

# Contents

1	Brute Force	1
2	Data Structure	1
2.1	SQRT	1
2.2	Mo's Algorithm	1
2.3	BIT	2
2.4	Segment tree	2
2.5	Persistent Segment tree and DSU	3
2.6	Treap	3
3	Graph	4
3.1	DFS and BFS	4
3.2	Disjoint Set(Union-Find)	4
3.3	Kruskal's algorithm 最小生成樹	4
3.4	Dijkstra's algorithm	4
3.5	Floyd-Warshall	5
3.6	BellmanFord algorithm	5
3.7	SPFA	5
4	Graph(Tree)	6
4.1	Eulerian Path and Circuit	6
4.2	Topological Sort	6
4.3	LCA	6
4.4	樹上差分	6
4.5	HLD with Segment tree	7
4.6	DSU on Tree	8
5	DP	8
5.1	背包問題	8
5.2	找零問題	9
6	DP on tree	9
6.1	全點對距離 Tree Distance	9
6.2	最大獨立集 Independent set	10
6.3	最小點覆蓋 Vertex Cover	10
6.4	最小支配集 Dominating Set	10
7	String	10
7.1	Trie	10
7.2	01Trie	10
7.3	Hash	11
8	Math	11
8.1	Epsilon	11
8.2	Floor-Ceil	11
8.3	josephus1	11
8.4	快速幂	11
8.5	Sieve Prime	11
8.6	Prime factorization	11
8.7	Miller Rabin	12
8.8	乘法取餘 Multiplication	12
8.9	快速乘法 karatsuba	12
8.10	$ax+by=gcd(a,b)$	12
8.11	Gauss Elimination	12
8.12	大數 Big number	12
9	STL	13
9.1	常用 tool	13
9.2	Sort	13
9.3	Priority Queue	13
9.4	Bitset	13
9.5	StringStream	13
9.6	List	14
9.7	Set	14
9.8	Map	14
10	Other	14

## 1 Brute Force

```

/*Brute Force*/
#define MAXN 1<<18+5 //雙倍空間
/*折半枚舉 與 二進制枚舉*/
int main() {
    int n, m, i, temp;
    ll mod, mod_max = 0;
    vector<ll> arr, ans(MAXN,0), ans2(MAXN,0);
    cin >> n >> m;
    for(i=0;i<n;i++){
        cin >> temp;
        arr.push_back(temp%m);
    }
}

```

```

//折半枚舉
for(int i=0;i<(1<<(n/2));i++){ //2^(n/2)
    for(int j=0;j<(n/2);j++){
        if(i>>j&1) //二進制枚舉(選或不選)
            ans[i] = (ans[i] + arr[j]) % m; //前半枚舉
    }
}
for(int i=0;i<(1<<(n-n/2));i++){ //2^(n-n/2)
    for(int j=0;j<(n-n/2);j++){
        if(i>>j&1) ans2[i] = (ans2[i] + arr[n/2+j]) % m; //後半枚舉
    }
}

//二分維護
temp = 1<<(n-n/2);
sort(ans2.begin(), ans2.begin() + temp);
for(auto i:ans){
    mod_max = max(mod_max, i + *(upper_bound(ans2.begin(), ans2.begin() + temp, m-1-i)-1));
    //mod最大為m-1，配對另一半最優解
}
cout << mod_max << "\n";

return 0;
}

```

## 2 Data Structure

### 2.1 SQRT

```

// build O(n)
// update O(√n)
// query O(√n)
//分塊結構
//假設要求區間總和
struct blk{
    vector<int> local; //每塊的全部元素
    int global; //儲存每塊的總和
    int tag; //儲存整塊一起更新的值
    blk(){ //初始化
        local.clear(); //清空區間元素
        tag = global = 0; //將區間總和先設為0
    }
};
vector<blk> b;
void build(){
    int len=sqrt(n),num=(n+len-1)/len;
    for(int i=0;i<n;i++){ //第i個元素分在第 i/len 塊
        cin>>x;
        //存入區間中
        b[i/len].local.push_back(x);
        //更新區間總和
        b[i/len].global += x;
    }
}
void update(int ql,int qr,int v){
    int blk_l=ql/len,blk_r=qr/len,ret=0;
    if(blk_l == blk_r){
        //如果都在同一塊直接一個一個跑過去就好
        for(int i=ql;i<=qr;i++)
            b[blk_l].local[i%len]+=v;
        b[blk_l].global+=(qr-ql+1)*v;
        return;
    }
    for(int i=ql;i<(blk_l+1)*len;i++){ //最左的那一塊
        b[blk_l].local[i%len]+=v;
        b[blk_l].global+=v;
    }
    for(int i=blk_l+1;i<blk_r;i++){ //中間每塊
        b[i].tag+=v;
    }
}

```

```

        b[i].global+=v*len;
    }
    for(int i=blk_r*len;i<=qr;i++){ //最右的那一塊
        b[blk_r].local[i%len]+=v;
        b[blk_r].global+=v;
    }
}
int query(int ql,int qr){
    int blk_l=ql/len,blk_r=qr/len,ret=0;
    if(blk_l == blk_r){
        //如果都在同一塊直接一個一個跑過去就好
        for(int i=ql;i<=qr;i++)
            ret+=b[blk_l].local[i%len]+b[blk_l].tag;
        return ret;
    }
    for(int i=ql;i<(blk_l+1)*len;i++) //最左的那一塊
        ret+=b[blk_l].local[i%len]+b[blk_l].tag;
    for(int i=blk_l+1;i<blk_r;i++) //中間每塊的總和
        ret+=b[i].global;
    for(int i=blk_r*len;i<=qr;i++) //最右的那一塊
        ret+=b[blk_r].local[i%len]+b[blk_r].tag;
    return ret;
}

```

## 2.2 Mo's Algorithm

```

// n為序列總長度，q為詢問比數，p為移動一格的複雜度
// O(p(q+n)√n)
int n,k = sqrt(n); //每塊大小為k
struct query{
    int l,r,id; //詢問的左界右界 以及 第幾筆詢問
    friend bool operator<(const query& lhs,const query& rhs){
        return lhs.l/k==rhs.l/k ? lhs.r<rhs.r : lhs.l<rhs.l;
    } //先判斷是不是在同一塊
    //不同塊的話就比較塊的順序，否則比較右界r
};
int num = 0;
int cnt[100005], ans[30005];
vector<query> q;
void add(int x){ //新增元素到區間內
    ++cnt[x];
    if(cnt[x] == 1) ++num;
}
void sub(int x){ //從區間內移除元素
    --cnt[x];
    if(cnt[x] == 0) --num;
}
void solve(){
    sort(q.begin(),q.end());
    for(int i=0,l=-1,r=0;i<n;i++){
        while(l>q[i].l) add(--l);
        while(r<q[i].r) add(++r); //記得要先做新增元素的
        while(l<q[i].l) sub(l++); //再做移除元素的
        while(r>q[i].r) sub(r--);
        ans[q[i].id] = num; //移到區間後儲存答案
    }
}

```

## 2.3 BIT

```

/*BIT 樹狀數組(動態前綴和)*/
//BIT and Array start at 1
#define MAXN 100005 //最大區間<MAXN
vector<int> arr(MAXN); //原始陣列
vector<int> bit(MAXN); //BIT數組

//前綴和查詢
ll query(int i) { //index
    ll ret = 0;
    while(i > 0) ret += bit[i], i -= i & -i; // 1-base
    return ret;
}

```

```

return ret;
}

//單點增值
void modify(int i, int val) { //index,value
    while(i <= MAXN) bit[i] += val, i += i & -i; // i+
    return;
}

