

数学

组合数

函数名	功能	复杂性
<code>init(11 mod)</code>	以 mod 为模数初始化前 $10^6 + 10$ 个组合数	$\Theta(n)$
<code>init(int n, 11 mod)</code>	以 mod 为模数初始化前 n 个组合数	$\Theta(n)$
<code>11 Inv(int x)</code>	求 $\frac{1}{x}$ 在模意义下的结果	$\Theta(\log \text{mod})$
<code>11 power(11 b, 11 n)</code>	求 b^n 对 mod 的余数	$\Theta(\log n)$
<code>11 c(11 x, 11 y)</code>	求 $C(x, y)(x, y \leq n)$ 对 mod 的余数	$\Theta(1)$
<code>11 fac[int x]</code>	求 $x!(x \leq n)$ 对 mod 的余数	$\Theta(1)$
<code>11 inv[int x]</code>	求 $\frac{1}{x}(x \leq n)$ 在模意义下的结果	$\Theta(1)$

[code](#)

线性筛

函数名	功能	复杂性
<code>init()</code>	预处理前 $10^7 + 5$ 个数字	$\Theta(n)$
<code>init(int n)</code>	预处理前 $n + 1$ 个数字	$\Theta(n)$
<code>char isPrime[int x]</code>	判定 x 是否是质数，注意，此处 1 被视为质数	$\Theta(1)$
<code>int OneFac[int x]</code>	如果 x 不是质数，则返回 x 的最小质因数	$\Theta(1)$
<code>int Prime[int x]</code>	返回第 $x + 1$ 个质数，此处 1 不算质数	$\Theta(1)$
<code>vector<pair<int, int>>GetPrimeFac(int a)</code>	将 a 分解因数并返回， $a = \prod \text{first}^{\text{second}}$ ，满足所有 first 不相同	$O(\log a)$
<code>vector<int>GetFacList(int a)</code>	返回 a 的所有因数	$\Theta(d(a))$

[code](#)

平方根

函数名	功能	复杂性
<code>ll isqrt(ll x)</code>	返回 $\lfloor \sqrt{x} \rfloor$	$\Theta(\log w)$

```
long long isqrt(long long x){long long a=x,b=(x+1)/2;while(a>b){a=b;b=(b+x/b)/2;}return a;}
```

PR（分解质因数）

函数名	功能	复杂性
<code>bool Prime(ll x)</code>	概率断言 x 是否为质数，此处 1 不算	$O(\log^2 x)$
<code>ll NonTrivialFact(ll x)</code>	返回任意一个 x 的非平凡因子，若没有返回 -1	期望 $\Theta(\sqrt[4]{x} \log x)$
<code>vector<ll> PrimeFacList(ll x)</code>	质因数分解 x	期望 $\Theta(\sqrt[4]{x} \log x)$

[code](#)

多项式乘法

函数名	功能	复杂性
<code>vector<int> mul(vector<int> a,vector<int> b)</code>	将 a 和 b 相乘（基于 NTT 的实现）	$\Theta(n \log n)$

[code](#)

图论

不带负权最短路

函数名	功能	复杂性
<code>clear(int n)</code>	重新建立一个节点为 1 到 n 的图，上一个将被废弃	$\Theta(n)$
<code>addedge_dis(int u,int v,long long w)</code>	添加一个从 u 到 v 的有向边，边权为 w	$\Theta(1)$
<code>addedge_undis(int u,int v,long long w)</code>	添加一个从 u 到 v 的无向边，边权为 w	$\Theta(1)$
<code>dijkstra(int s)</code>	以 s 为源点运行最短路	$\Theta(n \log n)$
<code>ll get(int n)</code>	求 s 到 n 的最短路，不连通则返回 10^{18}	$\Theta(1)$
<code>vector<int>path(int n)</code>	返回从 s 到 n 上最短路的所有节点（含 s 和 n ）	$\Theta(n)$

[code](#)

强联通分量

函数名	功能	复杂性
<code>clear(int n)</code>	重新建立一个节点为 1 到 n 的图，上一个将被废弃	$\Theta(n)$
<code>addedge(int u,int v)</code>	建立一条 u 到 v 的有向边	$\Theta(1)$
<code>vector<vector<int>> kosaraju()</code>	得到图中所有的强联通分量（每个 <code>vector<int></code> 中保存连通分量节点编号）	$\Theta(n)$

[code](#)

数据结构

猫树（强 ST 表）

函数名	功能	复杂性
<code>init(vector<node> x)</code>	初始化一个 ST 表	$\Theta(n \log n)$
<code>node query(int l,int r)</code>	返回区间为 $[l, r]$ 的合并结果	$\Theta(1)$

此模板不依赖于合并规则的交换律（你可以用它解决 GSS1）。

[code](#)

