# Algorithm Library

mental2008

December 6, 2018

### Algorithm Library by mental 2008

### Contents

1	图论	3
	1.1	网络流
		1.1.1 Dinic
		1.1.2 ISAP 4
2	字符	串 8
3	数学	g
	3.1	阶乘逆元 9
	3.2	组合数
	3.3	卡特兰数 9
4	黑科	技
	4.1	输入输出外挂
		4.1.1 简单快读 10
		4.1.2 真:快速读入
	4.2	pbds 库
		4.2.1 Hash
		4.2.2 可并堆
		4.2.3 Rope
	4.3	FWT
	4.4	曼哈顿距离与切比雪夫距离 15
	4.5	Bitset

#### 1 图论

#### 1.1 网络流

#### 1.1.1 Dinic

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long 11;
const int maxn=2005;
const int INF=(1 << 30) -1;
int n,m,s,t; //结点数, 边数(包括反向弧), 源点编号和汇点编号
struct Edge {
   int from, to, cap, flow;
   Edge(int _from,int _to,int _cap,int _flow) {
       from=_from,to=_to,cap=_cap,flow=_flow;
   }
};
vector<Edge> edges; //边表, edges[e] 和 edges[e^1] 互为反向弧
vector<int> G[maxn]; //邻接表, G[i][j] 表示结点 i 的第 j 条边在
→ e 数组中的序号
bool vis[maxn]; //BFS 使用
int d[maxn]; //从起点到 i 的距离
int cur[maxn]; //当前弧下标
void init() {
   for(int i=0;i<maxn;++i) G[i].clear();</pre>
   edges.clear();
}
void AddEdge(int from,int to,int cap) {
   edges.push_back(Edge(from,to,cap,0));
   edges.push_back(Edge(to,from,0,0));
   int k=edges.size();
   G[from].push_back(k-2);
   G[to].push_back(k-1);
}
bool BFS() {
   memset(vis,0,sizeof(vis));
   queue<int> Q;
   Q.push(s);
   d[s]=0;
   vis[s]=1;
   while(!Q.empty()) {
       int x=Q.front();
       Q.pop();
```

```
for(int i=0;i<G[x].size();++i) {</pre>
            Edge e=edges[G[x][i]];
            if(!vis[e.to]&&e.cap>e.flow) { //只考虑残量网络中的
                vis[e.to]=1;
                d[e.to]=d[x]+1;
                Q.push(e.to);
            }
        }
    }
    return vis[t];
int DFS(int x,int a) {
    if(x==t | a==0) return a;
    int flow=0,f;
    for(int& i=cur[x];i<G[x].size();++i) { //从上次考虑的弧
        Edge& e=edges[G[x][i]];
        \rightarrow if(d[x]+1==d[e.to]&&(f=DFS(e.to,min(a,e.cap-e.flow)))>0)
            e.flow+=f;
            edges[G[x][i]^1].flow-=f;
            flow+=f;
            a-=f;
            if(a==0) break;
        }
    return flow;
int Maxflow(int u,int v) {
    s=u,t=v;
    int flow=0;
    while(BFS()) {
        memset(cur,0,sizeof(cur));
        flow+=DFS(u,INF);
    return flow;
}
1.1.2 ISAP
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=2005;
```

```
const int INF=(1 << 30)-1;
// ISAP 中的 n 非常重要, 必须准确的定义为结点数, 如有必要, 建议将
→ ISAP 算法封装成一个结构体
int n,m,s,t; //结点数, 边数(包括反向弧), 源点编号和汇点编号
struct Edge {
    int from, to, cap, flow;
   Edge(int _from,int _to,int _cap,int _flow) {
        from=_from,to=_to,cap=_cap,flow=_flow;
};
vector<Edge> edges;
vector<int> G[maxn];
int p[maxn];
int d[maxn];
int num[maxn];
bool vis[maxn];
int cur[maxn];
void init() {
    for(int i=0;i<maxn;++i) G[i].clear();</pre>
    edges.clear();
}
void AddEdge(int from,int to,int cap) {
    edges.push_back(Edge(from,to,cap,0));
    edges.push_back(Edge(to,from,0,0));
    int k=edges.size();
    G[from].push_back(k-2);
   G[to].push_back(k-1);
}
void BFS() {
   memset(vis,0,sizeof(vis));
   queue<int> Q;
    Q.push(t);
   vis[t]=1;
   d[t]=0;
    while(!Q.empty()) {
       int x=Q.front();
       Q.pop();
       for(int i=0;i<G[x].size();++i) {</pre>
           Edge e=edges[G[x][i]^1];
            if(!vis[e.from]&&e.cap>e.flow) {
               d[e.from]=d[x]+1;
               vis[e.from]=1;
               Q.push(e.from);
```