```

## 2.4 Segment tree

```

/*Segment tree 線段樹(區間問題)*/
//segment tree and Array start at 1
// [l,r] 最大區間設為[1,n]
// [ql,qr] 目標區間
// pos,val 修改位置,修改值
#define MAXN 100005*4 //tree大小為4n
#define cl(x) (x*2) //左子節點index
#define cr(x) (x*2+1) //右子節點index
#define NO_TAG 0 //懶惰記號
vector<int> tag(MAXN);
vector<int> arr(MAXN);
vector<int> tree(MAXN);

void build(int i,int l,int r){ //i為當前節點index, l,r
    //為當前遞迴區間
    if(l == r){ // 遞迴到區間大小為1
        tree[i] = arr[l];
        return;
    }
    int mid=(l+r)/2; //往兩邊遞迴
    build(cl(i),l,mid);
    build(cr(i),mid+1,r);
    tree[i] = max(tree[cl(i)], tree[cr(i)]); //<-可修改條件
    //將節點的值設成左右子節點的最大值
}

// i 為當前節點index, l, r當前區間左右界, ql, qr詢問左右界
int query(int i,int l,int r,int ql,int qr){
    if(ql <= l && r <= qr){ //若當前區間在詢問區間內，
        //直接回傳區間最大值
        return tree[i];
    }
    int mid=(l+r)/2, ret=0; //<-可修改條件
    if(ql<=mid) // 如果左子區間在詢問區間內
        ret = max(ret, query(cl(i),l,mid,ql,qr)); //
        //<-可修改條件
    if(qr>mid) // 如果右子區間在詢問區間內
        ret = max(ret, query(cr(i),mid+1,r,ql,qr)); //
        //<-可修改條件
    return ret;
}

/*單點修改*/
void update(int i,int l,int r,int pos,int val){
    if(l == r){ // 修改 a[pos] 的值為 val
        tree[i] = val;
        return;
    }
    int mid=(l+r)/2;
    if(pos <= mid) // 如果修改位置在左子節點，往左遞迴
        update(cl(i),l,mid,pos,val);
    else // 否則往右遞迴
        update(cr(i),mid+1,r,pos,val);
    tree[i] = max(tree[cl(i)], tree[cr(i)]); //<-可修改條件
}

/*區間修改*/

```

```
//將區間 [l, r] 的值都加 v
void push(int i, int l, int r){
    if(tag[i] != NO_TAG){ // 判斷是否有打標記, NO_TAG=0
        tree[i] += tag[i]; // 有的話就更新當前節點的值
        if(l != r){ // 如果有左右子節點把標記往下打
            tag[cl(i)] += tag[i];
            tag[cr(i)] += tag[i];
        }
        tag[i] = NO_TAG; // 更新後把標記消掉
    }
}

void pull(int i, int l, int r){
    int mid = (l+r)/2;
    push(cl(i), l, mid); push(cr(i), mid+1, r);
    tree[i] = max(tree[cl(i)], tree[cr(i)]);
}

void update(int i, int l, int r, int ql, int qr, int v){
    push(i, l, r);
    if(ql <= l && r <= qr){
        tag[i] += v; //將區間 [l, r] 的值都加 v
        return;
    }
    int mid = (l+r)/2;
    if(ql <= mid) update(cl(i), l, mid, ql, qr, v);
    if(qr > mid) update(cr(i), mid+1, r, ql, qr, v);
    pull(i, l, r);
}

/*動態開點*/
struct node{
    node *l, *r;
    int val, tag;
};

void update(node *x, int l, int r, int ql, int qr, int v){
    push(x, l, r);
    if(ql <= l && r <= qr){
        x->tag += v;
        return;
    }
    int mid = (l+r)>>1;
    if(ql <= mid){
        if(x->l == nullptr) //判斷是否有節點
            x->l = new node();
        update(x->l, l, mid, ql, qr, v);
    }
    if(qr > mid){
        if(x->r == nullptr) //判斷是否有節點
            x->r = new node();
        update(x->r, mid+1, r, ql, qr, v);
    }
    pull(x, l, r);
}
```

## 2.5 Persistent Segment tree and DSU

```
#define push_back emplace_back
struct node{
    ll val;
    node *l, *r;
    node(){val = 0;}
};

ll n, idx=0;
vector<node *> version;

//用一個vector紀錄全部版本的根節點
node *newNode(){
    return &mem[idx++];
}

node *build(int l, int r){
    node *x = newNode();
    if(l == r) return x;
    int mid = (l+r)>>1;
    x->l = build(l, mid);
    x->r = build(mid+1, r);
}
```

```
return x;
}

node *update_version(node *pre, ll l, ll r, ll pos, ll v){
    node *x = newNode(); //當前位置建立新節點
    if(l == r){
        x->val = v;
        return x;
    }
    int mid = (l+r)>>1;
    if(pos <= mid){ //更新左邊
        //左邊節點連向新節點
        x->l = update_version(pre->l, l, mid, pos, v);
        x->r = pre->r; //右邊連到原本的右邊
    }
    else{ //更新右邊
        //右邊節點連向新節點
        x->l = pre->l; //左邊連到原本的左邊
        x->r = update_version(pre->r, mid+1, r, pos, v);
    }
    x->val = min(x->l->val, x->r->val); //<-修改
    return x;
}

ll query(node *x, int ql, int qr, int v){ //bin search
    if(ql == qr) return qr;
    int mid = (ql+qr)>>1;
    if(x->l->val < v) // 如果左子區間在詢問區間內
        return query(x->l, ql, mid, v);
    else // 如果右子區間在詢問區間內
        return query(x->r, mid+1, qr, v);
}

void add_version(int x, int v){ //修改位置 x 的值為 v
    version.push_back(update_version(version.back(), 0, n-1, x, v));
    //前一個版本
}

int find(int x) {
    int fa = query(version.back(), 0, n-1, x);
    if (fa == x) return x;
    return find(fa);
}

void merge(int a, int b) {
    int fa = find(a), fb = find(b);
    if (sz[fa] < sz[fb])
        swap(fa, fb);
    sz[fa] += sz[fb];
    add_version(fb, fa);
}

signed main(){
    io
    ll q, temp, i, l, r;
    cin >> n >> q;
    version.push_back(build(0, n-1));
    for(i=1; i<=n; i++){
        cin >> temp;
        add_version(temp, i);
    }
    for(i=0; i<q; i++){
        cin >> l >> r;
        cout << query(version[r], 0, n-1, l) << "\n";
    }
}
```

## 2.6 Treap

```
struct Treap{
    int key, pri, sz; //key, priority, size
    Treap *l, *r; //左右子樹
    Treap(){}
    Treap(int _key){
        key = _key;
        pri = rand(); //隨機的數維持樹的平衡
        sz = 1;
    }
}
```

```

    l = r = nullptr;
}
};
Treap *root;
int Size(Treap *x){ return x ? x->sz : 0 ; }
void pull(Treap *x){ x->sz = Size(x->l) + Size(x->r) + 1;}
Treap* merge(Treap *a,Treap *b){
    //其中一個子樹為空則回傳另一個
    if(!a || !b) return a ? a : b;
    if(a->pri > b->pri){//如果a的pri比較大則a比較上面
        a->r = merge(a->r,b);//將a的右子樹跟b合併
        pull(a);
        return a;
    }
    else{ //如果b的pri比較大則b比較上面
        b->l = merge(a,b->l);//將b的左子樹根a合併
        pull(b);
        return b;
    }
}
void splitByKth(Treap *x,int k,Treap*& a,Treap*& b){
    if(!x){ a = b = nullptr; }
    else if(Size(x->l) + 1 <= k){
        a = x;
        splitByKth(x->r, k - Size(x->l) - 1, a->r, b);
        pull(a);
    }
    else{
        b = x;
        splitByKth(x->l, k, a, b->l);
        pull(b);
    }
}
void splitByKey(Treap *x,int k,Treap*& a,Treap*& b){
    if(!x){ a = b = nullptr; }
    else if(x->key<=k){
        a = x;
        splitByKey(x->r, k, a->r, b);
        pull(a);
    }
    else{
        b = x;
        splitByKey(x->l, k, a, b->l);
        pull(b);
    }
}
void insert(int val){ //新增一個值為val的元素
    Treap *x = new Treap(val); //設一個treap節點
    Treap *l,*r;
    splitByKey(root, val, l, r);//找到新節點要放的位置
    root = merge(merge(l,x),r); //合併到原本的treap裡
}
void erase(int val){ //移除所有值為val的元素
    Treap *l,*mid,*r;
    splitByKey(root, val, l, r);//把小於等於val的丟到l
    splitByKey(l, val-1, l, mid);
    //小於val的丟到l,等於val的就會在mid裡
    root = merge(l,r); //將除了val以外的值合併
}
int findVal(int val){ //小於等於val的size
    int size = -1;
    Treap *l, *r;
    splitByKey(root, val, l, r); //把小於等於val的丟到l
    size = Size(l);
    root = merge(l,r);
    return size;
}
void interval(Treap *&o, int l, int r) { // [l,r]區間
    Treap *a, *b, *c;
    splitByKey(o, l - 1, a, b), splitByKey(b, r, b, c);
    // operate
    o = merge(a, merge(b, c));
}
void inOrderTraverse(Treap* o, int print) { // 中序
    if (o != NULL){

