

Soluciones OIFem 2020

Entrenamiento 10

Máximo del segmento

Teoría

- Árboles de segmentos
- Propagación vaga

Solución

Usando el código de los apuntes, podemos resolverlo con facilidad. Basta con darnos cuenta de que la función del árbol es el máximo y que si se suma un valor a todos los nodos de un segmento, su máximo será incrementado por exactamente este valor.

Código

C++

```
1  #include <iostream>
2  #include <vector>
3  using namespace std;
4
5  int hijoIzquierdo(int p) {
6      return p << 1; // forma rápida de calcular 2p
7  }
8
9  int hijoDerecho(int p) {
10     return (p << 1)+1; // forma rápida de calcular 2p + 1
11 }
12
13 int funcion(int valorIzq, int valorDer) {
14     return max(valorIzq, valorDer); // esta funcion es la que hay que cambiar si
15     ↪ queremos un árbol de segmentos que no calcule sumas, sino otra función
16 }
17 void construirArbol(int indiceNodo, int L, int R, vector<int> & arbol, vector<int>
18     ↪ & lista) {
19     // construye el árbol de segmentos entre los índices [L, R] de la lista de
20     ↪ forma recursiva
21     // hay que llamarla como (1, 0, N-1, arbol, lista) desde fuera de la función
22     if (L < R) {
```

```

21     int mid = L + (R-L)/2;
22     construirArbol(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, arbol, lista); //
    ↪     construimos el subárbol izquierdo
23     construirArbol(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, arbol, lista); //
    ↪     construimos el subárbol derecho
24     arbol[indiceNodo] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)],
    ↪     arbol[hijoDerecho(indiceNodo)]); // los juntamos
25 } else {
26     arbol[indiceNodo] = lista[L]; // L = R -> subárbol de un solo nodo:
    ↪     cogemos ese índice de la lista
27 }
28 }
29
30 void propagar(int indiceNodo, int L, int R, vector<int> & arbol, vector<int> &
    ↪ vaga) {
31     if (L != R) {
32         arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)] += vaga[indiceNodo];
33         vaga[hijoIzquierdo(indiceNodo)] += vaga[indiceNodo];
34         arbol[hijoDerecho(indiceNodo)] += vaga[indiceNodo];
35         vaga[hijoDerecho(indiceNodo)] += vaga[indiceNodo];
36         vaga[indiceNodo] = 0;
37     } else vaga[indiceNodo] = 0;
38 }
39
40 int conseguirValor(int indiceNodo, int L, int R, int indicePrincipio, int
    ↪ indiceFinal, vector<int> & arbol, vector<int> & vaga) {
41     // encuentra el valor de la función sobre el rango [indicePrincipio,
    ↪ indiceFinal] de la lista original
42     // hay que llamarla como conseguirValor(1, 0, N-1, indicePrincipio,
    ↪ indiceFinal, arbol) desde fuera de la función
43     if (L >= indicePrincipio && R <= indiceFinal) {
44         // indicePrincipio <= L <= R <= indiceFinal
45         propagar(indiceNodo, L, R, arbol, vaga);
46         return arbol[indiceNodo]; // [L, R] está contenido en [indicePrincipio,
    ↪ indiceFinal]
47     } else if (indicePrincipio > R || indiceFinal < L) {
48         // No hay ningún índice en común entre [L, R] y [indicePrincipio,
    ↪ indiceFinal]
49         return -1e9; // si hay alguna posibilidad de una suma negativa, tendremos
    ↪ que elegir otro valor, como menos infinito
50     } else {
51         propagar(indiceNodo, L, R, arbol, vaga);
52         int mid = L + (R-L)/2; // encontramos el punto intermedio
53         // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre [L, mid]
    ↪ y [indicePrincipio, indiceFinal]
54         int valorHijoIzquierdo = conseguirValor(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid,
    ↪ indicePrincipio, indiceFinal, arbol, vaga);
55         // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre [mid+1,
    ↪ R] y [indicePrincipio, indiceFinal]
56         int valorHijoDerecho = conseguirValor(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R,
    ↪ indicePrincipio, indiceFinal, arbol, vaga);
57         if (valorHijoIzquierdo == -1e9)
58             return valorHijoDerecho; // [mid+1, R] está contenido en
    ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [L, mid] no
59         else if (valorHijoDerecho == -1e9)

