

# 一类搜索的优化思想 ——数据有序化

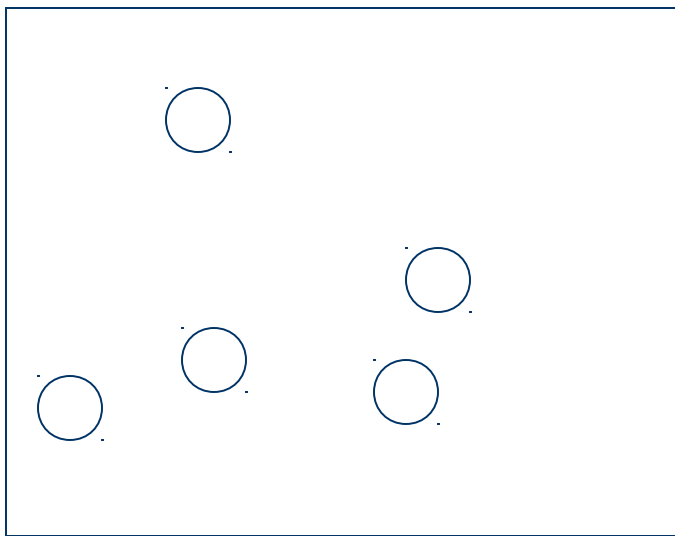
南京市金陵中学 刘一鸣

# 数据有序化

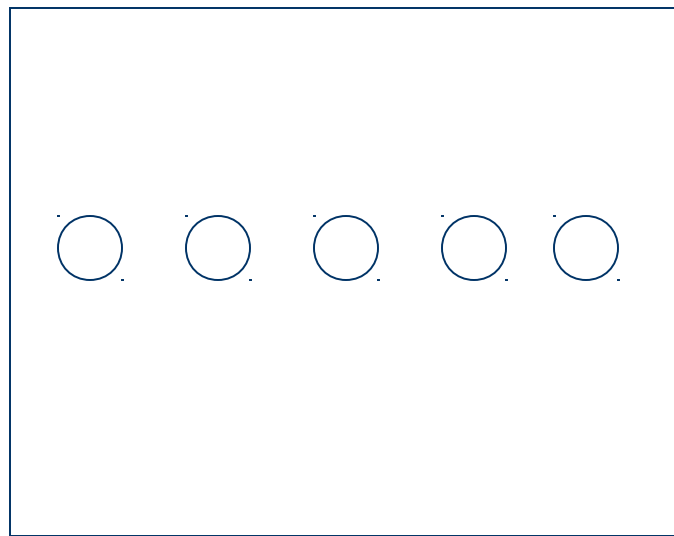
数据有序化的思想，就是将杂乱的数据，通过简单的分类和排序，变成有序的数据，从而加快搜索的速度。