```

```

        push(o);
        inOrderTraverse(o->l, print);
        // print
        if(print) cout << o->val <<" ";
        inOrderTraverse(o->r, print);
    }
}
// Rank Tree
// Kth(k) : 查找第k小的元素
// Rank(x) : x的名次, 即x是第幾小的元素
int kth(Treap* o, int k){
    if(o == NULL || k > o->sz || k <= 0) return 0;
    int s = (o->l == NULL ? 0 : o->l->sz);
    if(k == s + 1) return o->key;
    else if(k <= s) return kth(o->l, k);
    else return kth(o->r, k - s - 1);
}
int rank(Node* o, int x){
    if(o == NULL) return 0;
    int res = 0;
    int s = (o->l == NULL ? 0 : o->l->sz);
    if(x <= o->key){
        res += rank(o->l, x);
        res += x == o->key;
    }
    else{
        res += s + 1;
        res += rank(o->r, x);
    }
    return res;
}
}

```

## 3 Graph

### 3.1 DFS and BFS

```

//DFS
void dfs(int x){
    vis[x]=1;
    for(int i:adj[x]){
        if(!vis[i])
            dfs(i);
    }
}
//BFS
void bfs(int s){
    queue<int> q;
    q.push(s);
    vis[s]=1;
    while(!q.empty()){
        int x=q.front();q.pop();
        for(int i:ADJ[x]){
            if(!vis[i])
                q.push(i),vis[i]=1;
        }
    }
}
void init(int N){
    for(int i=0;i<N;i++){
        if(!adj[i].empty()) adj[i].clear();
    }
}

```

### 3.2 Disjoint Set(Union-Find)

```

/*Disjoint Set(Union-Find) 並查集*/
int f[N]; // 宣告父節點陣列 f
void init(int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++)
        f[i] = i;
}
int find(int x) {

```

```

    return f[x] == x ? x : f[x] = find(f[x]);
}
void merge(int x, int y) {
    x = find(x), y = find(y);
    if (x != y) f[y] = x;
}

```

### 3.3 Kruskal' s algorithm 最小生成樹

```

/*Kruskal' s algorithm 最小生成樹*/
//搭配 Disjoint Set(Union-Find)
struct Edge {
    int u, v, w; // 點 u 連到點 v 並且邊權為 w
    friend bool operator<(const Edge& lhs, const Edge&
        rhs) {
        return lhs.w > rhs.w; // 兩條邊比較大小用邊權比較
    }
};
priority_queue<Edge> graph(); // 宣告邊型態的陣列 graph
int kruskal(int m) {
    int tot = 0;
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        if (find(graph.top().u) != find(graph.top().v)) {
            // 如果兩點未聯通
            merge(graph.top().u, graph.top().v);
            // 將兩點設成同一個集合
            tot += graph.top().w; // 權重加進答案
        }
        graph.pop();
    }
    return tot;
}
int main() {
    int u, v, w, n, m;
    cin >> n >> m; // node, edge
    init(n);
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        cin >> u >> v >> w;
        graph.push(Edge{u, v, w});
    }
    cout << kruskal(m) << "\n";
    return 0;
}

```

### 3.4 Dijkstra' s algorithm

```

/*Dijkstra's algorithm 單源最短路徑*/
#define MAX_V 100
#define INF 10000
struct Edge {
    int idx, w;
};
bool operator>(const Edge& a, const Edge& b) {
    return a.w > b.w;
}
int dist[MAX_V];
vector<vector<Edge>> adj(MAX_V);
void dijkstra(int vn, int s) {
    vector<bool> vis(vn, false);
    fill(dist, dist + vn, INF); dist[s] = 0;

    priority_queue<Edge, vector<Edge>, greater<Edge>>
        pq;
    Edge node;
    node.idx = s; node.w = 0;
    pq.emplace(node);
    while (!pq.empty()) {
        int u = pq.top().idx; pq.pop();
        if (vis[u]) continue;
        vis[u] = true;
        for (auto v : adj[u]) {
            if (dist[v.idx] > dist[u] + v.w) {
                dist[v.idx] = dist[u] + v.w;
            }
        }
    }
}

```

```

    node.w = dist[v.idx];
    node.idx = v.idx;
    pq.emplace(node);
}
}
}
int main() {
    int start, end, u, v, w, i, n, m;
    cin >> n >> m; // node, edge
    for (i = 0; i < m; i++) {
        cin >> u >> v >> w;
        Edge node;
        node.idx = v; node.w = w;
        adj[u].push_back(node);
    }
    // 從 start 連接到 end 的最短路徑
    cin >> start >> end;
    dijkstra(n, start);
    if (dist[end] == INF) cout << "NO\n";
    else cout << dist[end] << "\n";
    return 0;
}

```

### 3.5 Floyd-Warshall

```

/*Floyd-Warshall 全點對最短路徑*/
//建立 dp 表，查詢任一點對最短路徑。
void floyd() {
    // 將每個點對距離設為 INF
    memset(dist, 0x3f3f3f3f, sizeof(dist));
    // dist[u][v] 為點 u 到點 v 的最短路徑
    // 自己到自己的距離設為 0
    for (int i = 0; i < n; i++) dist[i][i] = 0;
    // 輸入圖
    for (int i = 0; i < m; i++) cin >> u >> v >> w, dist[u][v] = w;
    for (int i = 0; i < n; i++) // 窮舉中繼點
        for (int j = 0; j < n; j++) // j, k 窮舉點對
            for (int k = 0; k < n; k++)
                dist[j][k] = min(dist[j][k], dist[j][i] +
                    dist[i][k]);
}

```

### 3.6 BellmanFord algorithm1

```

#define N 100
#define INF 1000
int dist[N][N];
vector<vector<int>> length(N, vector<int>(N));
void BellmanFord(int n, int v) {
    /* n 為節點總數，計算單一起點 v / 所有終點的最短路徑，其中
    邊長允許是負值，length 為 adjacency matrix */
    for (int k = 0; k < n; k++) for (int i = 0; i < n; i++)
        if (i == 0 ? dist[k][i] = 0 : dist[k][i] = INF;
        /* 對 dist 做初始化 */
    for (int i = 0; i < n; i++) if (length[v][i]) dist[1][i] =
        length[v][i]; /* 對 dist[1] 做初始化 */
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        dist[1][i] == INF ? cout << "i" : cout << dist[1][i];
        if (i != n - 1) cout << " ";
    } cout << "\n";
    for (int k = 2; k <= n - 1; k++) {
        for (int u = 0; u < n; u++) {
            for (int i = 0; i < length[u].size(); i++) {
                if (!length[u][i]) continue;
                if (length[u][i] == INF) continue;
                if (dist[k-1][u] + length[u][i])
            }
        }
    }
}

```

```

        dist[k][i] = dist[k-1][u] + length[
            u][i];
    }
}
for (int i = 0; i < n; i++) {
    dist[k][i] == INF ? cout << "i" : cout <<
        dist[k][i];
    if (i != n - 1) cout << " ";
} if (k != n - 1) cout << "\n";
}
}
int main() {
    int i, u, v, w, s, vn;
    set<int> _set;

    while (cin >> u >> v >> w) {
        length[u][v] = w;
        _set.insert(u);
        _set.insert(v);
    }

    s = 0;
    vn = _set.size();
    BellmanFord(vn, s);

    return 0;
}