```

```

60     return valorHijoIzquierdo; // [L, mid] está contenido en
61     ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [mid+1, R] no
62     else
63     return funcion(valorHijoIzquierdo, valorHijoDerecho); //
64     ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] tiene parte en ambas mitades
65 }
66 }
67
68 void sumar(int indiceNode, int L, int R, int indInicio, int indFinal, int suma,
69 ↪ vector<int> & vaga, vector<int> & arbol) {
70     if (indFinal < L || indInicio > R)
71     return;
72     else if (L >= indInicio && R <= indFinal) {
73     vaga[indiceNode] += suma;
74     arbol[indiceNode] += suma;
75     } else {
76     propagar(indiceNode, L, R, arbol, vaga);
77     int mid = L + (R-L)/2;
78     sumar(hijoIzquierdo(indiceNode), L, mid, indInicio, indFinal, suma, vaga,
79     ↪ arbol);
80     sumar(hijoDerecho(indiceNode), mid+1, R, indInicio, indFinal, suma, vaga,
81     ↪ arbol);
82     arbol[indiceNode] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNode)],
83     ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNode)]);
84     }
85 }
86
87 int main() {
88     ios::sync_with_stdio(false);
89     cin.tie(NULL);
90     int T, N, Q, k, l, r, x;
91     cin >> T;
92     while(T--) {
93     cin >> N >> Q;
94     vector<int> lista(N);
95     for (int i = 0; i < N; i++)
96     cin >> lista[i];
97     vector<int> arbol(4*N, -1e9);
98     vector<int> vaga(4*N, 0);
99     construirArbol(1, 0, N-1, arbol, lista);
100     while(Q--) {
101     cin >> k >> l >> r;
102     l--;
103     r--;
104     if (k == 1) {
105     cin >> x;
106     sumar(1, 0, N-1, l, r, x, vaga, arbol);
107     } else {
108     cout << conseguirValor(1, 0, N-1, l, r, arbol, vaga) << '\n';
109     }
110     }
111     }
112     return 0;
113 }

```

Dynamic Range Sum Queries

Teoría

- Árboles de segmentos

Solución

Este era un árbol con función suma, con la peculiaridad de que podía haber overflow y había que cambiar las funciones aprendidas para que usaran long long int.

Código

C++

```
1  #include <vector>
2  #include <iostream>
3  using namespace std;
4  typedef long long int ll;
5
6  int hijoIzquierdo(int p) {
7      return p << 1; // forma rápida de calcular 2p
8  }
9
10 int hijoDerecho(int p) {
11     return (p << 1)+1; // forma rápida de calcular 2p + 1
12 }
13
14 ll funcion(ll valorIzq, ll valorDer) {
15     return valorIzq + valorDer;
16 }
17
18 void construirArbol(int indiceNodo, int L, int R, vector<ll> & arbol, vector<ll> &
19 ↪ lista) {
20     // construye el árbol de segmentos entre los índices [L, R] de la lista de
21     ↪ forma recursiva
22     // hay que llamarla como (1, 0, N-1, arbol, lista) desde fuera de la
23     ↪ función
24     if (L < R) {
25         int mid = L + (R-L)/2;
26         construirArbol(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, arbol, lista);
27         ↪ // construimos el subárbol izquierdo
28         construirArbol(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, arbol, lista);
29         ↪ // construimos el subárbol derecho
30         arbol[indiceNodo] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)],
31         ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)]); // los juntamos
32     } else {
33         arbol[indiceNodo] = lista[L]; // L = R -> subárbol de un solo
34         ↪ nodo: cogemos ese índice de la lista
35     }
36 }
37
38 }
```

```

31 ll conseguirValor(int indiceNodo, int L, int R, int indicePrincipio, int
   ↪ indiceFinal, vector<ll> & arbol) {
32     // encuentra el valor de la función sobre el rango [indicePrincipio,
   ↪ indiceFinal] de la lista original
33     // hay que llamarla como conseguirValor(1, 0, N-1, indicePrincipio,
   ↪ indiceFinal, arbol) desde fuera de la función
34     if (L >= indicePrincipio && R <= indiceFinal) {
35         return arbol[indiceNodo]; // [L, R] está contenido en
   ↪ [indicePrincipio, indiceFinal]
36     } else if (indicePrincipio > R || indiceFinal < L) {
37         // No hay ningún índice en común entre [L, R] y [indicePrincipio,
   ↪ indiceFinal]
38         return -1; // si hay alguna posibilidad de una suma negativa,
   ↪ tendremos que elegir otro valor, como menos infinito
39     } else {
40         int mid = L + (R-L)/2; // encontramos el punto intermedio
41         // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre
   ↪ [L, mid] y [indicePrincipio, indiceFinal]
42         ll valorHijoIzquierdo = conseguirValor(hijoIzquierdo(indiceNodo),
   ↪ L, mid, indicePrincipio, indiceFinal, arbol);
43         // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre
   ↪ [mid+1, R] y [indicePrincipio, indiceFinal]
44         ll valorHijoDerecho = conseguirValor(hijoDerecho(indiceNodo), mid
   ↪ + 1, R, indicePrincipio, indiceFinal, arbol);
45         if (valorHijoIzquierdo == -1)
46             return valorHijoDerecho; // [mid+1, R] está contenido en
   ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [L, mid] no
47         else if (valorHijoDerecho == -1)
48             return valorHijoIzquierdo; // [L, mid] está contenido en
   ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [mid+1, R] no
49         else
50             return funcion(valorHijoIzquierdo, valorHijoDerecho); //
   ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] tiene parte en ambas
   ↪ mitades
51     }
52 }
53
54 void cambio(int indiceNodo, int L, int R, int indiceCambiado, vector<ll> & arbol,
   ↪ vector<ll> & lista, ll nuevoValor) {
55     // cambia el índice indiceCambiado de la lista original a nuevoValor
56     // hay que llamarla como cambio(1, 0, N-1, indiceCambiado, arbol, lista,
   ↪ nuevoValor) desde fuera de la función
57     if (indiceCambiado < L || indiceCambiado > R)
58         return; // indiceCambiado no está en [L, R]
59     if (L == R) {
60         // hemos llegado a la hoja del árbol que corresponde a indiceCambiado
61         arbol[indiceNodo] = lista[indiceCambiado] = nuevoValor;
62     } else {
63         // estamos en un intervalo que contiene indiceCambiado
64         int mid = L + (R-L)/2; // encontramos el punto intermedio
65         // recorremos los dos subárboles, encontrando cuál de ellos contiene el
   ↪ índiceCambiado
66         cambio(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, indiceCambiado, arbol, lista,
   ↪ nuevoValor);