```
}
        }
    }
}
int Augment() {
    int x=t,a=INF;
    while(x!=s) {
        Edge e=edges[p[x]];
        a=min(a,e.cap-e.flow);
        x=edges[p[x]].from;
    }
    x=t;
    while(x!=s) {
        edges[p[x]].flow+=a;
        edges[p[x]^1].flow-=a;
        x=edges[p[x]].from;
    return a;
}
int Maxflow(int u,int v) {
    s=u,t=v;
    int flow=0;
    BFS();
    memset(num,0,sizeof(num));
    for(int i=0;i<=n;++i) num[d[i]]++;</pre>
    int x=s;
    memset(cur,0,sizeof(cur));
    while(d[s]<n) {</pre>
        if(x==t) {
            flow+=Augment();
            x=s;
        }
        int ok=0;
        for(int i=cur[x];i<G[x].size();++i) {</pre>
            Edge& e=edges[G[x][i]];
             if(e.cap>e.flow&&d[x]==d[e.to]+1) {
                 ok=1;
                 p[e.to]=G[x][i];
                 cur[x]=i;
                 x=e.to;
                 break;
             }
        if(!ok) {
```

```
int k=n-1;
    for(int i=0;i<G[x].size();++i) {
            Edge& e=edges[G[x][i]];
            if(e.cap>e.flow) k=min(k,d[e.to]);
            }
            if(--num[d[x]]==0) break;
            num[d[x]=k+1]++;
            cur[x]=0;
            if(x!=s) x=edges[p[x]].from;
        }
    }
    return flow;
}
```

## 2 字符串

#### 3 数学

#### 3.1 阶乘逆元

```
* fact[i], i 的阶乘
 * fiv[i], i 的阶乘的逆元
 * inv[i], i 的逆元
typedef long long 11;
const int maxn=1e5+5;
const int mod=1e9+7;
11 fact[maxn];
11 fiv[maxn];
11 inv[maxn];
void init() {
    fact[0]=fact[1]=1;
    fiv[0]=fiv[1]=1;
    inv[1]=1;
    for(int i=2;i<maxn;++i) {</pre>
        fact[i] = fact[i-1] *i\%mod;
        inv[i]=inv[mod%i]*(mod-mod/i)%mod;
        fiv[i]=fiv[i-1]*inv[i]%mod;
    }
}
3.2 组合数
ll C(ll m, ll k) {
    if(m<k||k<0) return 0;</pre>
    return (fact[m]*fiv[k]%mod)*fiv[m-k]%mod;
}
```

#### 3.3 卡特兰数

卡特兰数是一种经典的组合数,经常出现在各种计算中,其前几项为: 1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, 4862, 16796, 58786, 208012, 742900, 2674440, 9694845, 35357670, 129644790, 477638700, 1767263190, 6564120420, 24466267020, 91482563640, 343059613650, 1289904147324, 4861946401452, … 卡特兰数满足以下性质: 令 h(0) = 1, h(1) = 1, catalan 数满足递推式。h(n) = h(0) \* h(n-1) + h(1) \*

通项公式:  $h(n) = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n+1}$ , 或者  $h(n) = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$ 。

经典问题: 出栈次序、二叉树构成问题、凸多边形的三角形划分。

#### 4 黑科技

