prueba dentro de una subtarea, se otorga el 50% de los puntos para esa subtarea.

#	Puntos	Restricciones
1	3	$b_i = \text{true}$.
2	4	$b_i = \text{false}$.
3	16	$1 \leq n \leq 7$.
4	25	$1 \leq n \leq 15$.
5	22	$n = 2^{16} - 1$ y cada b_i se selecciona de manera uniforme e independiente al azar de $\{\text{true}, \text{false}\}$.
6	30	Sin restricciones adicionales.

Ejemplos

Archivo de entrada	Archivo de salida
4 3 111 7 1111111 3 000 7 000000000	1 2 3 1 2 3 4 5 6 7 3 2 1 7 6 5 4 3 2 1
2 3 010 7 0010110	3 2 1 7 3 1 5 2 4 6

Explicaciones

Ejemplo 1. En los dos primeros casos de prueba del primer ejemplo, tenemos $S(p) = 0$.

En el tercer caso de prueba, tenemos $S(p) = 1$. Esto es porque `binary_search(n, p, 2)` devuelve `true`, aunque $b_2 = \text{false}$.

En el cuarto caso de prueba, tenemos $S(p) = 1$. Esto es porque `binary_search(n, p, 4)` devuelve `true`, aunque $b_4 = \text{false}$.

Ejemplo 2. Tenemos $S(p) = 0$ para ambos casos.