```

### 3.7 SPFA

```

/*SPFA 單源最短路徑(negative cycle)*/
struct Edge {
    int idx, w;
};
vector<Edge> adj[MAX_V]; //adjacency list
vector<bool> inq(MAX_V);
int dist[MAX_V];
//return true if negative cycle exists
bool spfa(int vn, int s) {
    fill(dist, dist + vn, INF); dist[s] = 0;
    vector<int> cnt(vn, 0);
    vector<bool> inq(vn, 0);
    queue<int> q; q.push(s); inq[s] = true;
    while (!q.empty()) {
        int u = q.front(); q.pop();
        inq[u] = false;
        for (auto v : adj[u]) {
            if (dist[v.idx] > dist[u] + v.w) {
                if (++cnt[v.idx] >= vn) return true;
                dist[v.idx] = dist[u] + v.w;
                if (!inq[v.idx]) inq[v.idx] = true, q.
                    push(v.idx);
            }
        }
    }
    return false;
}

```

## 4 Graph(Tree)

### 4.1 Eulerian Path and Circuit

```

// O(M)
//          歐拉迴路          歐拉路徑
// 無向圖/所有點的度數為偶數/度數為奇數的點數量不超過2
// 有向圖/所有點入度等於出度/全部點的入度出度一樣
//或剛好一個點出度-1=入度 另一點入度-1=出度，其他點入度
    等於出度
vector<int> path;
void dfs(int x){
    while(!edge[x].empty()){
        int u = edge[x].back();

```

```

        edge[x].pop_back();
        dfs(u);
    }
    path.push_back(x);
}
int main(){
    build_graph();
    dfs(st); // 如果剛好一個點出度-1=入度 則為起點
    reverse(path.begin(), path.end());
}

```

### 4.2 Topological Sort

```

// O(N+M)
for(int i=0; i<m; i++){
    cin >> u >> v; //點 u 連到點 v
    edge[u].push_back(v);
    ++deg[v];
}
for(int i=0; i<n; i++){
    if(!deg[i]) que.push(i); //入度0先出
}
for(int i:edge[u]){
    --deg[i];
    if(deg[i] == 0) que.push(i);
}

```

### 4.3 LCA

```

// pre O(NlgN)
// query O(lgN)
// 最近共同祖先
// 兩點間距離 / 兩點間最大邊 / 兩點間重合長度
// 時間戳記，判斷祖先關係
int ti = 0; // 當前時間
int tin[MAXN+5], tout[MAXN+5];
int dis[MAXN+5]; // 計算距離深度
int query[MAXN+5][lgN+5]; // 點N的2^lgN祖先的最大邊
void dfs(int x, int f, int deep){
    fa[x] = f;
    tin[x] = ti++;
    dis[x] = deep;
    for(auto i:edge[x]){
        if(i.v == f){
            //query[x][0] = i.w;
            continue; //如果是父節點，已經走到底
        }
        dfs(i.v, x, deep+i.w);
    }
    tout[x] = ti++;
}
bool isAncestor(int u, int v){
    return tin[u] <= tin[v] && tout[u] >= tout[v];
}
// LCA
int n, lgN;
int anc[MAXN+5][lgN+5]; //點N的2^lgN祖先
int getLca(int u, int v){
    if(isAncestor(u, v)) return u;
    // 如果 u 為 v 的祖先則 lca 為 u
    if(isAncestor(v, u)) return v;
    // 如果 v 為 u 的祖先則 lca 為 u
    for(int i=lgN; i>0; i--){
        // 判斷 2^lgN, 2^(lgN-1), ..., 2^1, 2^0 倍祖先
        if(!isAncestor(anc[u][i], v))
            // 如果 2^i 倍祖先不是 v 的祖先
            u = anc[u][i]; // 則往上移動
    }
    return anc[u][0]; // 回傳此點的父節點即為答案
}
// 找出路徑最大邊
int max_cost(int u, int v){

```



```

    int max_cost = 0;
    if(u == v) return max_cost;
    for(int i=lgn;i>=0;i--){
        // 判斷  $2^{lgn}$ ,  $2^{(lgn-1)}$ , ...,  $2^1$ ,  $2^0$  倍祖先
        if(!isAncestor(anc[u][i], v)){
            // 如果  $2^i$  倍祖先不是 v 的祖先
            max_cost = max(max_cost, query[u][i]);
            u = anc[u][i]; // 則往上移動
        }
    }
    return max(max_cost, query[u][0]);
} // max(max_cost(u, nodeLca), max_cost(v, nodeLca))
// 兩點距離
int dist(int u, int v){
    // depth[X] + depth[Y] - 2 * depth[ancestor]
    return dis[u] + dis[v] - 2 * dis[find(v)];
}
// init 建表
for(s=1;s<=n;s++) anc[s][0] = fa[s];
for(i=1;i<=lgn;i++){
    for(s=1;s<=n;s++){
        // 點 s 的  $2^i$  倍祖先即為
        // s 的  $2^{(i-1)}$  倍祖先的  $2^{(i-1)}$  倍祖先
        anc[s][i] = anc[anc[s][i-1]][i-1];
        // 建最大邊的表
        query[s][i] = max(query[s][i-1], query[anc[s][i-1]][i-1]);
    }
}
}

```

#### 4.4 樹上差分

```

#include<bits/stdc++.h>
#define MAX 3e5+5
using namespace std;

int n;
vector<vector<int>>>edge(MAX), fa(MAX, vector<int>(21, 0));
vector<int>a(MAX), dep(MAX), cnt(MAX, 0);
void dfs(int rt, int f) {
    fa[rt][0] = f;
    dep[rt] = dep[f] + 1;
    for (int i = 1; i <= 20; i++) {
        fa[rt][i] = fa[fa[rt][i-1]][i-1];
    }
    for (auto i : edge[rt]) {
        if (i == f) continue;
        dfs(i, rt);
    }
}
int lca(int a, int b) {
    if (dep[a] < dep[b]) {
        swap(a, b);
    }
    for (int i = 20; i >= 0; i--) {
        if (dep[fa[a][i]] >= dep[b]) {
            a = fa[a][i]; // 上跳
        }
    }
    if (a == b)
        return a;
    for (int i = 20; i >= 0; i--) {
        if (fa[a][i] != fa[b][i]) {
            a = fa[a][i];
            b = fa[b][i];
        }
    }
    return fa[a][0];
}
void dfssum(int rt, int f) {
    for (auto i : edge[rt]) {
        if (i == f) continue;
        dfssum(i, rt);
        cnt[rt] += cnt[i];
    }
}

```

```

}
}
void solve() {
    int u, v, cmnlca;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        cin >> a[i];
    }
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
        cin >> u >> v;
        edge[u].push_back(v);
        edge[v].push_back(u);
    }
    dfs(1, 0);
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
        cmnlca = lca(a[i], a[i + 1]);
        cnt[fa[cmnlca][0]]--; // 父節點 -v
        cnt[cmnlca]--; // lca -v
        cnt[a[i]]++; // 兩端點 +v
        cnt[a[i + 1]]++;
    }
    dfssum(1, 0);
    for (int i = 1; i <= n; i++) { // 多加的減回去
        cnt[a[i]]--;
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        cout << cnt[i] << "\n";
    }
}
int main() {
    cin >> n;
    solve();
}