- ◆ 为什么要进行数据有序化
- ◆ 数据有序化的实现
- ◆ 两种实现方法的比较

# 为什么要进行数据有序化



杂乱的数据



有序的数据

# 例 1 装箱问题

题目大意：

现有一个体积为  $V$  的集装箱和  $N$  种货物，每一种货物都有固定的体积，数量无限。你的任务是：写一个程序，求出最少用多少个货物，就能放满集装箱。

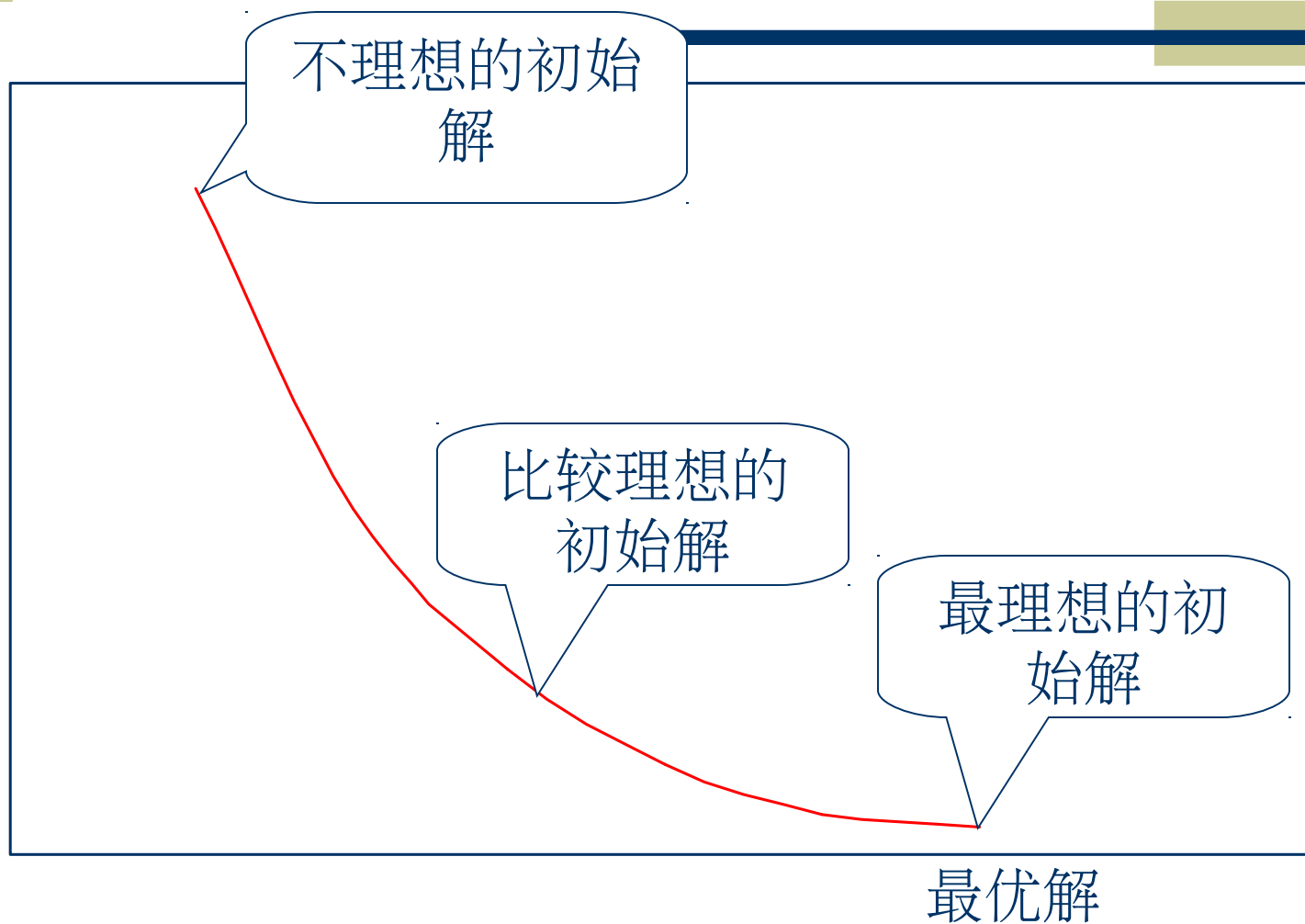
数据规模：  $V_{\text{货}} \leq V \leq 10^9$

# 运行时间的对比

测试方法：随机生成 20 个数据，测试运行时间并求平均值。

N	不排序，直接搜索	先按体积从大到小排序，再搜索
10	>160 秒	9.8545 秒
30	>200 秒	0.1356 秒
60	>200 秒	0.1595 秒
100	>200 秒	0.2285 秒

