

# ACM 模板

---

## ACM Template

Roger Young

# 目录

<b>1</b>	<b>上号</b>	<b>2</b>
1.1	头文件 . . . . .	2
1.2	预编译 . . . . .	2
1.3	进制转换 . . . . .	2
1.4	常见技巧 . . . . .	3
1.5	快速幂 . . . . .	3
<b>2</b>	<b>数论</b>	<b>4</b>
2.1	GCD 和 LCM . . . . .	4
2.2	EXGCD . . . . .	4
2.3	Eratosthenes 筛 . . . . .	4
2.4	Eular 筛 . . . . .	4
2.5	素性测试 . . . . .	5
<b>3</b>	<b>图论</b>	<b>7</b>
3.1	链式前项星 . . . . .	7
3.2	Dijkstra . . . . .	7
3.3	Bellman-Ford . . . . .	8
3.4	Floyd . . . . .	8
3.5	LCA . . . . .	8
<b>4</b>	<b>动态规划</b>	<b>10</b>
4.1	背包 . . . . .	10

# 第 1 章 上号

## 1.1 头文件

---

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long ll;
4 #define _fora(i,a,n) for(ll i=(a);i<=(n);i++)
5 #define _forz(i,a,n) for(ll i=(a);i>=(n);i--)
6 #define _forb(i,a) for(ll i=(a);i>0;i-=i&(-i))
7 #define _dbg(x) cout<<"[Log] "<<#x<<" = "<<x<<endl;
8 #define _in(i,min,max) ( ((i)-(min)) | ((max)-(i)) )
9 #define _fore(i,a) for(int i=head[(a)];i;i=edge[i].nxt)
10 inline ll rr() {
11     ll s=0,w=1;char c=getchar();
12     while(_in(c,'0','9')<0) { if(c=='-') w*=-1; c=getchar(); }
13     while(_in(c,'0','9')>=0) { s=s*10+c-'0'; c=getchar(); }
14     return s*w;
15 }
16 inline void pr(ll x) { if(x>=10) pr(x/10); putchar(x%10+'0'); }
17 int main() {
18     printf("\n");
19     return 0;
20 }
```

---

## 1.2 预编译

头文件引入方式改为如下，可以把头文件放入 lab.h，然后使用 g++ lab.h 预编译。  
实际编译使用 g++ lab.cpp -D YCYLOCAL 添加条件编译参数。

---

```
1 #ifdef YCYLOCAL
2 #include "lab.h"
3 #else // #include <bits/stdc++.h>
4 #include <list>          #include <stack>          #include <iostream>
5 #include <cmath>         #include <cstdio>         #include <algorithm>
6 #include <queue>         #include <cstring>         #include <functional>
7 #endif
```

---

## 1.3 进制转换

---

```
1 void pr_x(ll n, int x) {
2     char c = n%x; c += x>9?'A'-10:'0';
3     if(n>=x) pr(n/x,x); putchar(c);
4 }
```

---

## 1.4 常见技巧

向上取整  $p/q$  为  $(p-1)/q+1$ 。

## 1.5 快速幂

---

```
1 ll power(ll a, ll b, ll p) {
2     ll rst = 1%p;
3     for(; b>0; b>>=1, a=a*a%p)
4         if(b&1) rst=a*rst%p;
5     return rst;
6 }
```

---

## 第 2 章 数论

### 2.1 GCD 和 LCM

---

```
1 ll gcd(ll a, ll b) { return a?gcd(b%a,a):b; }
2 ll lcm(ll a, ll b) { return a/gcd(b%a,a)*b; }
3 ll gcd(ll a, ll b) {
4     while(b) { ll t=a%b; a=b; b=t; } return a;
5 }
```

---

### 2.2 EXGCD

对于方程  $ax + by = c$ , 令  $g = \gcd(a, b)$ , 若  $g \nmid c$  则无解。

因此可通过 *exgcd* 先求出  $ax + by = g$  的整数解, 再转换回原方程的解。

---

```
1 void exgcd(ll a, ll b, ll& x, ll& y) {
2     if(!b) { y=0; x=1; return; }
3     exgcd(b, a%b, y, x); y-=a/b*x;
4 }
```

---

### 2.3 Eratosthenes 筛

---