```

#### 4.5 HLD with Segment tree

```

#define MXN 10005
#define cl(x) (x<<1)
#define cr(x) (x<<1|1)
#define INF 1e9+5
int n;
int sz[MXN], fa[MXN], heavy[MXN], dep[MXN];
int root[MXN]; // 鍊的根節點
int len[MXN]; // 鍊長度
struct Edge {int u, v;};
struct node {int v, w;};
vector<Edge> edge;
vector<node> graph[MXN];
vector<int> tree[MXN]; // 第i個節點為根的線段樹
vector<int> val[MXN]; // 第i個節點為根的序列
// 子樹大小
void dfs_sz(int u, int f, int d){
    sz[u] = 1, fa[u] = f, dep[u] = d;
    for(auto v : graph[u]){
        if(v.v != f){
            dfs_sz(v.v, u, d+1);
            sz[u] += sz[v.v];
            if(sz[v.v] > sz[heavy[u]]) heavy[u] = v.v;
            // 重兒子
        }
    }
}
// 樹鍊剖分
void dfs_hld(int u, int f){
    for(auto v : graph[u]){
        if(v.v != f){
            if(v.v == heavy[u]) root[v.v] = root[u];
            // 重兒子的根，重鍊的頭
            else root[v.v] = v.v; // 輕兒子的根
            val[root[v.v]].push_back(v.w); // 點權
            dfs_hld(v.v, u);
        }
    }
    len[root[u]]++; // 鍊長度
}

```

```

// LCA
int getLca(int x, int y){
    while(root[x] != root[y]){
        if(dep[root[x]] > dep[root[y]])
            x = fa[root[x]]; //跳鍊
        else
            y = fa[root[y]];
    }
    return (dep[x] <= dep[y] ? x : y);
}

// 線段樹
void build(int ver, int i, int l, int r){
    if(l == r){
        tree[ver][i] = val[ver][l];
        return;
    }
    int mid = (l+r)>>1;
    build(ver, cl(i), l, mid);
    build(ver, cr(i), mid+1, r);
    tree[ver][i] = max(tree[ver][cl(i)], tree[ver][cr(i)]); //最大邊
}

void update(int ver, int i, int l, int r, int pos, int val){
    if(l == r){ // 修改 a[pos] 的值為 val
        tree[ver][i] = val; return;
    }
    int mid = (l+r)>>1;
    if(pos <= mid) update(ver, cl(i), l, mid, pos, val);
    else update(ver, cr(i), mid+1, r, pos, val);
    tree[ver][i] = max(tree[ver][cl(i)], tree[ver][cr(i)]);
}

// i 為當前節點index, l, r當前區間左右界, ql, qr詢問左右界
int query(int ver, int i, int l, int r, int ql, int qr){
    if(ql <= l && r <= qr){
        return tree[ver][i];
    }
    int mid = (l+r)>>1, ret = -INF;
    if(ql <= mid) ret = max(ret, query(ver, cl(i), l, mid, ql, qr));
    if(qr > mid) ret = max(ret, query(ver, cr(i), mid+1, r, ql, qr));
    return ret;
}

void init(){
    edge.clear(); edge.resize(n-1);
    for(int i=1; i<n; i++){
        graph[i].clear();
        tree[i].clear();
        val[i].clear();
        heavy[i] = len[i] = 0;
    }
}

signed main(){
    int i, t, a, b, w, ti;
    string op;
    cin >> n;
    init();
    for(i=0; i+1<n; i++){
        cin >> a >> b >> w;
        graph[a].push_back(node(b, w));
        graph[b].push_back(node(a, w));
        edge[i] = Edge(a, b);
    }
    val[1].push_back(-INF);
    root[1] = 1;
    dfs_sz(1, 1, 0);
    dfs_hld(1, 1);
    // build tree
    for(i=1; i<n; i++){ // 第i個節點為根的線段樹
        if(root[i] == i){
            tree[i].resize(len[i]*4, 0);
            build(i, 1, 0, len[i]-1);
        }
    }
    // query

```

```

while(cin >> op){
    if(op == "DONE") break;
    else if(op == "CHANGE"){
        cin >> i >> ti; i--;
        if(dep[edge[i].u] < dep[edge[i].v])
            swap(edge[i].u, edge[i].v);
        i = edge[i].u;
        update(root[i], 1, 0, len[root[i]]-1,
            dep[i]-dep[root[i]], ti);
    }
    else if(op == "QUERY"){
        cin >> a >> b;
        int ans = -INF;
        while(root[a] != root[b]){ //不同鍊
            if(dep[root[a]] < dep[root[b]])
                swap(a, b);
            // 深鍊的最大邊
            ans = max(ans, query(root[a], 1, 0, len[root[a]]-1, 0, dep[a]-dep[root[a]]));
            a = fa[root[a]]; //跳鍊
        }
        if(a != b){ //不同節點
            int mn = min(dep[a], dep[b]) - dep[root[a]] + 1;
            int mx = max(dep[a], dep[b]) - dep[root[a]];
            //所在節點區間 mn, mx
            ans = max(ans, query(root[a], 1, 0, len[root[a]]-1, mn, mx));
        }
        cout << ans << "\n";
    }
}

```

## 4.6 DSU on Tree

```

void add(int v, int p, int x){
    cnt[ col[v] ] += x;
    // now you can insert test
    for(auto u : g[v])
        if(u != p && !big[u])
            add(u, v, x);
}

void dfs(int v, int p, bool keep){
    int mx = -1, bigChild = -1;
    for(auto u : g[v])
        if(u != p && sz[u] > mx)
            mx = sz[u], bigChild = u;
    for(auto u : g[v])
        if(u != p && u != bigChild)
            // run a dfs on small childs and clear them from cnt
            dfs(u, v, 0);

    if(bigChild != -1)
        // bigChild marked as big and not cleared from cnt
        dfs(bigChild, v, 1), big[bigChild] = 1;
    add(v, p, 1);
    ans[v] = sum;
    //now cnt[c] is the number of vertices in subtree of vertex v that has color c. You can answer the queries easily.
    if(bigChild != -1)
        big[bigChild] = 0;
    if(keep == 0){
        add(v, p, -1);
        // now you can init to 0
    }
}

```



## 5 DP

### 5.1 背包問題

```

/*背包問題*/

// n：第0種到第n種物品要放進背包內。
// w：背包耐重限制。
// c(n, w)：只有第0種到第n種物品
// 耐重限制為w，此時的背包問題答案。
// weight[n]：第n種物品的重量。
// cost[n]：第n種物品的價值。
// number[n]：第n種物品的數量。

// 0/1背包滾動
// 每種物品只會放進背包零個或一個。
const int N = 500, W = 2000000; //N個物品,耐重W
int cost[N], weight[N];
int c[W + 1];
void knapsack(int n, int w)
{
    c[0] = 0;
    for (int i = 0; i < n; ++i)
        for (int j = w; j - weight[i] >= 0; --j)
            c[j] = max(c[j], c[j - weight[i]] + cost[i]);
    cout << c[w];
}

// 0/1背包可用於：
// 一個數字集合，挑幾個數字，總和恰為零 (Subset Sum Problem)
// 一個數字集合，挑幾個數字，總和恰為整體總和的一半 (Partition Problem)
// N個不同重量物品，M個不同耐重箱子，用最少箱子裝所有物品 (Bin Packing Problem)

// 無限背包
// 物品有許多種類，每一種物品都無限量供應的背包問題。
void knapsack(int n, int w)
{
    memset(c, 0, sizeof(c));
    for (int i=0; i<n; ++i)
        for (int j = weight[i]; j <= w; ++j)
            c[j] = max(c[j], c[j - weight[i]] + cost[i]);

    cout << "最高的價值為" << c[w];
}

// 有限背包
// 物品有許多種類，每一種物品都是限量供應的背包問題。
int cost[N], weight[N], number[N];
// number[n]：第n種物品的數量。
void knapsack(int n, int w)
{
    for (int i = 0; i < n; ++i)
    {
        int num = min(number[i], w / weight[i]);
        for (int k = 1; num > 0; k *= 2)
        {
            if (k > num) k = num;
            num -= k;
            for (int j = w; j >= weight[i] * k; --j)
                c[j] = max(c[j], c[j - weight[i] * k] + cost[i] * k);
        }
    }
    cout << "最高的價值為" << c[w];
}