```

```

67     cambio(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, indiceCambiado, arbol, lista,
68     ↪ nuevoValor);
69     // recalculamos el valor sobre [L, R]
70     arbol[indiceNodo] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)],
71     ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)]);
72 }
73 }
74
75 int main() {
76     ios::sync_with_stdio(false);
77     cin.tie(NULL);
78     int n, q;
79     cin >> n >> q;
80     vector<ll> nums(n);
81     for (int i = 0; i < n; i++)
82         cin >> nums[i];
83     vector<ll> arbol(4*n, 0);
84     construirArbol(1, 0, n-1, arbol, nums);
85     while(q--) {
86         int tipo;
87         cin >> tipo;
88         if (tipo == 1) {
89             int k, u;
90             cin >> k >> u;
91             cambio(1, 0, n-1, k-1, arbol, nums, u);
92         } else {
93             int a, b;
94             cin >> a >> b;
95             cout << conseguirValor(1, 0, n-1, a-1, b-1, arbol) <<
96             ↪ '\n';
97         }
98     }
99     return 0;
100 }

```

Dynamic Range Minimum Queries

Teoría

- Árboles de segmentos

Solución

Las observaciones de este problema son similares a las del primero, solo que la función a usar es el mínimo.

Código

C++

```
1  #include <vector>
2  #include <iostream>
3  using namespace std;
4
5  int hijoIzquierdo(int p) {
6      return p << 1; // forma rápida de calcular 2p
7  }
8
9  int hijoDerecho(int p) {
10     return (p << 1)+1; // forma rápida de calcular 2p + 1
11 }
12
13 int funcion(int valorIzq, int valorDer) {
14     return min(valorIzq, valorDer);
15 }
16
17 void construirArbol(int indiceNodo, int L, int R, vector<int> & arbol, vector<int>
18 ↪ & lista) {
19     // construye el árbol de segmentos entre los índices [L, R] de la lista de
20     ↪ forma recursiva
21     // hay que llamarla como (1, 0, N-1, arbol, lista) desde fuera de la
22     ↪ función
23     if (L < R) {
24         int mid = L + (R-L)/2;
25         construirArbol(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, arbol, lista);
26         ↪ // construimos el subárbol izquierdo
27         construirArbol(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, arbol, lista);
28         ↪ // construimos el subárbol derecho
29         arbol[indiceNodo] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)],
30         ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)]); // los juntamos
31     } else {
32         arbol[indiceNodo] = lista[L]; // L = R -> subárbol de un solo
33         ↪ nodo: cogemos ese índice de la lista
34     }
35 }
36
37 int conseguirValor(int indiceNodo, int L, int R, int indicePrincipio, int
38 ↪ indiceFinal, vector<int> & arbol) {
```

```

31 // encuentra el valor de la función sobre el rango [indicePrincipio,
32 ↪ indiceFinal] de la lista original
33 // hay que llamarla como conseguirValor(1, 0, N-1, indicePrincipio,
34 ↪ indiceFinal, arbol) desde fuera de la función
35 if (L >= indicePrincipio && R <= indiceFinal) {
36     return arbol[indiceNodo]; // [L, R] está contenido en
37     ↪ [indicePrincipio, indiceFinal]
38 } else if (indicePrincipio > R || indiceFinal < L) {
39     // No hay ningún índice en común entre [L, R] y [indicePrincipio,
40     ↪ indiceFinal]
41     return -1; // si hay alguna posibilidad de una suma negativa,
42     ↪ tendremos que elegir otro valor, como menos infinito
43 } else {
44     int mid = L + (R-L)/2; // encontramos el punto intermedio