```
1 bool notn[100000001];
2 int prime[20000001], cnt;
3 void init(int n) {
4     _fora(i, 2, n) { if(!notn[i]) {
5         prime[++cnt] = i;
6         int tn = n/i;
7         _fora(j, i, tn) notn[i*j] = true;
8     } } return;
9 }
```

---

### 2.4 Euler 筛

---

```
1 bool notn[100000001];
2 int prime[20000001], cnt;
3 void init(int n){
4     _fora(i, 2, n) {
5         if(!notn[i]) prime[++cnt] = i;
```

---

```

6         int t = n/i;
7         _fora(j,1,cnt) {
8             if(prime[j]>t) break;
9             notn[i*prime[j]] = true;
10            if(i%prime[j]==0) break;
11        }
12    } return;
13 }

```

---

## 2.5 素性测试

### 2.5.1 试除法

---

```

1 bool isprime(ll n) {
2     if(n<3) return n==2;
3     if(n&1==0) return false;
4     ll sn = (ll)sqrt(n*1.0);
5     for(ll i=3;i<=sn;i+=2)
6         if(n%i==0) return false;
7     return true;
8 }

```

---

### 2.5.2 Miller Rabbin

如果  $n \leq 2^{32}$ , 那么 *ppp* 取 2, 7, 61; 如果 *ppp* 选择 2, 3, 7, 61, 24251, 那么  $10^{16}$  内只有唯一的例外。如果莫名 WA 了, 就多取点素数吧。

---

```

1 bool miller_rabbin(ll n) {
2     if (n<3) return n==2;
3     if(n&1==0) return false;
4     int a=n-1,b=0,j;
5     while (1-a&1) a/=2,++b;
6     int ppp[10] = {2,7,61};
7     _fora(i,0,2) {
8         int x = ppp[i];
9         if(n==x) return true;
10        ll v = power(x,a,n);
11        if(v==1||v==n-1) continue;
12        for(j=0;j<b;++j) {
13            v = v*v%n;
14            if(v==n-1) break;
15        }
16        if(j>=b) return false;

```

```
17     } return true;  
18 }
```

---

## 第 3 章 图论

### 3.1 链式前项星

---

```
1  const int MN = 10005; int head[MN];
2  struct Edge {int too,nxt,len;} edge[MN*2];
3  void add(int frm,int too,int len) {
4      static int cnt = 0;
5      edge[++cnt] = { too,head[frm],len };
6      head[frm] = cnt;
7  }
8  void dfs(int x,int fa) {
9      _fore(i,x) if(edge[i].too!=fa)
10         dfs(edge[i].too,x);
11 }
```

---

### 3.2 Dijkstra

---

```
1  int dis[MN];
2  struct Dis {
3      int dis,pos;
4      bool operator <(const Dis& x)const
5          { return x.dis<dis; }
6  };
7  void dijkstra(int ss) {
8      memset(dis,0x3f,sizeof(dis));
9      dis[ss] = 0;
10     priority_queue<Dis> pq; pq.push({0,ss});
11     while(!pq.empty()) {
12         Dis td = pq.top(); pq.pop();
13         int d=td.dis, x=td.pos;
14         if(d!=dis[x]) continue;
15         _fore(i,x) {
16             int y=edge[i].too, z=dis[x]+edge[i].len;
17             if(dis[y]>z) {
18                 dis[y]=z, pq.push({dis[y],y});
19             }
20         }
21     }
22 }
```

---



### 3.3 Bellman-Ford

---

```

1 void bellman_ford(int ss) {
2     memset(dis,0x3f,sizeof(dis)); dis[ss]=0;
3     _fora(ia,1,n-1) { int flag=1;
4         _fora(i,1,n) { int size=ee[i].size();
5             _fora(j,0,size-1) {
6                 int v=ee[i][j].nxt, t=dis[i]+ee[i][j].len;
7                 if(dis[ee[i][j].nxt]>t) {
8                     dis[ee[i][j].nxt] = t;
9                     flag = 0;
10                }
11            }
12        } if(flag) return;
13    }
14 }
```

---

### 3.4 Floyd

起始条件  $f(i,j) = \text{edge}(i,j)$ ,  $f(i,i) = 0$ 。

---