# 程序效率不同的原因



# 数据有序化的益处

- 对于大多数的数据，都有良好的优化效果；
- 简便易行；
- 和其他类型的优化方法一般都不冲突。

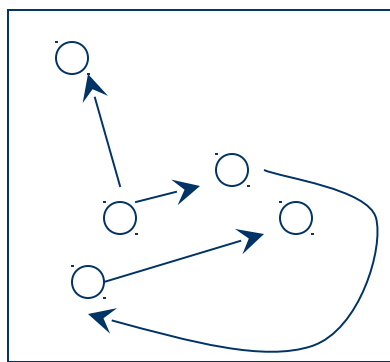
# 数据有序化的实现

- ◆ 预处理阶段的数据有序化
- ◆ 实时处理阶段的数据有序化





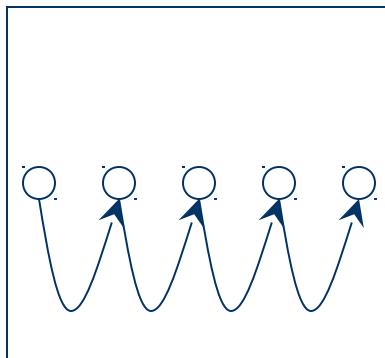
# 预处理阶段的数据有序化



杂乱的数据

常规方法

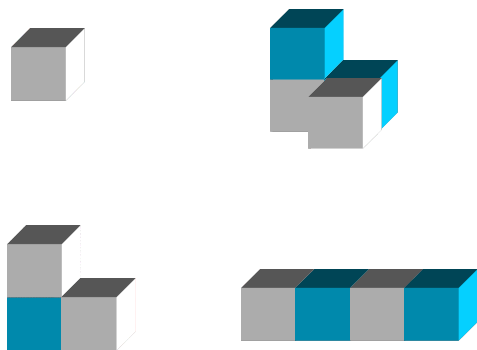
