——从《取

石子》问题谈起

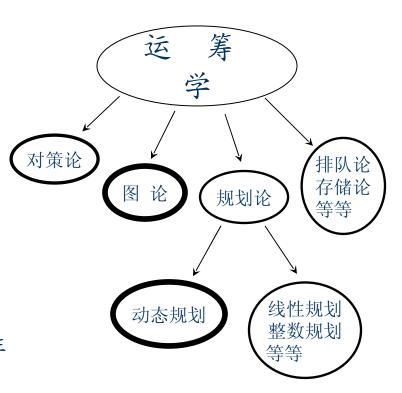
内容提要:

运筹学是一门十分年轻的 学科,内容包括:规划论、图 论、对策论、排队论等。

竞赛中最常出现的对策问题 是:有两个局中人,在对方时刻 采取最优策略的情况下,已方要 么有必胜策略,要么必败。

本文所要探讨的正是此 类"对策问题"。

由于对局的复杂性和取胜的多样性,文章将从一道经典的"对策问题"——《取石子》谈起,着重阐述两种基本思想方法



问题描述

有 N 粒石子, 甲乙两人轮流从中拿取, 一次至少拿一粒,至 多拿先前对方一次所取石子数目的两倍。甲先拿, 开始甲可以拿任 意数目的石子(但不得拿完)。最先没有石子可拿的一方为败方。

请问, 甲能否获胜? (1 < N < 100)

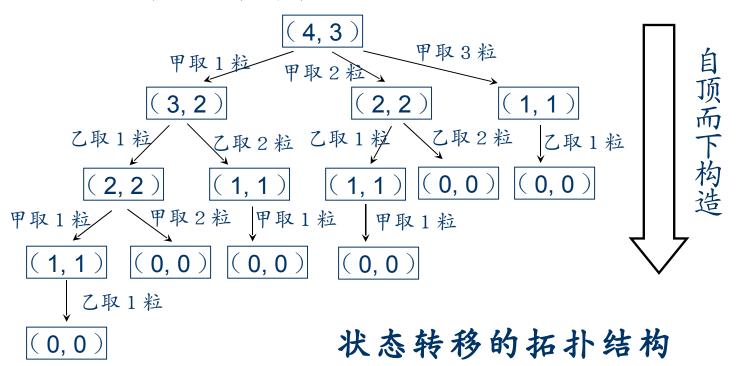
解析

在本题中,影响胜败的有两个关键因素:

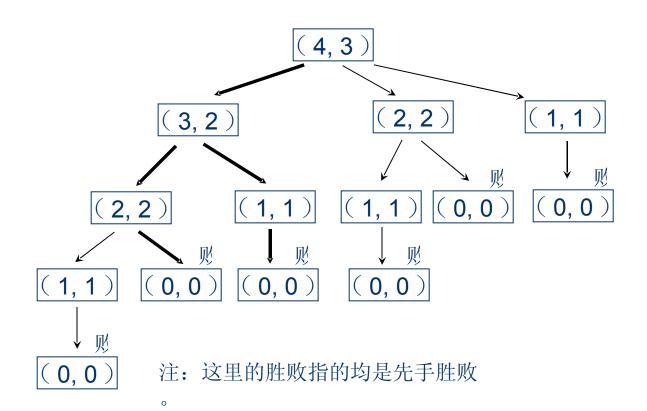
- LÔ·B前石子总数 N
- ... 当前一次最多可拿的石子数 K

用这两个因素 (N, K) 来表示当前局面的"**状态**"。题目要求的是判断状态 (N, N-1) 是先手必胜还是必败。

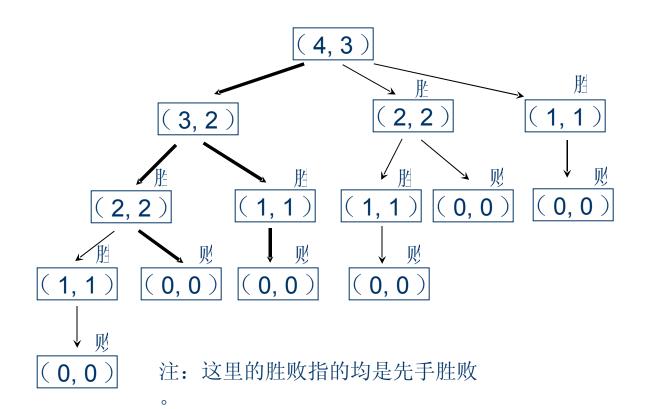
用一个简单例子分析:假设有 N=4 粒石子,则一开始甲最多能取 3 粒,用(4,3)来表示初始状态。