```

1 inline void floyd() {
2     _fora(k,1,n) { _fora(i,1,n) {
3         if(i==k||f[i][k]==0x3f3f3f3f) continue;
4         _fora(j,1,n) f[i][j] = min(f[i][j],f[i][k]+f[k][j]);
5     } }
6 }
```

---

### 3.5 LCA

如果数据小，可以不用求  $\log_2$ ，直接莽 20。

---

```

1 int fa[MN][30],lgb[MN],depth[MN];
2 void lca_dfs(int now,int fat) {
3     _fora(i,1,20) lgb[i]=lgb[i>>1]+1; lgb[1]=0;
4     fa[now][0] = fat;
5     depth[now] = depth[fat]+1;
6     _fora(i,1,lgb[depth[now]])
7         fa[now][i] = fa[fa[now][i-1]][i-1];
8     _fore(i,now) if(edge[i].too!=fat)
9         lca_dfs(edge[i].too,now);
10 }
```

```
11 int lca(int x,int y) {
12     if(depth[x]<depth[y]) swap(x,y);
13     while(depth[x]>depth[y])
14         x = fa[x][lgb[depth[x]-depth[y]]];
15     if(x==y) return x;
16     _forz(k,lgb[depth[x]]-1,0)
17         if(fa[x][k]!=fa[y][k])
18             x=fa[x][k]; y=fa[y][k];
19     return fa[x][0];
20 }
```

---

## 第 4 章 动态规划

### 4.1 背包

#### 4.1.1 01 背包

给定体积为  $v_i$ ，价值  $w_i$  的  $N$  个物品，背包容积为  $M$ ，每个物品只能取 1 个，求最大价值。

---

```
1 _fora(i,1,n) _forz(j,m,v[i])
2     dp[j]=max(dp[j],dp[j-v[i]]+w[i]);
3 _fora(j,1,m) ans = max(ans,dp[j]);
```

---

#### 4.1.2 完全背包

给定体积为  $v_i$ ，价值  $w_i$  的  $n$  个物品，背包容积为  $v$ ，每个物品任意取，求最大价值。

---

```
1 _fora(i,1,n) _fora(j,v[i],m)
2     dp[j]=max(dp[j],dp[j-v[i]]+w[i]);
3 _fora(j,1,m) ans = max(ans,dp[j]);
```

---

#### 4.1.3 多重背包

给定体积为  $v_i$ ，价值  $w_i$  的  $N$  个物品，背包容积为  $M$ ，每个物品有  $c_i$  个，求最大价值。

如各种背包组合（如洛谷 P1833 樱花）通常把完全背包转为 99999 个多重背包，适当调节大小。

---

```
1 int tm=1,vv[],ww[];
2 _fora(i,1,n) {
3     int tc = c[i];
4     for(int b=1;b<p;b<=1,tc-=b,++tm) {
5         vv[tm] = v[i]*b;
6         ww[tm] = w[i]*b;
7     }
8     vv[tm] = v[i]*tc;
9     ww[tm] = w[i]*tc;
10    ++tm;
11 }
12 _fora(i,1,n) _forz(j,m,vv[i])
13     dp[j]=max(dp[j],dp[j-vv[i]]+ww[i]);
14 _fora(j,1,m) ans = max(ans,dp[j]);
```

---

#### 4.1.4 最长公共上升序列

给出  $1, 2, \dots, n$  的两个排列  $a$  和  $b$ ，求它们的最长公共子序列。

---

```
1  int f[100005],ma[100005],b[100005],a[100006];
2  int n,ans=0; memset(f,0x3f,sizeof(f)); f[0]=0;
3  _fora(i,1,n) { cin>>a[i]; ma[a[i]]=i; }
4  _fora(i,1,n) { cin>>b[i]; }
5  _fora(i,1,n) {
6      int l=0,r=ans;
7      if(ma[b[i]]>f[ans]) f[++ans]=ma[b[i]];
8      else {
9          while(l<r) {
10             int mid=(l+r)/2;
11             if(f[mid]>ma[b[i]])r=mid;
12             else l=mid+1;
13         }
14     }
15     f[l]=min(ma[b[i]],f[l]);
16 }
17 cout<<ans;
```

---