



如何在 OI 赛制下 尽可能得分

华中科技大学 计算机科学与技术学院 Expect2004 2022年10月1日





加入QQ群

如题,请点击课程页面中加群授权码,加入课程 QQ群。

进群后,请查看群公告和群文件中的赛前公告,按要求填写问卷,以便全真模拟准考证号分配。



目录

本节课将以 NOIP 普及组(2018年及之前), CSP - J 为例

目录

- OI 赛制的特点
- 得分
- 时间分配
- 做题策略
- 失分
- 低级错误
- Failed System Test
- 心态调整与环境适应
- 骗分技巧

OI赛制的特点



OI 赛制的特点

- 限定时间
- 完成若干道试题 前两腿
- 可能有若干大样例
- 前两题:模拟,一般不会考察较难的算法 快而稳
- 后两题:基础算法,如动态规划、贪心、数据结构
 - 2021年第三题(网络连接)考察模拟
- 结束一次提交,无即时反馈 考虑清楚:时限、细节

得分因素



时间分配

CSP-J组考试时间为 8:30-12:00 共3.5小时

时间分配没有标准答案

读题 思考 写代码 检验

沉没成本

得分效率

必须读完所有题!不要犹豫

降低浪费(样例?)得分效率:先做稳拿的(部分)分,后做难拿的分对于新想出来的算法,先验证再打代码

得分策略

简单题拿满分 困难题部分分 尤其重视暴力分(dfs, n^x 枚举) 【部分分】



为什么要打暴力分?

打比赛不一定 AC 的题足够多才能拿一等奖。打到的分数<mark>能过线</mark>就能拿一等奖。

以 NOIP 2021 为例:

- 浙江省的一等奖分数线为 186 分。
- 江苏省的一等奖分数线为 150 分。
- 山东省的一等奖分数线为 120 分。



为什么要打暴力分?

大家签到题都没有问题, 100 分。 对于剩下来的三道题, 最低一档数据范围分值:

- 第二题数列, 最低档有 4 个点, 每个点 5 分, 共有 4 × 5 = 20 分。
- 第三题方差, 最低档有 3 个点, 每个点 4 分, 共有 3 × 4 = 12 分。
- 第四题棋局, 最低档有 2 个点, 每个点 4 分, 共有 2 × 4 = 8 分。

加起来共 100 + 20 + 12 + 8 = 140 分。到分数线已经很近了。再加上别的部分分,混个一等奖显然没问题。



为什么要打暴力分?

此外,打暴力有个很重要的作用,就是对拍。

OI 赛制下,出题人提供的仅有几个样例,而这样例也可能出现强度过低的情况,于是将你的程序与暴力程序对拍可以更好发现错误。

对拍在 Windows 下的实现

部分分与性质挖掘

- N 很小 打表 穷举 手玩
- N 20 左右 2^N 搜索 (也有可能是状压正解)
- N 500 左右 N³ 暴力
- N 1000 5000 N² 暴力 (不一定)

- 正解可能是由劣解步步优化而来。根据优化的 层次、出题人会设置梯度。
- 特殊性质



特殊性质

值域的特殊限制 图形态的特殊限制 只要求解决子问题 其他特殊性质

为1,链头入读为0,链

为出度为0.

矛盾的特殊性与普遍性 特殊性质是问题的特化,引导正解



如何写多档部分分?