加工



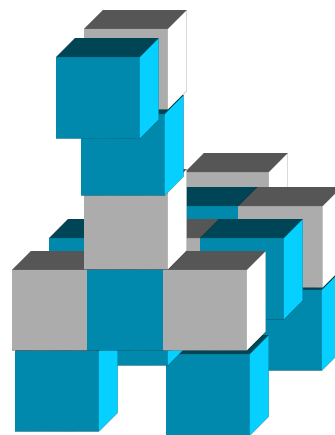
有序的数据

## 例 2 积木搭建

- 题目大意：给定 12 种积木和一个体积小于 50 的构型，求最少使用多少个积木可以将这个构型搭建起来

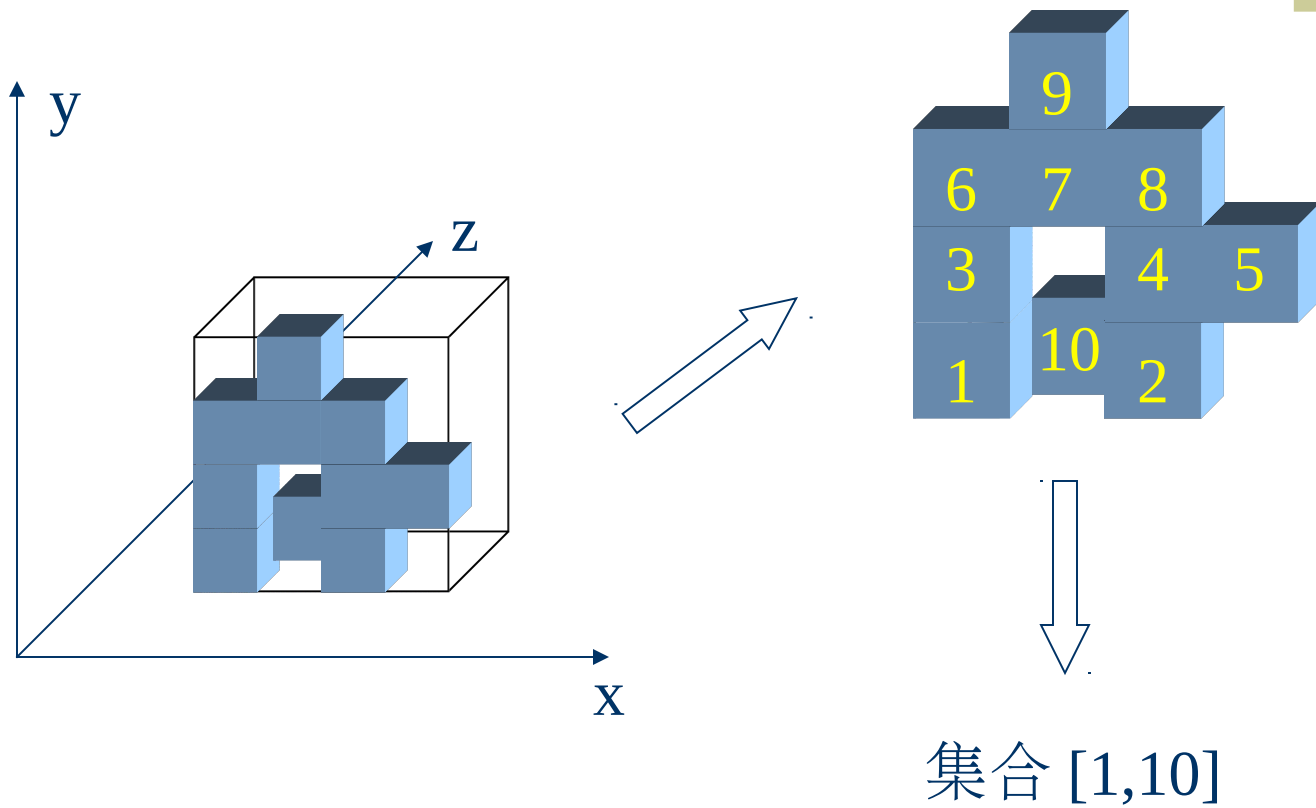


积木示例

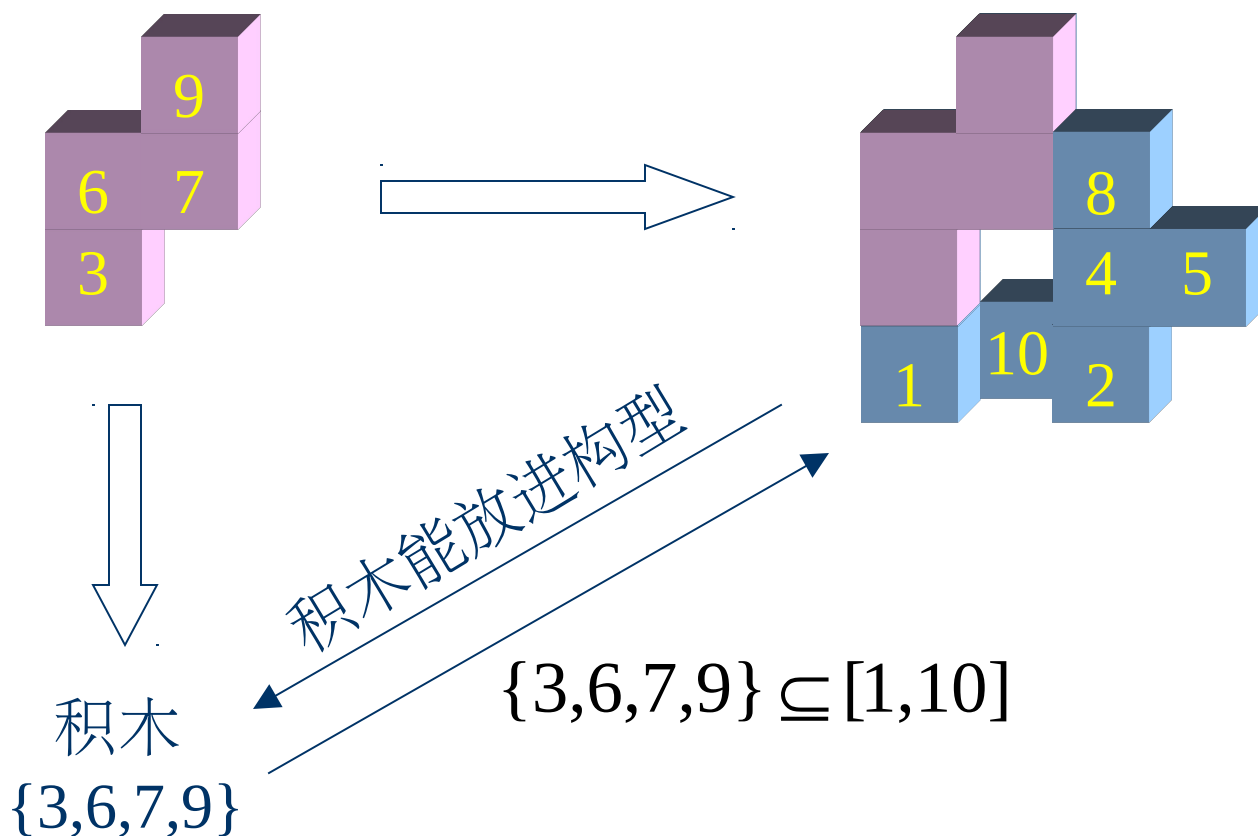


目标构型示例

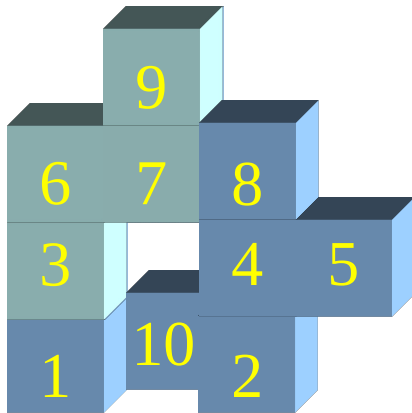