单点修改区间查询 线段树

函数名	功能	复杂性
<code>init(int n,node y)</code>	重新建立一个下标为 1 到 n 的树，上一个将被废弃，初始全为 y	$\Theta(n)$
<code>change(int x,node y)</code>	将下标为 x 的值修改为 y	$\Theta(\log n)$
<code>node query(int l,int r)</code>	返回区间为 $[l, r]$ 的合并结果	$\Theta(\log n)$

请注意，你需要自定义 node 结构体和合并规则（为 `node merge(node x, noe y)`），此模板不依赖于合并规则的交换律（你可以用它解决 GSS1）。

[zkw实现（常数优秀，三倍空间，默认实现）](#)

[递归压缩空间实现（常数较大，两倍空间）](#)

区间修改区间查询 线段树

函数名	功能	复杂性
<code>init(int n,typename node::info y)</code>	重新建立一个下标为 1 到 n 的树，上一个将被废弃，初始全为 y	$\Theta(n)$
<code>change(int l,int r,node::tag y)</code>	将下标为 l 到 r 的值施加 <code>tag</code> y	$\Theta(\log n)$
<code>node::info query(int l,int r)</code>	返回区间为 $[l, r]$ 的合并结果	$\Theta(\log n)$

请注意，你需要自定义 node 结构体和合并规则（为 `merge`），此模板 `tag` 和 `info` 都不依赖于合并规则的交换律（你可以用它解决 GSS1，或区间加，区间赋值）。

[code](#)

最近公共祖先

函数名	功能	复杂度
<code>TreeLCA(int n)</code>	初始化一颗树	$\Theta(n)$
<code>addedge(int u,int v)</code>	建立一个 u 到 v 的边	$\Theta(1)$
<code>init(int Root)</code>	以 Root 为根初始化所有内容（同时将父节点移到最后，重儿子移到最前）	$\Theta(n)$
<code>int lca(int u,int v)</code>	返回 u 和 v 的最近公共祖先	$\Theta(\log n)$
<code>int dis(int u,int v)</code>	返回 u 到 v 路径上经过边的数量	$\Theta(\log n)$
<code>int nxt(int u,int v)</code>	返回在 u 到 v 路径上，除了 u 以外离 u 最近的点	$\Theta(\log n)$
<code>path inter(path a,path b)</code>	求两个路径的交（若不交，则返回 <code>{-1,-1}</code> ）	$\Theta(\log n)$
<code>path diam()</code>	求树的直径	$\Theta(n)$
<code>pair<int,int> gravity_center()</code>	求树的重心（如果第二个不存在会用 0 占位）	$\Theta(n)$

[指针-前向星 实现（常数优秀，默认实现）](#)

[vector 实现（常数较大）](#)

静态树剖（倍增）

函数名	功能	复杂度
<code>hld<node,cat_tree></code>	以猫树为基础建立一个 <code>node</code> 的树剖	$\Theta(n)$
<code>setvalue(int x,node y)</code>	将节点编号为 x 的值赋予 <code>node y</code>	$\Theta(1)$
<code>init(int x)</code>	初始化树剖，以 x 为根	$\Theta(n \log n)$
<code>node query(int l,int r)</code>	返回从 l 到 r 路径上的合并值	$\Theta(\log n)$

此模板不依赖于合并规则的交换律（你可以用它解决 GSS1），同时它由 LCA 继承得到。

[code](#)

（目前仅支持点权和套猫树）

树哈希

函数名	功能	复杂性
<code>typedef pair<ull,ull> hvalue</code>	双哈希值，可供比较	/
<code>htree(int n)</code>	建立一个 n 大小的树	$\Theta(n)$
<code>void addedge(int u,int v)</code>	添加一条从 u 到 v 的边	$\Theta(n)$
<code>void init(int root)</code>	以 <code>root</code> 为根初始化哈希	$\Theta(n)$
<code>hvalue hash[i]</code>	求以 i 为根的树哈希（只有根有标号）	$\Theta(1)$
<code>int tree[0].second</code>	树的大小	$\Theta(1)$

[code](#)

字符串

字符串哈希

函数名	功能	复杂性
<code>typedef pair<int,ll> hvalue</code>	<code>first</code> 表示长度， <code>second</code> 表示哈希值	/
<code>hstring(string x)</code>	以 x 处理一个字符串哈希（你可以直接将 <code>string</code> 替换为 <code>vector<int></code> 而没有任何后果）	$\Theta(n)$
<code>hvalue interval(int l,int r)</code>	以 <code>hvalue</code> 的形式返回 x 中 $[l, r]$ 的字符串	$\Theta(1)$
<code>hvalue operator + (hvalue a,hvalue b)</code>	连接两个 <code>hvalue</code>	$\Theta(1)$
<code>bool operator == (hvalue a,hvalue b)</code>	判断两个 <code>hvalue</code> 是否相同	$\Theta(1)$

[code](#)

待办：

1. 懒标记的 zkw 线段树
2. 树剖套线段树
3. 网络流