动态规划选讲

DP 优化 几类特殊的 DP 问题

DP 优化

- 利用数据结构维护:线段树、平衡树、单调队列等
- 斜率优化
- * 决策单调、四边形优化
- † 1d1d
- 口完全单调性

SHOI2008 仙人掌图

求一棵仙人掌的直径

单调队列优化

- 一般形式: f[i]=min{f[j]}+a[i](l[i]<j<r[j])
- ¶ l[i],r[i] 单调
- 维护方式: 合法的队头更新 f[i], 再将 f[i]加入队尾

hdu 3401 Trade

- ◆ 一个人知道接下来 T 天的股市行情,想知道最终他最多能赚到多少钱。对于第 i 天,买入单价为 ai,卖出单价为 bi,买入上限为 ci,卖出上限为 di。每次操作后 W 天内不能进行操作。并且任何时候手上股票不能超过 K 股。规定最初钱无限多,持有股 0 支。
- T,W,K,ai,bi,ci,di<=2000

bzoj2096 Pilots

- Tz设定了一个难度差的最大值,在序列中他想找到一个最长的子串,任意两个难度差不会超过他设定的最大值
- 求最大的子串长度

HAOI2007 理想的正方形

- 有一个a*b的整数组成的矩阵,现请你从中找出一个n*n的正方形区域,使得该区域所有数中的最大值和最小值的差最小。
- a,b<=1000,n<=100

- "当 l[i],r[i] 不单调的时候怎么办?
- 线段树

zoj3349

给出一个序列,找出一个最长的子序列,相邻的两个数的差在d以内。

斜率优化

- f[i]=a[i]*b[j]+c[j](j<i)
- 维护一个凸包: b[j] 单调用单调队列维护, 不单调用平衡 树维护
- * 求解: a[i] 单调则解单调, a[i] 不单调则二分求解

hnoi2008 玩具装箱

- 题面略
- $n < 5*10^4$

Zjoi2007 仓库建设

- n个工厂,每个工厂有成品 pi,在该处建立仓库的费用为 ci,假设每个仓库的容量无限大。
- 即 现需要将所有成品运到仓库,只能往编号大的地方运输
- 一件产品运送1个单位距离的费用是1
- 『问最小费用

决策单调性优化

- *就题论题,分析性质
- f[i]=cal(j)+a[i]
- *i单增,j单增

四边形优化*

1d1d 优化*

按位 DP

- * 求区间[A,B]之间满足某种性质的个数、最值
- * 思路: F[B]-F[A]
- * 状态: f[pos][d][u][last][state]
- eg. 单峰数

scoi2009 windy 数

* 求给定区间范围内的, 求相邻数位之差绝对值不小于2的数的个数

scoi2012 blinker 的仰慕者

Blinker 有非常多的仰慕者,他给每个仰慕者一个正整数编号。而且这些编号还隐藏着特殊的意义,即编号的各位数字之积表示这名仰慕者对 Blinker 的重要度。 现在 Blinker 想知道编号介于某两个值 A,B 之间,且重要度为某个定值 K 的仰慕者编号和。

Scoi 2011 镜像拆分

- 一个数表示成两个相互反转的数之和,这个现象称为数的"镜像拆分"
- 注意,前导0是不允许的,所以66=60+06不算做合法的镜像拆分。
- * 在 K 进制下,对于在 [A, B] 区间内的数,其镜像拆分的方案数之和是多少
- * 2<=K<=100000 , 1<=A,B的长度<=100000

状压 DP

codeforces580D Kefa and Dishes

- 共有n个物品,需要拿走m个,每个物品有个价值 wi。
- 有 k 个规则, 拿了 xi 之后接着拿 yi 可以多获得 vi 。
- 间获得的最大价值是多少。
- 1 <= m <= 18, k <= n*(n-1)

插头 DP

- 轮廓线扫描
- 对轮廓线上每个格子上的插头进行状压

scoi2011 地板

- * 求用L型的地板铺满n*m个格子有坏点的地面的方案数
- n*m<=100

树形 DP

* 略

AC 自动机上的 DP

* 略