# 第 1 步数据有序化



## 第 2 步数据有序化



# 从构型中挖去一个积木



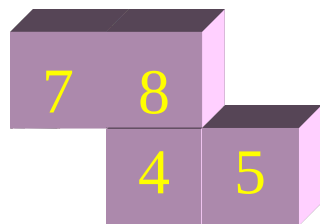
$[1,10]$



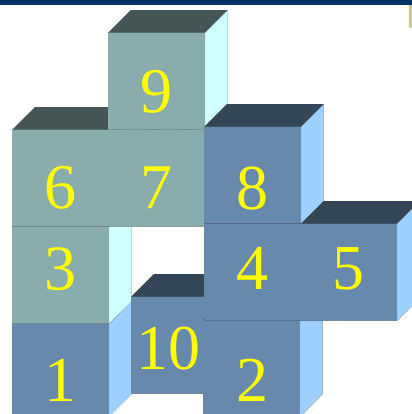
$\{1,2,4,5,8,10\}$

$$[1,10] - \{3,6,7,9\} = \{1,2,4,5,8,10\}$$

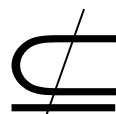
# 试图再放一块积木



$\{4,5,7,8\}$

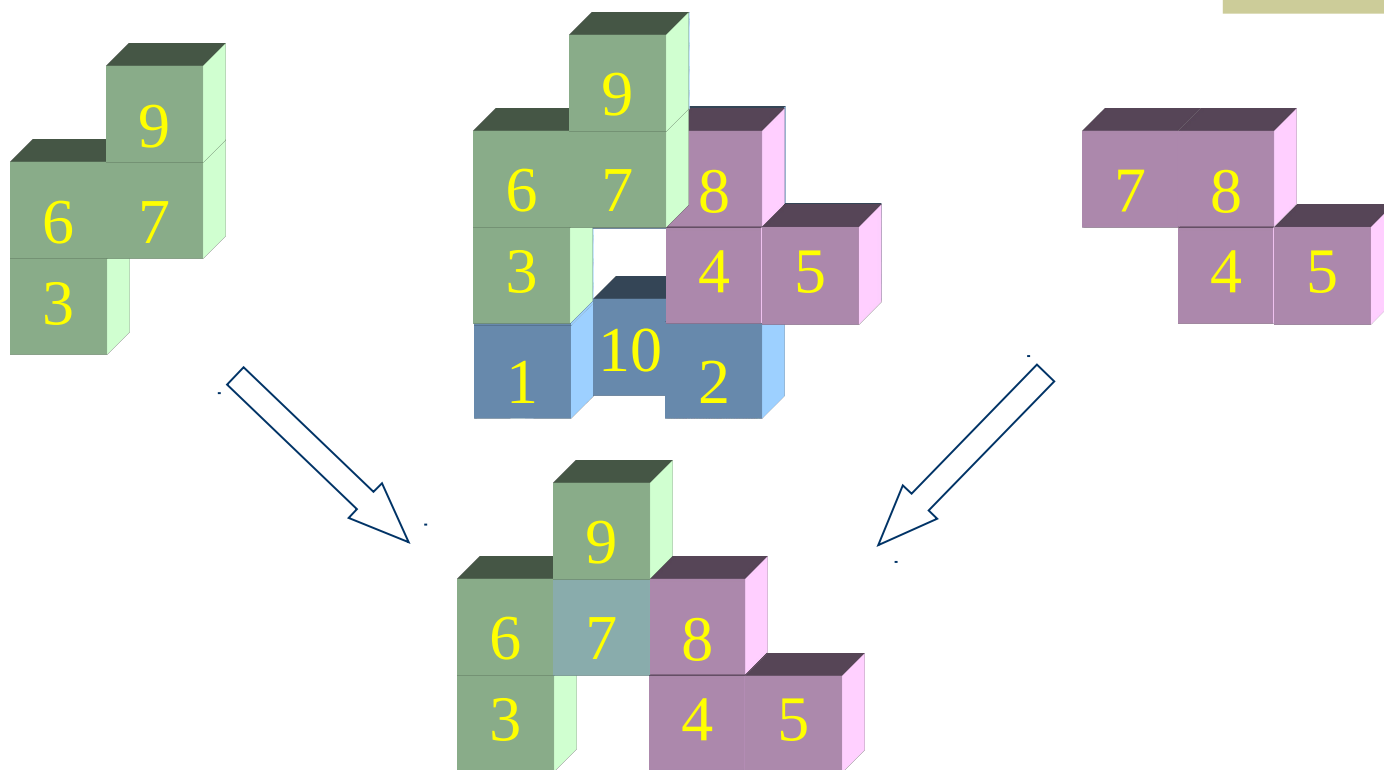