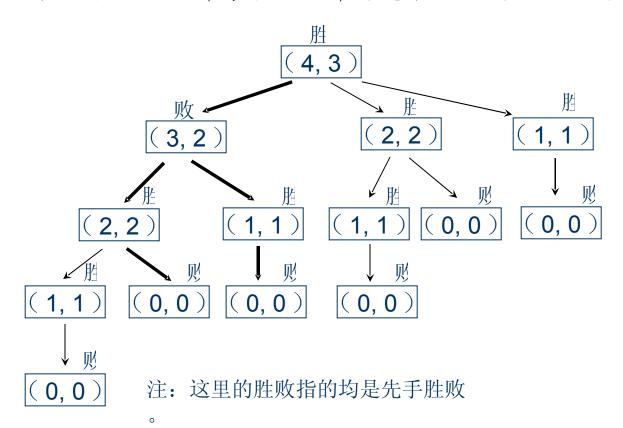
|如果一个状态没有子状态,是结局,则根据题目条件判定胜负

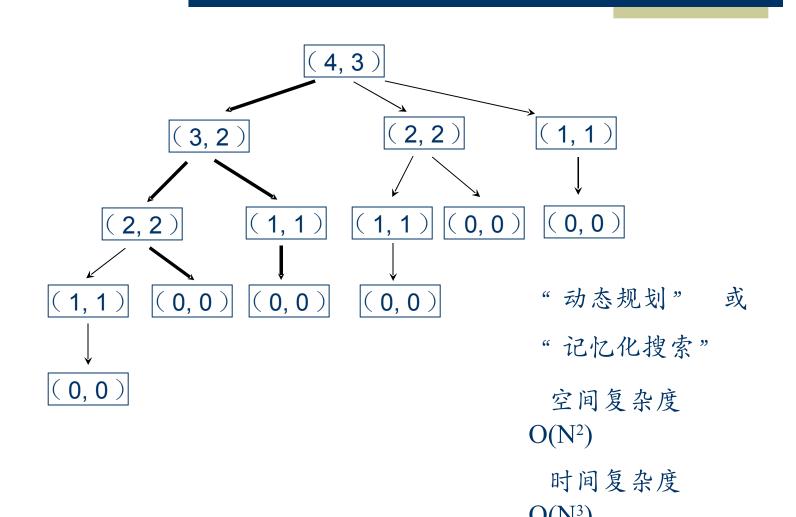


|如果一个状态至少有一个子状态是先手败,则该状态是先手胜



|如果一个状态的所有子状态都是先手胜,则该状态是先手败





思路一:一般性方法

- 状态
- 胜负规则
- 扩展规则
- 实现方法
- "一般性方法"是从初始状态出发,自顶向下,考察所有状态,
- 逐步构造出"**状态转移的拓扑结构**",有通行的胜败规则和实现方
 - 法,因此应用十分广泛。
- 例如 IOI96 的取数字, IOI2001 《 Ioiwari 》都可以用"一般性方法"来解决。

思路一:一般性方法

● 状态

列举影响结局胜负的所有因素,综合描述成"**状态**"。根据对局时状态之间的变化,**自顶而下**构造出"**状态转移的拓扑结构**"。

• 胜负规则

- ... 一个状态的胜负取决于其所有子状态的胜负。
 - __如果一个状态没有子状态,是结局,则根据题目条件判定胜负
 - .1如果一个状态至少有一个子状态是先手败,则该状态是先手胜
 - ...如果一个状态的所有子状态都是先手胜,则该状态是先手败