```

### 5.2 找零問題

```

/*Money Changing Problem*/
// n：用第0種到第n種錢幣來湊得價位。
// m：欲湊得的價位值。
// c(n, m)：用第0種到第n種錢幣湊得價位m的湊法數目。
// price[n]：第n種錢幣的面額大小。

// 能否湊得某個價位 (Money Changing Problem)
// 給定許多種不同面額的錢幣，
// 能否湊得某個價位？
// 每種面額的錢幣都無限供應。

int price[5] = {5, 2, 6, 11, 17}; // 錢幣面額
bool c[1000+1];
// 這些面額湊不湊得到價位 m
void change(int m){
    memset(c, false, sizeof(c));
    c[0] = true;

    // 依序加入各種面額
    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        // 由低價位逐步到高價位
        for (int j = price[i]; j <= m; ++j)
            // 湊、湊、湊
            c[j] |= c[j-price[i]];

    if (c[m])
        cout << "湊得到";
    else
        cout << "湊不到";
}

// 湊得某個價位的湊法總共幾種 (Coin Change Problem)
void change(int m){
    memset(c, 0, sizeof(c));
    c[0] = 1;

    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        for (int j = price[i]; j <= m; ++j)
            c[j] += c[j-price[i]];

    cout << "湊得價位" << m;
    cout << "湊法總共" << c[m] << "種";
}

// 湊得某個價位的最少錢幣用量 (Change-Making Problem)
// c(n, m)：用第0種到第n種錢幣湊得價位m，最少所需要的錢幣數量。
void change(int m){
    memset(c, 0x7f, sizeof(c));
    c[0] = 0;

    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        for (int j = price[i]; j <= m; ++j)
            c[j] = min(c[j], c[j-price[i]] + 1);

    cout << "湊得價位" << m;
    cout << "最少需 (只) 要" << c[m] << "個錢幣";
}

// 湊得某個價位的錢幣用量，有哪幾種可能性。
void change(int m){
    memset(c, 0, sizeof(c));
    c[0] = 1;

    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        for (int j = price[i]; j <= m; ++j)
            // 錢幣數量加一，每一種可能性都加一。
            c[j] |= c[j-price[i]] << 1;

    for (int i = 1; i <= 63; ++i)
        if (c[i] & (1 << i))
            cout << "用" << i << "個錢幣可湊得價位" << m;
}

// 能否湊得某個價位，但是錢幣限量供應！
int price[5] = {5, 2, 6, 11, 17};

```

```

int number[5] = {4, 5, 5, 3, 2}; // 各種錢幣的供應數量
bool c[1000+1];
void change(int m){
    memset(c, 0, sizeof(c));
    c[0] = true;
    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        // 各種餘數分開處理
        for (int k = 0; k < price[i]; ++k){
            int left = number[i]; // 補充彈藥
            // 由低價位到高價位
            for (int j = k; j <= m; j += price[i])
                // 前面的面額已能湊得，當前面額可以省著用。
                if (c[j])
                    left = number[i]; // 補充彈藥
            // 過去都無法湊得，一定要用目前面額湊。
            else if (left > 0){
                left--; // 用掉一個錢幣
                c[j] = true;
            }
        }
    if (c[m])
        cout << "湊得到";
    else
        cout << "湊不到";
}

// Cashier's Algorithm
// 買東西找回最少硬幣。
int price[5] = {50, 20, 10, 4, 2}; // 面額由大到小排列
void cashier(int n){ // n 是總共要找的錢。
    int c = 0;
    for (int i=0; i<5; ++i)
        while (n >= price[i])
        {
            n -= price[i]; // 找了 price[i] 元
            c++;
        }

    if (n != 0)
        cout << "找不出來";
    else
        cout << "找了" << c << "個錢幣";
}

```

## 6 DP on tree

### 6.1 全點對距離 Tree Distance

```

int dp[MAXN]={0};
void dfs_sz(int x,int f){
    sz[x] = 1, fa[x] = f;
    for(int i:edge[x]){
        if(i == f) continue;
        dfs1(i, x); // 先計算完子節點的答案再算自己的
        sz[x]+=sz[i];
        dp[x]+=(dp[i]+sz[i]);
    }
}
void dfs_dp(int x,int f,ll sum){
    ans += sum + dp[x]; //所有點到結點x距離總和為父節點
    // 方向距離總和 + 子樹到自己距離總和
    for(int i:edge[x]){
        if(i == f) continue;
        //tmp 為從父節點x到子節點i的距離總和為
        ll tmp = sum //x的父節點總和 sum 到結點x的距離
        + dp[x] - (dp[i]+sz[i])
        //加上x的子樹(除了i方向)到x的距離總和
        + (n - sz[i]);
        //加上從節點x到節點i的距離
        dfs2(i, x, tmp);
    }
}

```

### 6.2 最大獨立集 Independent set

```

int dp[MAXN][2]; //此點，選或不選
void dfs(int x,int f){
    dp[x][1] = 1; // 狀態[1] 計算自己數量 +1
    for(int i:edge[x]){
        if(i == f) continue;
        dfs(i, x); // 先計算完子節點的答案再算自己的
        dp[x][0] += max(dp[i][0], dp[i][1]);
        dp[x][1] += dp[i][0];
    }
}

```

### 6.3 最小點覆蓋 Vertex Cover

```

int dp[MAXN][2]; //此點，選或不選
void dfs(int x,int f){
    dp[x][1] = 1; // 狀態[1] 計算自己數量 +1
    for(int i:edge[x]){
        if(i == f) continue;
        dfs(i, x); // 先計算完子節點的答案再算自己的
        dp[x][0] += dp[i][1];
        dp[x][1] += min(dp[i][0],dp[i][1]);
    }
}

```

### 6.4 最小支配集 Dominating Set

```

//狀態
dp[i][0]: 點i屬於支配集，並且以點i為根的子樹都被覆蓋了
的情況下，支配集中包含的最少點數。
dp[i][1]: 點i不屬於支配集，且以i為根的子樹都被覆蓋，且i
被其中不少於1個子結點覆蓋的情況下，支配集包含的最少
點數。
dp[i][2]: 點i不屬於支配集，且以i為根的子樹都被覆蓋，且i
沒被子結點覆蓋的情況下，支配集包含的最少點數。
// 狀態轉移
dp[i][0] = 1 + Σmin( dp[u][0], dp[u][1], dp[u][2] )
if(i沒有子結點) dp[i][1] = INF
else dp[i][1] = Σmin( dp[u][0], dp[u][1] )
dp[i][2] = Σdp[u][1]

```

## 7 String

### 7.1 Trie

```

// insert O(|s|)
// query O(|s|)
struct trie{
    trie *nxt[26];
    int cnt; //紀錄有多少個字串以此節點結尾
    int sz; //有多少字串的前綴包括此節點
    set<int> cnt_idx, sz_idx;
    trie():cnt(0),sz(0){
        memset(nxt,0,sizeof(nxt));
    }
};
trie *root = new trie();
void insert(string& s, int idx){
    trie *now = root; // 每次從根結點出發
    for(auto i:s){
        now->sz++; now->sz_idx.emplace(idx); //被誰經過
        if(now->nxt[i-'a'] == NULL){
            now->nxt[i-'a'] = new trie();
        }
        now = now->nxt[i-'a']; //走到下一個字母
    }
    now->cnt++; now->cnt_idx.emplace(idx); //以此點結尾
    now->sz++; now->sz_idx.emplace(idx); //被誰經過
}