$\{1,2,4,5,8,10\}$



积木不能放入构型

# 积木的冲突



$$\{3,6,7,9\} \cap \{4,5,7,8\} = \{7\} \neq \varnothing$$

# 数据有序化前后 数学模型的对比

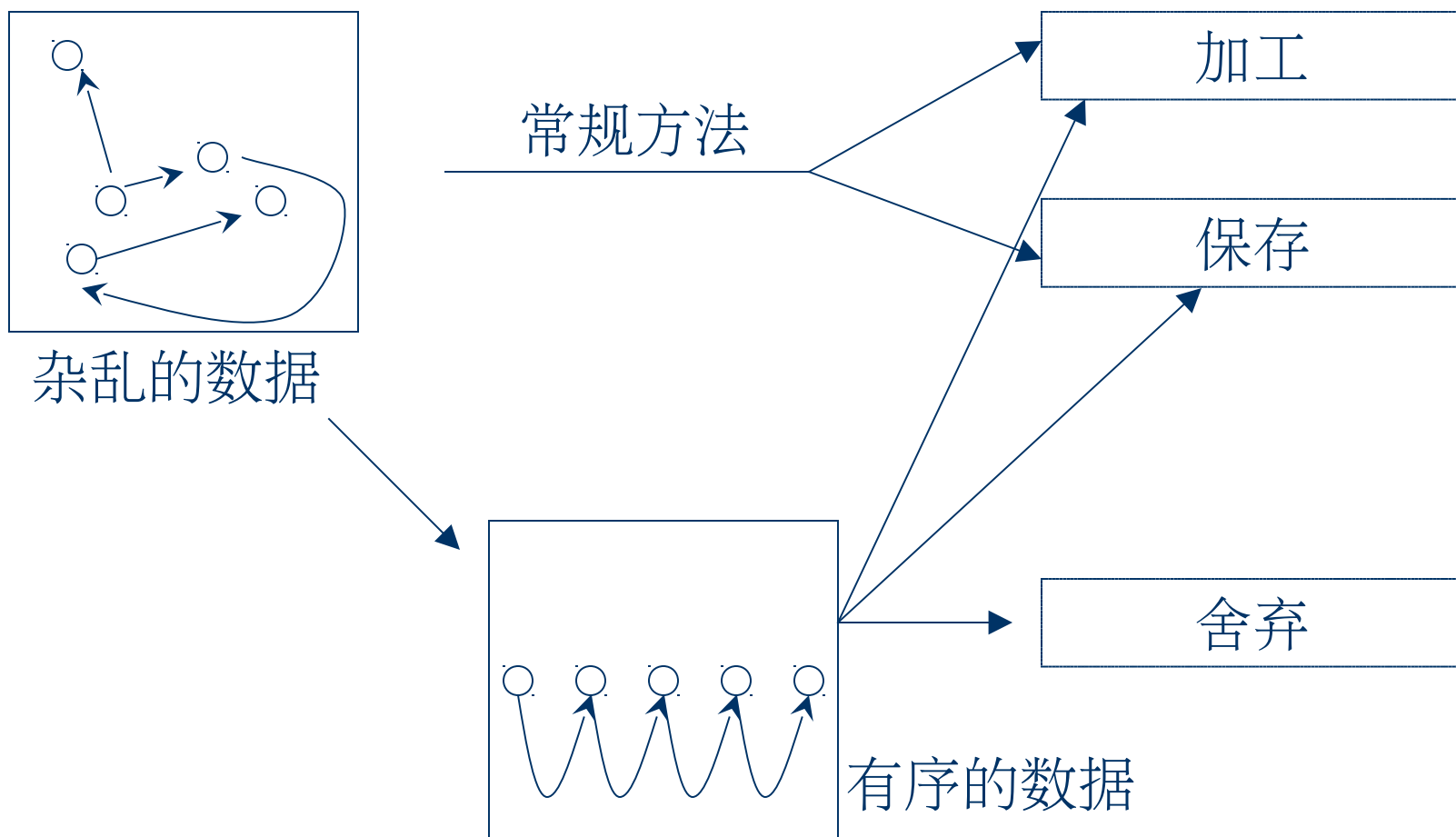
数据有序化前	数据有序化后
目标构型（3 维）	目标集合（1 维）
积木（3 维）	小集合（1 维）
积木拼接成为目标构型	小集合的合并成为目标集合
积木在 3 维空间里没有冲突	小集合的交集为空集