45     // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre
46     ↪ [L, mid] y [indicePrincipio, indiceFinal]
47     int valorHijoIzquierdo = conseguirValor(hijoIzquierdo(indiceNodo),
48     ↪ L, mid, indicePrincipio, indiceFinal, arbol);
49     // conseguimos el valor de la función sobre la intersección entre
50     ↪ [mid+1, R] y [indicePrincipio, indiceFinal]
51     int valorHijoDerecho = conseguirValor(hijoDerecho(indiceNodo), mid
52     ↪ + 1, R, indicePrincipio, indiceFinal, arbol);
53     if (valorHijoIzquierdo == -1)
54         return valorHijoDerecho; // [mid+1, R] está contenido en
55         ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [L, mid] no
56     else if (valorHijoDerecho == -1)
57         return valorHijoIzquierdo; // [L, mid] está contenido en
58         ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] pero [mid+1, R] no
59     else
60         return funcion(valorHijoIzquierdo, valorHijoDerecho); //
61         ↪ [indicePrincipio, indiceFinal] tiene parte en ambas
62         ↪ mitades
63 }
64 }
65
66 void cambio(int indiceNodo, int L, int R, int indiceCambiado, vector<int> & arbol,
67 ↪ vector<int> & lista, int nuevoValor) {
68     // cambia el índice indiceCambiado de la lista original a nuevoValor
69     // hay que llamarla como cambio(1, 0, N-1, indiceCambiado, arbol, lista,
70     ↪ nuevoValor) desde fuera de la función
71     if (indiceCambiado < L || indiceCambiado > R)
72         return; // indiceCambiado no está en [L, R]
73     if (L == R) {
74         // hemos llegado a la hoja del árbol que corresponde a indiceCambiado
75         arbol[indiceNodo] = lista[indiceCambiado] = nuevoValor;
76     } else {
77         // estamos en un intervalo que contiene indiceCambiado
78         int mid = L + (R-L)/2; // encontramos el punto intermedio
79         // recorreremos los dos subárboles, encontrando cuál de ellos contiene el
80         ↪ índiceCambiado
81         cambio(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, indiceCambiado, arbol, lista,
82         ↪ nuevoValor);
83         cambio(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, indiceCambiado, arbol, lista,
84         ↪ nuevoValor);
85         // recalculamos el valor sobre [L, R]

```



```

68     arbol[indiceNodo] = funcion(arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)],
69     ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)]);
70 }
71 }
72 int main() {
73     ios::sync_with_stdio(false);
74     cin.tie(NULL);
75     int n, q;
76     cin >> n >> q;
77     vector<int> nums(n);
78     for (int i = 0; i < n; i++)
79         cin >> nums[i];
80     vector<int> arbol(4*n, 0);
81     construirArbol(1, 0, n-1, arbol, nums);
82     while(q--) {
83         int tipo;
84         cin >> tipo;
85         if (tipo == 1) {
86             int k, u;
87             cin >> k >> u;
88             cambio(1, 0, n-1, k-1, arbol, nums, u);
89         } else {
90             int a, b;
91             cin >> a >> b;
92             cout << conseguirValor(1, 0, n-1, a-1, b-1, arbol) <<
93             ↪ '\n';
94         }
95     }
96     return 0;

```

Arranging Shoes

Teoría

- Árboles de segmentos
- Algoritmos voraces

Solución

Este problema, el primero de la IOI de 2019, se resolvía ordenando los zapatos de forma voraz. Para obtener los 100 puntos, había que hacerlo usando un árbol de segmentos o de Fenwick, en vez de la solución naïve cuadrática. Las [soluciones oficiales](#) explican en detalle este algoritmo.