思路一:一般性方法

• 扩展规则

在某些场合下,还可以记录一个状态先手胜(负)的最大(最小)利益,以数值形式描述,再根据题目中相应的条件,构成新的具有**针对性**的推算规则。例如 IOI2001 《 Score 》一题就是用扩展规则解 **参**\$\square\$\squa

1预先处理(关键)

. 列举状态;构造"状态转移的拓扑结构";动态规划或记忆化搜索求状态先手胜负。

|对局策略

依据已知的状态胜负,时刻把先手必败的状态留给对方。

思路一:一般性方法

"一般性方法"也有它的不

基基础

- "一般性方法"是以"**状态转移的拓扑结构**"为基础设计的。 ● 空间
- "一般性方法"要考察**所有**状态的先手胜负。如果状态数目过多,甚至是无穷多,那"一般性方法"就无能为力了

• 时间

"一般性方法"还要通过胜负规则来研究状态之间的 关系。 如果状态过多,关系复杂,就可能导致算法效率下降

思路一:一般性方法

由此可见, "一般性方法"并不能解决所有的"对策问题"。于是,各种各样的针对单独问题的特殊解法应运而生,不妨总的称之为"特殊性方法"。

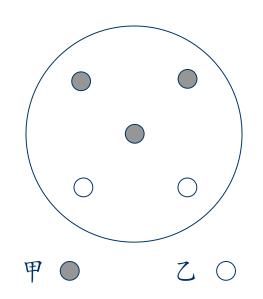
为了弥补"一般性方法"的缺陷, "特殊性方法" 势必是寻找一种"**决策规律**",能依据当前状态,按照" **决策规律**"直接决定下一步的走法。

思路二: 特殊性方法

先看一个简单的例子:

在一个圆形桌面上,甲、乙轮流放5分硬币,不许重叠,甲 先放,首先放不下硬币的一方为负。甲如何取胜呢?

事实上,甲只要先在圆桌中心放下一枚硬币,此后无论乙怎么放,甲总在其关于中心对称处放一枚,最终甲必然获胜。

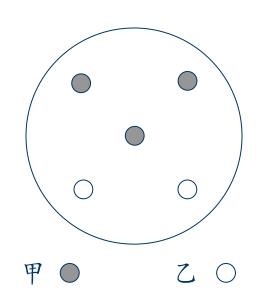


思路二: 特殊性方法

先看一个简单的例子:

在一个圆形桌面上,甲、乙轮流放5分硬币,不许重叠,甲 先放,首先放不下硬币的一方为负。甲如何取胜呢?

在这个例子中,甲找到了一种必胜的状态。这种状态是具有某种"平衡性"的,称之为"**平衡状态**"。 每当乙破坏了"平衡"后,甲立即使 其恢复"平衡",直到结局。



思路二: 特殊性方法

先看一个简单的例子:

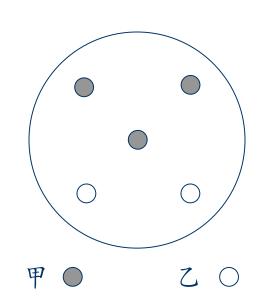
在一个圆形桌面上,甲、乙轮流放5分硬币,不许重叠,甲 先放,首先放不下硬币的一方为负。甲如何取胜呢?



那么怎样寻找"对策问题"中的

衡状态"呢?如何确定"决策规律" 使我

方在平衡被破坏后必然能恢复呢?



思路二: 特殊性方法

"一般性方法"是从初始状态开始,**自顶而下**建立"**状态转移的拓扑结构**"。现在,不妨反其道而行之,从结局或小规模残局开始,**自底向上**分析。



甲必败: 2 3 5 8

思路二: 特殊性方法

"一般性方法"是从初始状态开始,**自顶而下**建立"**状态转移的拓扑结构**"。现在,不妨反其道而行之,从结局或小规模残局开始,**自底向上**分析。



甲必败: 2 3 5 8

甲必胜: 4 6 7

Fibonacci 数 列

思路二: 特殊性方法

猜想:

设 $\{F\}$ 为 Fibonacci 数列 $(F_1=2, F_2=3, F_K=F_{K-1}+F_{K-2})$

初始时有 N 粒石子, 若 N ∈ {F} 则先手必败, 否则先手必胜。

思路二: 特殊性方法

性质 $1: 若 K \ge N$,则状态 (N,K) 先手必胜。

性质 2: 若状态 (N,N-1) 先手必败,则状态

(N,K) K<N 先手必败。

性质 3: 若状态 (N,K) K<N ,则最后一次取走的石子数目不超过 2N/3 。

性质 4: $4F_{i-1}/3 < F_i$ ($F_1=2$, $F_2=3$, $F_K=F_{K-1}+F_{K-2}$)。

思路二: 特殊性方法

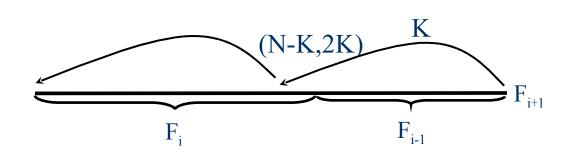
结论 1: 状态 (F_i, A) A < F_i 先手必败。

思路二: 特殊性方法

证明:

- (一) $F_1(=2)$, $F_2(=3)$ 时, 显然成立。
- (二) 若 F_1 至 F_i 成立,则 F_{i+1} 成立。 设先手取 K 粒石子。

(1)若 K≥F_{i-1} 后手得状态 (N- **后手获胜,先手** K,2K) 2K≥2F_{i-1}≥F_{i-1}+F_{i-2}= F_i> N-K 由性质 1,后手获胜。



思路二: 特殊性方法

证明:

K,2K)

- (一) $F_1(=2)$, $F_2(=3)$ 时,显然成立。
- () 若 F_1 至 F_i 成立,则 F_{i+1} 成立。 设先手取 K 粒石子。
 - (1)若 K≥F_{i-1} 后手得状态 (N- **后手获胜,先手** (2)若 K < F_{i-1}
 败

根据假设(F_{i-1} ,K) $K < F_{i-1}$ 必败,所以后手可以使先手面临 $(F_i$, X) 状态。

思路二: 特殊性方法

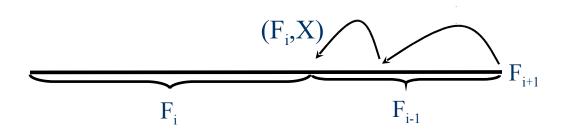
证 明:

- (一) F₁(=2), F₂(=3)时,显然成立。
- (二) 若 F₁ 至 F₁ 成立,则 F₁₊₁ 成立。 设先手取K粒石子。
 - (1) 若 $K \ge F_{i,1}$ 后手得状态 (N- 后手获胜,先手 殿手获胜, 先手

(2) 若 K < 由性质 3: $X \le 2F_{i-1}/3 \times 2 = 4F_{i-1}/3$ 败

由性质 4: X≤4F_{i,1}/3 < F_i 因此 (F_i,X) 是必

败



K,2K) F_{i-1}

思路二: 特殊性方法

证明:

K,2K)

 F_{i-1}

- (一) $F_1(=2)$, $F_2(=3)$ 时,显然成立。
- (二) 若 F_1 至 F_i 成立,则 F_{i+1} 成立。 设先手取 K 粒石子。

(1) 若 K≥F_{i-1} 后手得状态 (N- **后手获胜,先手** (2) 若 K < **殿手获胜,先手**

由(1) (2) 得 F_{i+1} 时,结论成**败**。

由(一)(二)得结论1成立。

$$F_{i}$$
 F_{i-1}

思路二: 特殊性方法

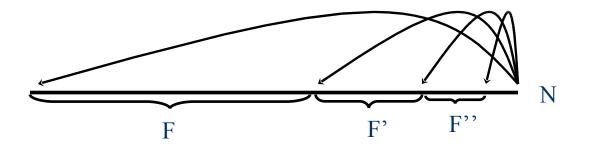
结论 2: 状态 (N, N-1) \ N ∈ {F} 且 N>2, 先手必胜

思路二: 特殊性方法

平衡状态: Fibonacci 数

决策规律: 反复缩小范围, 找最大

Fibonacci 数



思路二: 特殊性方法

平衡状态: Fibonacci 数

决策规律: 反复缩小范围, 找最大

Fibonacci 数

特殊性方法 空间复杂度 O(1)