数据有序化后，数学模型得到了精简

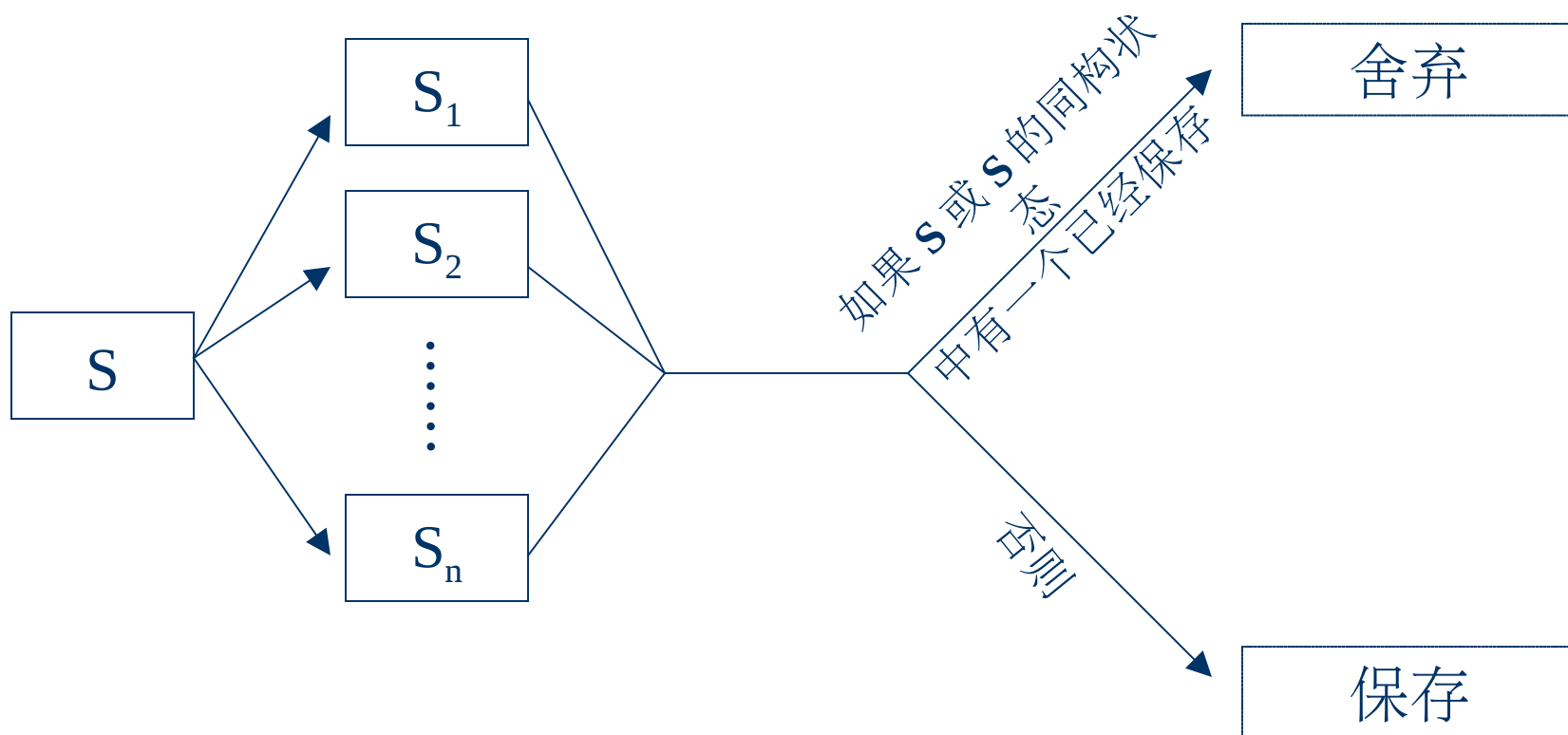




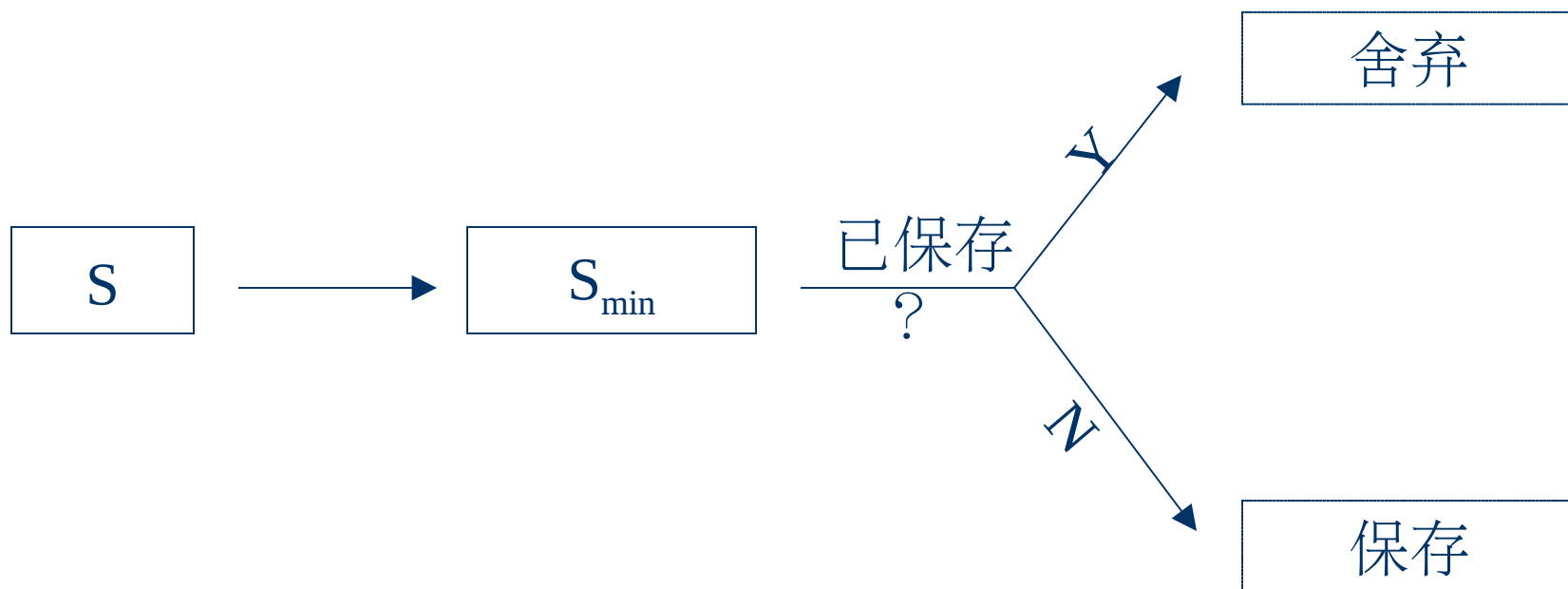
# 实时处理阶段的数据有序化



# 传统表示方法



# 最小表示法



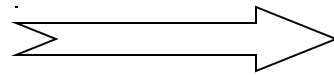
## 例 3 N 皇后问题 -2

- ◆ 题目大意：假定通过翻转、旋转得到的状态与原状态属于同构状态，求所有不同构的  $n$  皇后状态总数。