Trata de programar la solución descrita en el pdf del link antes de leer el [código](#) que la implementa.

Street Lamps

Teoría

- Árboles de Fenwick

Solución

Este problema es una modificación sobre los árboles de Fenwick. Antes de ver la solución, lee el addendum si no lo has hecho todavía, y trata de resolverlo o de obtener puntos parciales.

Puedes encontrar soluciones oficiales en C++ para todos los problemas de esa competición [aquí](#).

Salary Queries

Teoría

- Árboles de segmentos
- Bucket sort

Solución

En vez de usar un nodo en el árbol por empleado, que nos daría MLE, los guardaremos en cubos. Es decir, partiremos el rango de salarios posible en una serie de cubos/cajones y meteremos cada salario en el cubo correspondiente. Así, podremos responder queries mucho más rápido, ya que trataremos a cada cubo como un solo valor de cara al árbol de segmentos, entrando solo en los cubos correspondientes cuando cambiamos un salario.

Código

C++

```
1  #include <vector>
2  #include <iostream>
3  #include <map>
4  #include <unordered_map>
5  #include <cstring>
6  using namespace std;
7
8  const int tamanoCubos = 10000, numeroDeCubos = 1e9/tamanoCubos;
9  int N, sal[200000], arbol[4*numeroDeCubos], frecuencia[numeroDeCubos];
10 map<int, map<int, int>> buck;
11
12 int cuboAlQuePertenece(int A) {
13     if (A%tamanoCubos == 0) return A/tamanoCubos - 1;
14     else return A/tamanoCubos;
15 }
16
17 int hijoIzquierdo(int p) {
18     return p << 1;
19 }
20
21 int hijoDerecho(int p) {
22     return (p << 1)+1;
23 }
24
25 void construirArbol(int indiceNodo, int L, int R) {
26     if (L < R) {
27         int mid = L + (R-L)/2;
28         construirArbol(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid);
29         construirArbol(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R);
30         arbol[indiceNodo] = arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)] +
31             ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)];
32     } else {
33         arbol[indiceNodo] = frecuencia[L];
34     }
```

```

34 }
35
36 void init() {
37     memset(frecuencia, 0, sizeof(frecuencia));
38     int b;
39     for (int i = 0; i < N; i++) {
40         b = cuboAlQuePertenece(sal[i]);
41         frecuencia[b]++;
42         // guardamos cada salario dentro del cubo al que corresponde como
43         ↪ un número entre 1 y el tamaño del cubo
44         if (sal[i] % tamanoCubos)
45             buck[b][sal[i]%tamanoCubos]++;
46         else
47             buck[b][tamanoCubos]++;
48     }
49     construirArbol(1, 0, numeroDeCubos-1);
50 }
51
52 int conseguirValor(int indiceNodo, int L, int R, int indicePrincipio, int
53 ↪ indiceFinal) {
54     if (indicePrincipio > R || indiceFinal < L)
55         return 0;
56     else if (L >= indicePrincipio && R <= indiceFinal)
57         return arbol[indiceNodo];
58     else {
59         int mid = L + (R-L)/2;
60         int valorHijoIzquierdo = conseguirValor(hijoIzquierdo(indiceNodo),
61 ↪ L, mid, indicePrincipio, indiceFinal);
62         int valorHijoDerecho = conseguirValor(hijoDerecho(indiceNodo), mid
63 ↪ + 1, R, indicePrincipio, indiceFinal);
64         return valorHijoIzquierdo + valorHijoDerecho;
65     }
66 }
67
68 int intervaloDerechaCubo(int B, int lo) {
69     // [lo, final del cubo]
70     if (buck.find(B) == buck.end() || lo > buck[B].rbegin()->first) return 0;
71     auto it = buck[B].lower_bound(lo);
72     int ans = 0;
73     while(it != buck[B].end()) {
74         ans += it->second;
75         it++;
76     }
77     return ans;
78 }
79
80 int intervaloIzquierdaCubo(int B, int hi) {
81     // [principio del cubo, hi]
82     if (buck.find(B) == buck.end() || hi < buck[B].begin()->first) return 0;
83     auto it = buck[B].lower_bound(hi);
84     if (it->first > hi) it--;
85     int ans = 0;
86     while(it != buck[B].begin()) {
87         ans += it->second;
88         it--;
89     }