```
4.1 输入输出外挂
4.1.1 简单快读
 * 适用于正负整数 (包括 int, long long 与 __int128)
template<typename T>
inline bool Read(T &r) {
       char c;
       int sgn;
       if(c=getchar(),c==EOF) return 0; // EOF
       while (c!='-'\&\&(c<'0'||c>'9')) c=getchar();
       sgn=(c=='-')?-1:1;
       r=(c=='-')?0:(c-'0');
       while(c=getchar(),c>='0'&&c<='9') r=r*10+(c-'0');
       return r*sgn;
}
template<typename T>
inline void out(T x) {
       if(x>9) out(x/10);
       putchar(x\%10+'0');
}
4.1.2 真·快速读入
 * 读入时候这样写:
 * int x:
 * FastIO::Read(x);
 * 若要处理到文件末尾可以这样写:
 * while(FastIO::Read(x), FastIO::IOError == 0);
 */
#include<cstdio>
namespace FastIO {
       #define BUF_SIZE 10000000 //缓冲区大小可修改
       bool IOError = 0; //IOError == false 时表示处理到文件结
       inline char NextChar() {
               static char buf[BUF_SIZE], *p1 = buf +

→ BUF_SIZE, *pend = buf + BUF_SIZE;
```

 $if(p1 == pend) {$ 

```
p1 = buf;
                       pend = buf + fread(buf, 1, BUF_SIZE,

    stdin);
                       if(pend == p1) {
                              IOError = 1;
                              return -1;
                       }
               }
               return *p1++;
       }
       inline bool Blank(char c) {
               return c == ' ' || c == '\n' || c == '\r' || c
               }
       template<class T> inline void Read(T &x) {
               char c;
               while(Blank(c = NextChar()));
               if(!IOError) {
                       for(x = 0; '0' <= c && c <= '9'; c =
                       → NextChar())
                              x = (x << 3) + (x << 1) + c -
                               }
       }
}
4.2 pbds 库
4.2.1 Hash
 * 头文件:
 * #include<ext/pb ds/assoc container.hpp>
 * #include<ext/pb_ds/hash_policy.hpp>
 * 用法:
 * cc_hash_table 是拉链法
 * gp_hash_table 是查探法
 *除了当数组用外,还支持 find 和 operator[]
 * 例如:__gnu_pbds::gp_hash_table<int,bool> h;
 */
#include<cstdio>
#include<ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
#include<ext/pb_ds/hash_policy.hpp>
```

```
__gnu_pbds::gp_hash_table<int,bool> h;
int main() {
   int n,m,k;
    scanf("%d%d",&n,&m);
   h.clear();
   while(n--) {
       scanf("%d",&k);
       h[k]=true;
    }
   while(m--) {
       scanf("%d",&k);
       puts(h[k]?"YES":"NO");
    }
   return 0;
}
4.2.2 可并堆
#include<bits/stdc++.h>
#include<ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
using namespace std;
__gnu_pbds::priority_queue<int,greater<int> > a,b; //小的优先
__gnu_pbds::priority_queue<int> c; //大的优先
int main() {
    a.push(2); a.push(5);
   b.push(4); b.push(1);
   a.join(b);
    cout << a.top() << "\n";
   return 0;
// output: 1
4.2.3 Rope
 * rope test;
 * test.push_back(x); //在末尾添加 x
 * test.insert(pos,x); //在 pos 位置插入 x
 * test.erase(pos,x); //从 pos 开始删除 x 个
 * test.copy(pos,len,x); //从 pos 开始到 pos+len 为止用 x 代替
 * test.replace(pos,x); //从 pos 开始换乘 x
 * test.substr(pos,x); //从 pos 开始提取 x 个
 * test.at(x); //访问第 x 个元素
```

```
* test[x]; 访问第 x 个元素
 * 算法复杂度为 n^{-}(3/2), 可以在很短的时间内实现快速的插入, 删除和
→ 查找字符串,是一个很厉害的神器!
 */
#include<bits/stdc++.h>
#include < ext/rope >
using namespace std;
using namespace __gnu_cxx;
rope<int> a;
int main() {
    int n,m;
    cin>>n>>m;
    for(int i=1;i<=n;++i) a.push_back(i);</pre>
    while(m--) {
        int pos,s;
        cin>>pos>>s;
        pos--;

    a=a.substr(pos,s)+a.substr(0,pos)+a.substr(pos+s,n-pos-s);

