General 1

```
// ====== LIS =======
                                                   int a[MaxN], c[MaxN];
int C[maxn], B[maxn], dp[maxn];//C 是辅助阵
                                                   void MergeSort(int I, int r) {
                                                   // if a[1]^a[N] then r = N+1
                                                      int mid, i, j, tmp;
int LIS(int n){//n 表示作 LIS 的数据范围
                                                      if (r>l+1) {
  int mmin, mmax, ret=0;
                                                         mid = (l+r)/2;
  memset(C, 0x3f, sizeof(C));//inf=0x3f3f3f3f
                                                         MergeSort(I, mid);
  for(int i=1; i<=n; i++){//阵列从 1 开始
                                                         MergeSort(mid, r);
    mmin=1, mmax=i;
                                                         tmp = I;
    while(mmin<mmax){//二分
                                                         for (i=l,j=mid; i<mid && j<r; )
      int mid=(mmin+mmax)/2;
                                                            if (a[i]>a[j])
      if(C[mid]<B[i]) mmin=mid+1;</pre>
                                                            // 如果算上(x,x)则改成 a[i]>=a[j]
      else mmax=mid;
    }
                                                               c[tmp++] = a[j++];
    dp[i]=mmin;
                                                               cnt += mid-i;
    C[mmin]=B[i];
                                                            }
    ret=max(ret, dp[i]);//更新答案
                                                            else
  }
                                                               c[tmp++] = a[i++];
  return ret;
                                                         if (j < r) for (; j < r; j + +) c[tmp + +] = a[j];
                                                         else for (; i < mid; i++) c[tmp++] = a[i];
// ======= LIS RUJIA======
                                                         for (i=l; i<r; i++) a[i]=c[i];
// A[1] ~ A[N]
for (int i=2;i<=N+1;i++) g[i]=INF;
                                                   int main() { a[1] = 4; a[2] = 2; a[3] = 1; }
for (int i=1;i<=N;i++) {
                                                   MergeSort(1,4); cout << cnt;}
int k=lower_bound(g+2,g+N+2,A[i]) - g;
                                                   // ======= Min - Max =======
// non-decreasing: 用 upper bound
                                                   struct State{ //状态
dp[i] = k-1; // 以 A[i]结尾的 LIS 长度
                                                   int score; //当前状态的打分, 对大分玩家越
Ans = max(Ans, dp[i]);
                                                   有利分越高
g[k] = A[i];
                                                   inline bool isFinal();//判断是否为终局的函数
                                                      inline void expand(int player,
// ======= 四边形优化 ========
                                                      vector<State>& children);
dp(i,j)=min\{dp(i,k-1),dp(k,j)\}+w(i,j)(i\leq k\leq j)
                                                      //拓展子节点的函数
(min 也可以改为 max) 如果满足:
                                                   };
1.区间包含的单调性: if (i≤i'<j≤j') then
                                                   int alphabeta(State& s, int player, int alpha,
w(i',j) \leq w(i,j')
                                                   int beta){
2. 四边形不等式: if (i≤i'<j≤j') then
                                                   //0 是大分玩家,1 是小分玩家
w(i,j)+w(i',j') \le w(i',j)+w(i,j')
                                                      if(s.isFinal()) return s.score;
// 再定义 s(i,j) 表示 m(i,j) 取得最优值时对应
                                                      vector<State> children;
的下标(即 i≤k≤j 时,k 处的 w 值最大,则
                                                      s.expand(player, children);//生成儿子
s(i,j)=k) 我们有 s(i,j)单调 ie.
                                                      for(auto child:children){
s(i,j-1)\leq s(i,j)\leq s(i+1,j)
                                                         int v=alphabeta(child, player^1, alpha,
故而 dp(i,j)=min{dp(i,k-1)+dp(k,j)}+w(i,j) 且
                                                   beta);//对儿子状态打分
s(i,j-1)≤k≤s(i+1,j) (min 可以改为 max)
                                                         !player ?alpha = max(alpha, v)
// ======== 状态压缩 ========
                                                         :beta=min(beta, v);
// O(3<sup>n</sup>)
                                                         //选取最有利的情况
for (int S = 1; S < (1 << n); S++)
                                                         if(beta<=alpha) break;
for (int SO = (S-1)\&S; SO; SO = (SO-1)\&S)
                                                         //alpha-beta 剪枝
int S1 = S-S0; //S 被拆成两个集合 S0 & S1
// ======= 统计逆序对 ========
                                                      return !player?alpha:beta;
int cnt=0; // 逆序对个数
                                                   }
```