```

```
//query
int query_prefix(string& s){ //查詢有多少前綴為 s
    trie *now = root;    // 每次從根結點出發
    for(auto i:s){
        if(now->nxt[i-'a'] == NULL){
            return 0;
        }
        now = now->nxt[i-'a'];
    }
    return now->sz;
}

int query_count(string& s){ //查詢字串 s 出現次數
    trie *now = root;    // 每次從根結點出發
    for(auto i:s){
        if(now->nxt[i-'a'] == NULL){
            return 0;
        }
        now = now->nxt[i-'a'];
    }
    return now->cnt;
}

//str有沒有在[l,r]的前綴中
bool query_ArrPrefix(string& s,int l,int r){
    trie *now = root;    // 每次從根結點出發
    for(auto i:s){
        if(now->nxt[i-'a'] != NULL && now->nxt[i - 'a']->sz > 0){ //存在
            now = now->nxt[i-'a'];
        }else return false; //不存在，無解
    }
    // 這個s的節點，[l,r]有沒有經過
    auto L = now->sz_idx.lower_bound(l);
    if(l<=*L && *L<=r) return true;
    else return false;
}

//[l,r]有沒有存在於str的前綴中
bool query_StrPrefix(string& s,int l,int r){
    trie *now = root;    // 每次從根結點出發
    for(auto i:s){
        if(now->nxt[i-'a'] != NULL && now->nxt[i - 'a']->sz > 0){ //存在
            now = now->nxt[i-'a'];
        }else return false; //不存在，無解
    }
    // [l,r]存在於str的前綴中，代表有字串以str為結尾
    auto L = now->cnt_idx.lower_bound(l);
    if(l<=*L && *L<=r) return true;
    else return false;
}
}
```

## 7.2 01Trie

```
// insert O(Lgx)
// query O(Lgx)
// 處理XOR問題
// struct
struct trie{
    trie *nxt[2]; // 差別
    int cnt;    //紀錄有多少個數字以此節點結尾
    int sz;    //有多少數字的前綴包括此節點
    trie():cnt(0),sz(0){
        memset(nxt,0,sizeof(nxt));
    }
};

//創建新的字典樹
trie *root = new trie();
void insert(int x){
    trie *now = root; // 每次從根結點出發
    for(int i=30;i>=0;i--){
        now->sz++;
        if(now->nxt[x>>i&1] == NULL){
            now->nxt[x>>i&1] = new trie();
        }
        now = now->nxt[x>>i&1]; //走到下一個字母
    }
}
```

```
now->cnt++;
now->sz++;
}

// in this set, the maximum value of bitwise XOR x
int query(int x){
    trie *now = root;
    int ans=0;
    for(int i=30;i>=0;i--){ // 不等於為1(0xr1=1,1xr0=1)
        if (now->nxt[!(x>>i&1)] != NULL && now->nxt[!(x>>i&1)]->sz > 0){ //下一個存在
            ans += 1<<i;
            now = now->nxt[!(x>>i&1)];
        }
        else now = now->nxt[x>>i&1];
    }
    return ans;
}
}
```

## 7.3 Hash

```
// build O(n)
// query O(1)
// double hash
// P = 53,97,193,49157,805306457,1610612741,1e9+9,1e9+7
const ll P1 = 75577;
const ll P2 = 12721; // 多一個質數 p2
const ll MOD = 998244353;
pair<ll,ll> Hash[MXN]; //Hash[i] 為字串 [0,i] 的hash值
void build(const string& s){
    pair<ll,ll> val = make_pair(0,0);
    for(int i=0; i<s.size(); i++){
        val.first = (val.first * P1 + s[i]) % MOD;
        val.second = (val.second * P2 + s[i]) % MOD;
        Hash[i] = val;
    }
}

// query:
// H[L,r] = Hr - H(L-1) * p^(r-L+1) %MOD + MOD %MOD
```

## 8 Math

### 8.1 Epsilon

```
/*精準度(Epsilon)*/
float eps = 1e-8;
bool Equal(float a, float b)
    return fabs(a - b) < eps
bool NEqual(float a, float b)
    return fabs(a - b) > eps
bool Less(float a, float b)
    return (a - b) < -eps
bool Greater(float a, float b)
    return (a - b) > eps
```

### 8.2 Floor-Ceil

```
/*floor向下取整，ceil向上取整*/
int floor(int a,int b){ return a/b - (a%b and a<0^b<0);
}
int ceil (int a,int b){ return a/b + (a%b and a<0^b>0);
}
```

### 8.3 josephus1

```
/*約瑟夫問題：n個人圍成一桌，數到m的人出列*/
int josephus(int n, int m) { //n人每m次
    int ans = 0;
}
```

```

    for (int i = 1; i <= n; ++i)
        ans = (ans + m) % i;
    return ans;
}

```

## 8.4 快速幂

```

/*快速幂*/
ll mypow(ll x, ll y, ll p) {
    long long ans = 1;
    while (y) {
        if (y & 1) ans = ans * x % p; //prime
        x = x * x % p; //每次把自己平方
        y >>= 1; //每次右移一格
    }
    return ans;
}

```

## 8.5 Sieve Prime

```

/*Sieve_Prime*/
const int N = 20000000; //質數表大小
bool sieve[N];
vector<int> prime;
void linear_sieve(){
    for (int i = 2; i < N; i++)
    {
        if (!sieve[i]) prime.push_back(i);
        for (int p : prime)
        {
            if (i * p >= N) break;
            sieve[i * p] = true;
            if (i % p == 0) break;
        }
    }
}

```

## 8.6 Prime factorization

```

/*質因數分解*/
list<int> breakdown(int N) {
    list<int> result;
    for (int i = 2; i * i <= N; i++) {
        if (N % i == 0) { // 如果 i 能够整除 N, 说明 i 为
            // N 的一个质因子。
            while (N % i == 0) N /= i;
            result.push_back(i);
        }
    }
    if (N != 1) { // 说明再经过操作之后 N 留下了一个素数
        result.push_back(N);
    }
    return result;
}

```

## 8.7 Miller Rabin

```

/*Miller_Rabin 質數判定*/
// n < 4,759,123,141      3 : 2, 7, 61
// n < 1,122,004,669,633  4 : 2, 13, 23, 1662803
// n < 3,474,749,660,383  6 : pimes <= 13
// n < 2^64              7 :
// 2, 325, 9375, 28178, 450775, 9780504, 1795265022
// Make sure testing integer is in range [2, n-2] if
// you want to use magic.
ll magic[N] = {};
bool witness(ll a, ll n, ll u, int t) {
    if (!a) return 0;

```

```

    ll x = mypow(a, u, n); //快速幂
    for (int i = 0; i < t; i++) {
        ll nx = mul(x, x, n); //快速乘
        if (nx == 1 && x != 1 && x != n - 1) return 1;
        x = nx;
    }
    return x != 1;
}
bool miller_rabin(ll n) {
    int s = (magic number size);
    // iterate s times of witness on n
    if (n < 2) return 0;
    if (!(n & 1)) return n == 2;
    ll u = n - 1; int t = 0;
    // n-1 = u*2^t
    while (!(u & 1)) u >>= 1, t++;
    while (s--) {
        ll a = magic[s] % n;
        if (witness(a, n, u, t)) return 0;
    }
    return 1;
}

```

## 8.8 乘法取餘 Multiplication

```

/*大數乘法取餘數*/
ll mul(ll x, ll y, ll mod) {
    ll ret = x * y - (ll)((long double)x / mod * y) *
        mod;
    // LL ret=x*y-(LL)((long double)x*y/mod+0.5)*mod;
    return ret < 0 ? ret + mod : ret;
}

```

## 8.9 快速乘法 karatsuba

```

/*karatsuba 快速乘法*/
// Get size of the numbers
int getSize(ll num){
    int count = 0;
    while (num > 0)
    {
        count++;
        num /= 10;
    }
    return count;
}
ll karatsuba(ll X, ll Y){
    // Base Case
    if (X < 10 && Y < 10)
        return X * Y;
    // determine the size of X and Y
    int size = fmax(getSize(X), getSize(Y));
    // Split X and Y
    int n = (int)ceil(size / 2.0);
    ll p = (ll)pow(10, n);
    ll a = (ll)floor(X / (double)p);
    ll b = X % p;
    ll c = (ll)floor(Y / (double)p);
    ll d = Y % p;
    // Recur until base case
    ll ac = karatsuba(a, c);
    ll bd = karatsuba(b, d);
    ll e = karatsuba(a + b, c + d) - ac - bd;
    // return the equation
    return (ll)(pow(10 * 1L, 2 * n) * ac + pow(10 * 1L,
        n) * e + bd);
}