namespace 在部分分中的应用

namespace: 命名空间,不同命名空间可以变量 重名。

解决多份代码,变量、数组重名的问题

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
// 这里放各种要输入的东西的定义
namespace Reader{
   void read(){ ... } // 这里读入所有数据
namespace Sub1{    // 第一种数据范围的做法
   // 这里放这种做法其他的变量 / 函数
   void mian(){ ... }
namespace Sub2{ // 第二种数据范围的做法
int main(){
   Reader :: read();
                 // 先读入所有东西
   if( ... ) Sub1 :: mian(); else // 对于不同范围采用不同做法
   if( ... ) Sub2 :: mian(); else ...
```



设法区别出不同的数据范围

有些题目比较良心,第一行会输入该测试点的编号。或者它会有很明显的数据特征,比如:

注意表头

测试点编号	n =	特殊性质	
1 ~ 2	7	无	
3 ~ 5	199	无	
6 ~ 8	1999	无	
9 ~ 11	49991	A	
12 ~ 15	262143	В	
16	99995	无	
17 ~ 18	199995 无		
19 ~ 20	299995 无		



设法区别出不同的数据范围

再如 NOIP2016 D1T2 天天爱跑步

测试点编号	n	m	约定
1	= 991	= 991	所有人的起点等于自己的终点,
2			即 $S_i = T_i$
3	= 992	= 992	$W_i = 0$
4			, 0
5	= 993	= 993	无 无
6	= 99994	= 99994	树退化成一条链,其中1与2有边,
7			2与3有边,, $n-1$ 与 n 有边
8			2与3有短,, n-1与n有短
9	= 99995	= 99995	所有的S _i = 1
10			
11			
12			
13	= 99996 = 99996		所有的 <i>T_i</i> = 1
14		= 99996	
15			
16			
17			
18	= 99997	= 99997	
19			无
20	= 299998	= 299998	

失分



失分绪论

不按规定建立文件目录 文件命名错误 文件读写操作错误

备份:代码、试题

本机 AC 提交 CE (Linux or Windows) 写挂了(最常见)

提交环节

留出时间检查提交目录、文件命名、文件操作。



提交 CE 问题

NOI Linux 下的编译

写挂

情况一 部分分叠加策略

情况二对拍

Corner Cases 测试 小数据(极限数据)的构造



容易导致挂分的 Trap Point

- 一编译
- x0, x1, y0, y1, unix 保留字,禁止使用
- 二一些常量
- MAXN 多大? N 还是 2N?
- 预处理赋的 INF 至少多大?
- 二分 R = 2e9; int ans = R, mid = (R + R) / 2; 爆 int 需开 long long



容易导致挂分的 Trap Point

三变量类型

- int * int 很可能爆 int (NOIP2018龙虎斗)
- 答案最大多大?

四多测

- 数据一定要读完
- 多测清空问题

心态与环境

心态与环境

环境的影响:

- 键盘不顺手
- 集成开发环境不习惯
- Dev-C++ 动态调试寄了

一些乱搞

模拟退火*

如果没看出性质,还有一个可能的路径。如果一次操作使得答案变得更小,那就保留这次操作;否则有概率接受这次操作。

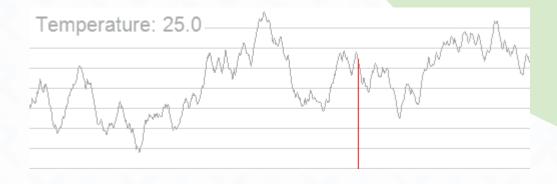
这可以用模拟退火实现。具体而言,

- 初始时令 $T = T_{\text{max}}$ 。接着进入循环:
- 生成一个新解(随机找一个位置操作)。若新解更优就接受, 否则以 $\exp(-\frac{ans-newans}{rT})$ 的概率接受。
- 令 T 乘上 ∆。
- 若 $T < T_0$ 就退出循环,否则继续这个过程。

其中 T_{max} , T_0 , Δ , r都是你自己决定的常数。需要进行调参。



模拟退火

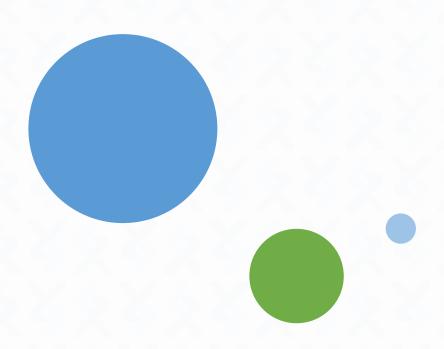


多重贪心*

对于一个题目,你有若干 错误的 贪心策略(一定概率正确)。

每一个贪心策略,得到的答案都比最终答案 大/小。都跑一遍,取答案 max/min。

Q & A



谢谢观看