时间复杂度 O(logN) 大大降低

一般性方法

空间复杂度 O(N2)

时间复杂度 O(N3)

思路二: 特殊性方法

- 状态
- 逆向分析

"特殊性方法"是从结局或残局出发,自底而上分析,无须构造"**状态转移的拓扑结构**",无须考察所有可能的状态与策略

时间和空间复杂度相对于"一般性方法"都不高。

例如 POI99 《多边形》 , IOI96 的取数字也可以用"特殊性方法"来解决。

思路二: 特殊性方法

● 状态

列举影响结局胜负的所有因素,综合描述成"**状态**",但并不需要构造出"**状态转移的拓扑结构**"。

思路二: 特殊性方法

• 逆向分析

从简单的结局或残局开始, 自底向上分析。

考察特殊情况下(譬如小规模,对称,极大极小等特殊值), 先手胜或先手败的一类状态,并尝试从以下几个方面寻找共性:

- 1 对称性
- | 简捷性
- Ⅰ 奇异性

通过分析,将所得性质推广到一般情况,从而找出一类必胜或必败的"平衡状态",同时也得到保持状态"平衡"的"决策规律"

一般性方法 与 特殊性方法

《取石子》问题的推广:

- 1一次可取先前对方所取石子数的3倍
- 1一次可取先前对方所取石子数的4倍
- 1一次可取先前对方所取石子数的5倍

|-----

1一次可取先前对方所取石子数的 K 倍

一般性方法

特殊性方法

- 一般性方法 与 特殊性方法
- 思路方向

一般性方法:

自顶而下 考察所有状态胜负

特殊性方法:

自底而上 研究一类平衡状态

- 一般性方法 与 特殊性方法
- 思路方向
- 胜负规则

一般性方法:

有通行胜负规则

特殊性方法:

无通行胜负规则

- 一般性方法 与 特殊性方法
- 思路方向
- 胜负规则
- 实现方法
 - 一般性方法:

关键是动态规划或记忆化搜索的预处理。

特殊性方法:

着重于事先的思考,再将"决策规律"转化成程序。

- 一般性方法 与 特殊性方法
- 思路方向

• 优点缺点

- 胜负规则
- 实现方法
 - 一般性方法:

有通行规则可套用,应用面十分广泛;但是受"拓扑结构"限制,而且需考察所有状态,时空复杂度也有可能很高。

特殊性方法:

不受"拓扑结构"限制,无须考察所有状态,时空复杂度低,编程简单;但是无通行规则,思考难度大。

- 一般性方法 与 特殊性方法
- 思路方向

• 优点缺点

• 胜负规则

● 核心思想

• 实现方法

在"对策问题"中,一个状态要么是先手必胜 ,要么是先手必败!因此,在对局时,我方要做的 就是占据必胜,把必败留给对方。

这正是解"对策问题"的核心思想!

一般性方法 与 特殊性方法

• 思路方向

• 优点缺点

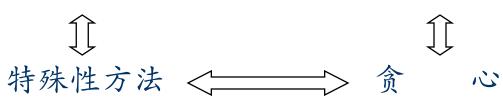
• 胜负规则

● 核心思想

• 实现方法

● 延伸类比

"一般性方法"从统一的角度,考察所有状态,来决定对局策略。



结语

"对策论"是运筹学的一个重要分支。本文通过《 取石子》问题,简单的阐述了解决一类"对策问题"的 两种思路,也是我的一点心得,但并不能涵盖万一。

文中介绍的"一般性方法"与"特殊性方法"既是方法,也是思路,更是一种思想。在解其他类型的题目时,也同样可以应用这两种思考方法。

结语

"纸上得来终觉浅,绝知此事要躬行。"

我们还需要不断努力,不断实践,不断探索。只有实践多了,方能:

- |充分运用正向与逆向的思维
- |从各个角度观察问题
- 1从一般到特殊,从特殊到一般
- |取长补短,采取合理的实现方法

结语

运筹于帷幄之中 决胜于千里之外