```

```

85     }
86     return ans + buck[B].begin()->second;
87 }
88
89 int intervaloDentroDeUnCubo(int B, int lo, int hi) {
90     if (buck.find(B) == buck.end() || lo > buck[B].rbegin()->first) return 0;
91     auto it = buck[B].lower_bound(lo);
92     int ans = 0;
93     while(it != buck[B].end() && it->first <= hi) {
94         ans += it->second;
95         it++;
96     }
97     return ans;
98 }
99
100 int salariosEnElIntervalo(int lo, int hi) {
101     int posA = cuboAlQuePertenece(lo), posB = cuboAlQuePertenece(hi), numA,
102     ↪ numB;
103     // número de A dentro del cubo
104     if (lo % tamanoCubos != 0)
105         numA = lo % tamanoCubos;
106     else
107         numA = tamanoCubos;
108     // número de B dentro del cubo
109     if (hi % tamanoCubos != 0)
110         numB = hi % tamanoCubos;
111     else
112         numB = tamanoCubos;
113     if (posA == posB)
114         return intervaloDentroDeUnCubo(posA, numA, numB); // pertenecen al
115         ↪ mismo cubo
116     else if (posA == posB-1)
117         return intervaloDerechaCubo(posA, numA) +
118         ↪ intervaloIzquierdaCubo(posB, numB); // son de cubos contiguos:
119         ↪ no hay cubos intermedios que sumar
120     else
121         return conseguirValor(1, 0, numeroDeCubos-1, posA+1, posB-1) +
122         ↪ intervaloDerechaCubo(posA, numA) +
123         ↪ intervaloIzquierdaCubo(posB, numB);
124         // tenemos cubos intermedios que sumar
125 }
126
127 void cambio(int indiceNodo, int L, int R, int indiceCambiado, int indiceNuevo) {
128     if (indiceNuevo < L || indiceCambiado > R || (indiceCambiado < L && R <
129     ↪ indiceNuevo))
130         return;
131     if (L == R) {
132         arbol[indiceNodo] = frecuencia[L];
133     } else {
134         int mid = L + (R-L)/2;
135         cambio(hijoIzquierdo(indiceNodo), L, mid, indiceCambiado, indiceNuevo);
136         cambio(hijoDerecho(indiceNodo), mid + 1, R, indiceCambiado, indiceNuevo);
137         arbol[indiceNodo] = arbol[hijoIzquierdo(indiceNodo)] +
138         ↪ arbol[hijoDerecho(indiceNodo)];
139     }
140 }

```

```

132 }
133
134 void actualizarSalario(int posicion, int nuevoSalario) {
135     int numA, numB, posA = cuboAlQuePertenece(sal[posicion]), posB =
136     ↪ cuboAlQuePertenece(nuevoSalario);
137     // quitamos el viejo salario
138     if (sal[posicion] % tamanoCubos == 0)
139         numA = tamanoCubos;
140     else
141         numA = sal[posicion]%tamanoCubos;
142     // añadimos el nuevo salario
143     if (nuevoSalario % tamanoCubos == 0)
144         numB = tamanoCubos;
145     else
146         numB = nuevoSalario % tamanoCubos;
147     // si están en el mismo cubo, es fácil
148     if (posA == posB) {
149         buck[posA][numA]--;
150         buck[posA][numB]++;
151         sal[posicion] = nuevoSalario;
152         return;
153     }
154     // si no, hacemos unos cambios más
155     frecuencia[posA]--;
156     frecuencia[posB]++;
157     buck[posA][numA]--;
158     buck[posB][numB]++;
159     sal[posicion] = nuevoSalario;
160     if (posA > posB)
161         swap(posA, posB);
162     cambio(1, 0, numeroDeCubos-1, posA, posB);
163 }
164
165 int main() {
166     ios::sync_with_stdio(false);
167     cin.tie(NULL);
168     int Q, a, b;
169     char c;
170     cin >> N >> Q;
171     for (int i = 0; i < N; i++) cin >> sal[i];
172     init();
173     while(Q--) {
174         cin >> c >> a >> b;
175         if (c == '?')
176             cout << salariosEnElIntervalo(a, b) << "\n";
177         else
178             actualizarSalario(a-1, b);
179     }
180     return 0;
181 }

```