Apunte ICPC

8 de octubre de 2017

Índice general

N	otas	previas	I
	0.1.	Abreviaciones utilizadas	I
1.		ructuras de datos	1
	1.1.	Fenwick Tree	1
		1.1.1. Actualizaciones por rango, consultas puntales	1
		1.1.2. Actualizaciones puntuales, consultas por rango	2
	1.2.	Union-Find	2
2.	Gra	fos	3
Co	onten	aido adicional	4
	2.1.	Usar en caso de emergencia	4

Notas previas

0.1. Abreviaciones utilizadas

```
typedef long long ll;
//en ciertos casos es necesario cambiar int por ll
typedef vector<int> vi;
typedef vector<vector<int> > vvi;
typedef pair<int,int> ii;
typedef vector<vector<ii>> vvii;
//util para grafos
typedef pair<pair<int,int>,int> iii;
#define mp(x,y) make_pair(x,y)
#define pb(x) push_back(x)
```

Capítulo 1

Estructuras de datos

1.1. Fenwick Tree

Nota: Ambas implementaciones tienen rangos entre 1 a n.

1.1.1. Actualizaciones por rango, consultas puntales

```
struct FenwickTree{
  vi FT;
  FenwickTree(int N){
    FT.resize(N+1,0);
}

int query(int i){
    int ans = 0;
    for(;i;i-=i&(-i)) ans += FT[i];
    return ans;
}

int query(int i, int j){
    return query(j)-query(i-1);
}

void update(int i, int v){
    for(;i<FT.size();i+=i&(-i)) FT[i] += v;
}

void update(int i, int j, int v){
    update(i,v); update(j+1,-v);
}
};</pre>
```

1.1.2. Actualizaciones puntuales, consultas por rango

La consulta query(a, b) corresponde a la sumatoria de los elementos entre los índices $a \ y \ b$.

```
struct FenwickTree {
  vi ft;
  FenwickTree(){}
  FenwickTree(int n){
    ft.assign(n + 1, 0);
}

int query(int b) {
    int sum = 0;
    for (; b; b -= b&(-b)) sum += ft[b];
    return sum;
}

int query(int a, int b) {
    return query(b) - (a == 1 ? 0 : query(a - 1));
}

void update(int k, int v) {
    for (; k < (int)ft.size(); k += k&(-k)) ft[k] += v;
}
};</pre>
```

1.2. Union-Find

Utilizada para trabajar conjuntos disjuntos. Sirve para encontrar componentes conexas en grafos no dirigidos.

```
class UnionFind {
private:
 vi p, rank, setSize;
  int numSets;
public:
  UnionFind(int N) {
        setSize.assign(N, 1); numSets = N; rank.assign(N, 0);
        p.assign(N, 0); for (int i = 0; i < N; i++) p[i] = i; }
  int findSet(int i) { return (p[i] == i) ? i : (p[i] = findSet(p[i])); }
 bool isSameSet(int i, int j) { return findSet(i) == findSet(j); }
  void unionSet(int i, int j) {
        if (!isSameSet(i, j)) { numSets--;
        int x = findSet(i), y = findSet(j);
        // rank is used to keep the tree short
        if (rank[x] > rank[y]) \{ p[y] = x; setSize[x] += setSize[y]; \}
                                   { p[x] = y; setSize[y] += setSize[x];
                             if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++; } }
 int numDisjointSets() { return numSets; }
  int sizeOfSet(int i) { return setSize[findSet(i)]; }
};
```

Capítulo 2

Grafos

Contenido adicional

2.1. Usar en caso de emergencia



GOD BLESS OUR SAVIOUR