```

## 8.10 $ax+by=gcd(a,b)$

```

/*ax+by=gcd(a,b) 一組解*/
ll a, b, x, y;
ll exgcd(ll a, ll b, ll& x, ll& y) {
    if (b) {
        ll d = exgcd(b, a % b, y, x);
        return y -= a / b * x, d;
    }
    return x = 1, y = 0, a;
}

```

## 8.11 GaussElimination

```

/*GaussElimination*/
// by bcw_codebook
const int MAXN = 300;
const double EPS = 1e-8;
int n;
double A[MAXN][MAXN];
void Gauss() {
    for(int i = 0; i < n; i++) {
        bool ok = 0;
        for(int j = i; j < n; j++) {
            if(fabs(A[j][i]) > EPS) {
                swap(A[j], A[i]);
                ok = 1;
                break;
            }
        }
        if(!ok) continue;

        double fs = A[i][i];
        for(int j = i+1; j < n; j++) {
            double r = A[j][i] / fs;
            for(int k = i; k < n; k++) {
                A[j][k] -= A[i][k] * r;
            }
        }
    }
}

```

## 8.12 大數 Big number

```

/*大數(Big Number)*/
void add(int a[100], int b[100], int c[100]){
    int i = 0, carry = 0;
    for (i = 0; i < 100; ++i) {
        c[i] = a[i] + b[i] + carry;
        carry = c[i] / 10;
        c[i] %= 10;
    }
}

void sub(int a[100], int b[100], int c[100]){
    int i = 0, borrow = 0;
    for (i = 0; i < 100; ++i) {
        c[i] = a[i] - b[i] - borrow;
        if (c[i] < 0) {
            borrow = 1;
            c[i] += 10;
        }
        else
            borrow = 0;
    }
}

void mul(int a[100], int b[100], int c[100]){
    int i = 0, j = 0, carry = 0;
    for (i = 0; i < 100; ++i) {
        if (a[i] == 0) continue;
        for (j = 0; j < MAX; ++j)
            c[i + j] += a[i] * b[j];
    }
    for (i = 0; i < MAX; ++i) {
        carry = c[i] / 10;
        c[i] %= 10;
    }
}

```

```

}
}

void div(int a[100], int b[100], int c[100]){
    int t[100];
    for (i = 100 - 1; i >= 0; i--) {
        for (int k = 9; k > 0; k--) // 嘗試商數
        {
            mul(b + i, k, t);
            if (largerthan(a + i, t))
            {
                sub(a + i, t, c + i);
                break;
            }
        }
    }
}
}

```

## 9 STL

### 9.1 常用 tool

```

swap(a,b);
min(a,b);
max({ a, b, c });
//二進制"1"的個數
__builtin_popcount(n) -> int
__builtin_popcountl(n) -> long int
__builtin_popcountll(n) -> long long
//math
abs(x);
pow(x);
sqrt(x);
__gcd(x, y);
__lg(x) //以2為底數
log(x) //以e為底數
log10(x) //以10為底數
do { //排列組合
    cout << s << "\n";
} while (next_permutation(s.begin(), s.end()));
//陣列處理
sort(arr, arr+n);
reverse(arr, arr+n);
*min_element(arr, arr+n); //value
min_element(arr, arr+n) - arr; //index
*lower_bound(arr, arr+4, c) << '\n'; //第一個大於等於c
*upper_bound(arr, arr+4, c) << '\n'; //第一個大於c
//填充 arr[0]=123 arr[1]=123 arr[2]=123
fill(arr, arr+3, 123);
//輸出
//四捨五入 或是更高精度(int)10 * 位數 + 0.5
cout << fixed << setprecision(10);
//寬度n 用char(c)填補
cout << setw(n) << setfill(c) << ;
//迭代器
T.begin()
T.end()
T.rbegin() //逆序迭代器
T.rend() //逆序迭代器
T.find() //可用於set, map的erase()。

```

### 9.2 Sort

```

//cmp
struct T {int val, num;};
bool cmp(const T &a, const T &b) {
    return a.num < b.num;
}
sort(arr.begin(), arr.end(), cmp);
//operator
struct Point {

```

```
int x, y;  
bool operator<(Point b) {  
    if (x != b.x) return x < b.x;  
    else return y < b.y;  
}  
};  
Point arr[n];  
sort(arr, arr+n); //二維平面，從小到大排列。
```

### 9.3 Priority Queue

```
//預設由大排到小
priority_queue<T> pq
priority_queue<int, vector<int>, less<int> > pq;
//改成由小排到大
priority_queue<T, vector<T>, greater<T> > pq;
//自行定義 cmp 排序
priority_queue<T, vector<T>, cmp> pq;
struct cmp {
    bool operator()(node a, node b) {
        //priority_queue優先判定為!cmp
        //，所以「由大排到小」需「反向」定義
        //實現「最小值優先」
        return a.x < b.x;
    }
};
```

## 9.4 Bitset

```
//init
b.set();    //每個位元設 '1'
b.reset();  //每個位元設 '0'
b[pos] = 1;
//轉換
s = b.to_string();
unsigned long x = b.to_ulong();
//sum
b.any();    //判別是否有 '1'
b.none();   //判別是否沒 '1'
cnt = b.count(); // 判別 '1' 之個數
cnt = b.size() - b.count(); //判別 '0' 之個數
```

## 9.5 StringStream

```
stringstream ss;
getline(cin, str);
ss.str("");
ss.clear();
ss << oct << s;           //以8進制讀入流中
ss << hex << s;           //以16進制讀入流中
ss >> n;                   //10進制int型輸出
ss >> s;                   //x進制str型輸出
```

## 9.6 List

- push\_back()
- pop\_back()
- push\_front()
- pop\_front()
- back()
- front()
- insert(index, obj)
- erase()

```
// 遍歷
for (auto iter = _list.begin(); iter != _list.end();
     iter++)
    cout << *iter << "\n";
```

## 9.7 Set

```

• insert()
• erase(l, r) //l與r皆為iterator
• erase()
• empty()
• clear()
• count() //元素是否存在
//遍歷
int mints[] = { 75,23,65,42,13,75,65 };
set<int> myset(myints, myints + 7);
for (auto it = myset.begin(); it != myset.end(); it++)
    cout << ' ' << *it;

```

## 9.8 Map

```
//find
auto iter = mymap.find("a");
if (iter != mapStudent.end())
    cout << "Find, the value is" << iter->second <<
        endl;
else
    cout << "Do not Find" << endl;
//erase
auto iter = mymap.find("a");
mymap.erase(iter);
//map遍歷
for (auto it = mymap.begin(); it != mymap.end(); it++)
    cout << it->first << ", " << it->second << endl;
```

**10 Other**

```

/*前置作業*/
#include <bits/stdc++.h>
#define ll long long
#define ld long double
using namespace std;
cin.tie(0);cout.tie(0);
ios_base::sync_with_stdio(false);
/*unroll-Loops*/
#pragma GCC optimize("00")//不優化(預設)
#pragma GCC optimize("01")//優化一點
#pragma GCC optimize("02")//優化更多
#pragma GCC optimize("03")//02優化再加上inline函式優化
#pragma GCC optimize("unroll-Loops")
/*常數宣告*/
// 數字中可以加 ' 方便看出幾位數
#define MXN 1'000'005
// 1e-6 為科學記號 代表  $1 * 10^{-6}$ 
#define EPS 1e-6
// 0x3f3f3f3f 為一個接近  $10^9$  的數字 0x 為16進位
#define INF 0x3f3f3f3f
// acos(-1) 等同圓周率
#define PI acos(-1)
/*位元運算*/
if(x&1) cout<<"奇數";
else cout<<"偶數";
x <= 1 //將x左移1, 等同 *2
x >= 2 //將x右移2, 等同 /4

```

( ) ( ) @  
 (oo) / Hong~Long~Long~Long~  
 / \ / \ \*  
 AC AC NO BUG / == \* - \* -  
 [ ^ ^ ^ ^ ] Chong~Chong~Chong~