    }
    for(int i=0;i<n;++i) cout<<a[i]<<" ";</pre>
    cout << "\n";
    return 0;
}
4.3 FWT
例子: C_k = \sum_{i|j=k} A_i \times B_j, C_k = \sum_{i \& j=k} A_i \times B_j, C_k = \sum_{i \oplus j=k} A_i \times B_j
/*
 * FWT(快速沃尔什变换)——解决多项式的位运算卷积
 * 能不取模尽量不取
 */
#include<bits/stdc++.h>
typedef long long 11;
const ll mod=1e9+7;
const 11 inv2=(mod+1)>>1;
struct FWT {
    int N;
    void init(int n) {
        N=1;
        while (N< n) N<<=1;
    }
```

```
void FWT_or(ll *a,int opt) {
         for(int i=1;i<N;i<<=1) {</pre>
              for(int p=i<<1,j=0;j<N;j+=p) {</pre>
                  for(int k=0;k<i;++k) {</pre>
                       if(opt==1)
                            a[i+j+k]=(a[j+k]+a[i+j+k])\mbox{mod};
                       else
                            a[i+j+k]=(a[i+j+k]+mod-a[j+k])\mbox{mod};
                  }
             }
         }
    }
    void FWT_and(ll *a,int opt) {
         for(int i=1;i<N;i<<=1) {</pre>
              for(int p=i<<1,j=0;j<N;j+=p) {</pre>
                  for(int k=0;k<i;++k) {</pre>
                       if(opt==1)
                            a[j+k]=(a[j+k]+a[i+j+k])\mbox{mod};
                       else
                            a[j+k]=(a[j+k]+mod-a[i+j+k])\mbox{mod};
                  }
              }
         }
    }
    void FWT_xor(ll *a,int opt) {
         for(int i=1;i<N;i<<=1) {</pre>
              for(int p=i<<1,j=0;j<N;j+=p) {</pre>
                  for(int k=0;k<i;++k) {</pre>
                       ll x=a[j+k], y=a[i+j+k];
                       a[j+k]=(x+y) \text{ mod};
                       a[i+j+k]=(x+mod-y)\%mod;
                       if(opt==-1) {
                            a[j+k]=a[j+k]*inv2\%mod;
                            a[i+j+k]=a[i+j+k]*inv2\%mod;
                       }
                  }
             }
         }
    }
} fwt;
```

#### 曼哈顿距离与切比雪夫距离

```
曼哈顿距离: d(i,j) = |x1-x2| + |y1-y2| 切比雪夫距离: d(i,j) = max(|x1-y2|)
x2|, |y1 - y2|)
```

将一个点 (x,y) 的坐标变为 (x+y,x-y) 后原坐标系中的曼哈顿距离 = 新 坐标系中的切比雪夫距离

将一个点 (x,y) 的坐标变为  $(\frac{x+y}{2},\frac{x-y}{2})$  后原坐标系中的切比雪夫距离 = 新 坐标系中的曼哈顿距离

#### 4.5 Bitset

```
* 优化了空间复杂度和时间复杂度
#include < bitset>
using namespace std;
bitset<length> b;
b[2] = 1; // 下标从 0 开始
常用函数
b1 = b2 \& b3;
```

```
b1 = b2 | b3;
b1 = b2 ^ b3;
b1 = ~b2;
b1 = b2 << 3;
```

#### 常用成员函数

```
// b 中是否存在置为 1 的二进制位?
b.any()
            // b 中不存在置为 1 的二进制位吗?
b.none()
            // b 中置为 1 的二进制位的个数
b.count()
            // b 中二进制位数的个数
b.size()
            // 访问 b 中在 pos 处的二进制位
b[pos]
            // b 中在 pos 处的二进制位置为 1 吗?
b.test(pos)
            // 把 b 中所有二进制位置为 1
b.set()
            // 把 b 中在 pos 处的二进制位置为 1
b.set(pos)
            // 把 b 中所有二进制位置为 O
b.reset()
            // 把 b 中在 pos 处的二进制位置为 0
b.reset(pos)
            // 把 b 中所有二进制位逐位取反
b.flip()
            // 把 b 中在 pos 处的二进制位取反
b.flip(pos)
b.to_ulong()
            // 把 b 中同样的二进制位返回一个 unsigned long
            // 把 b 中同样的二进制位返回一个 unsigned long
b.to_ullong()
\hookrightarrow long
```