# 状态表示方法

- ◆ 由于一行中只能有一个皇后，所以用一个  $n$  元组  $(a_1, a_2, a_3, \dots, a_n)$  表示当前的状态，其中  $a_i$  表示第  $i$  列的皇后所在的行。

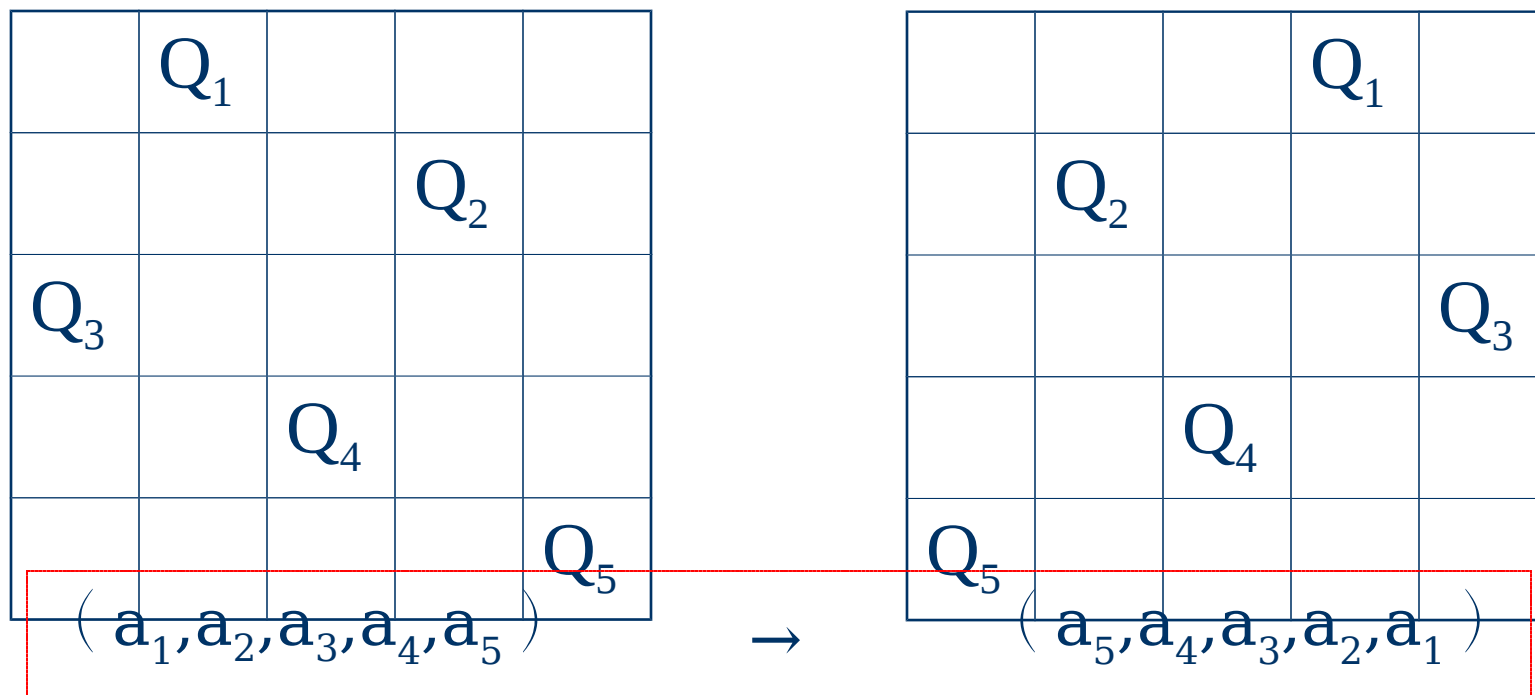
	Q			
			Q	
Q				
		Q		
				Q



$(3, 1, 4, 2, 5)$

# 翻转、旋转的具体过程 (1)

以铅垂线为轴的翻转：

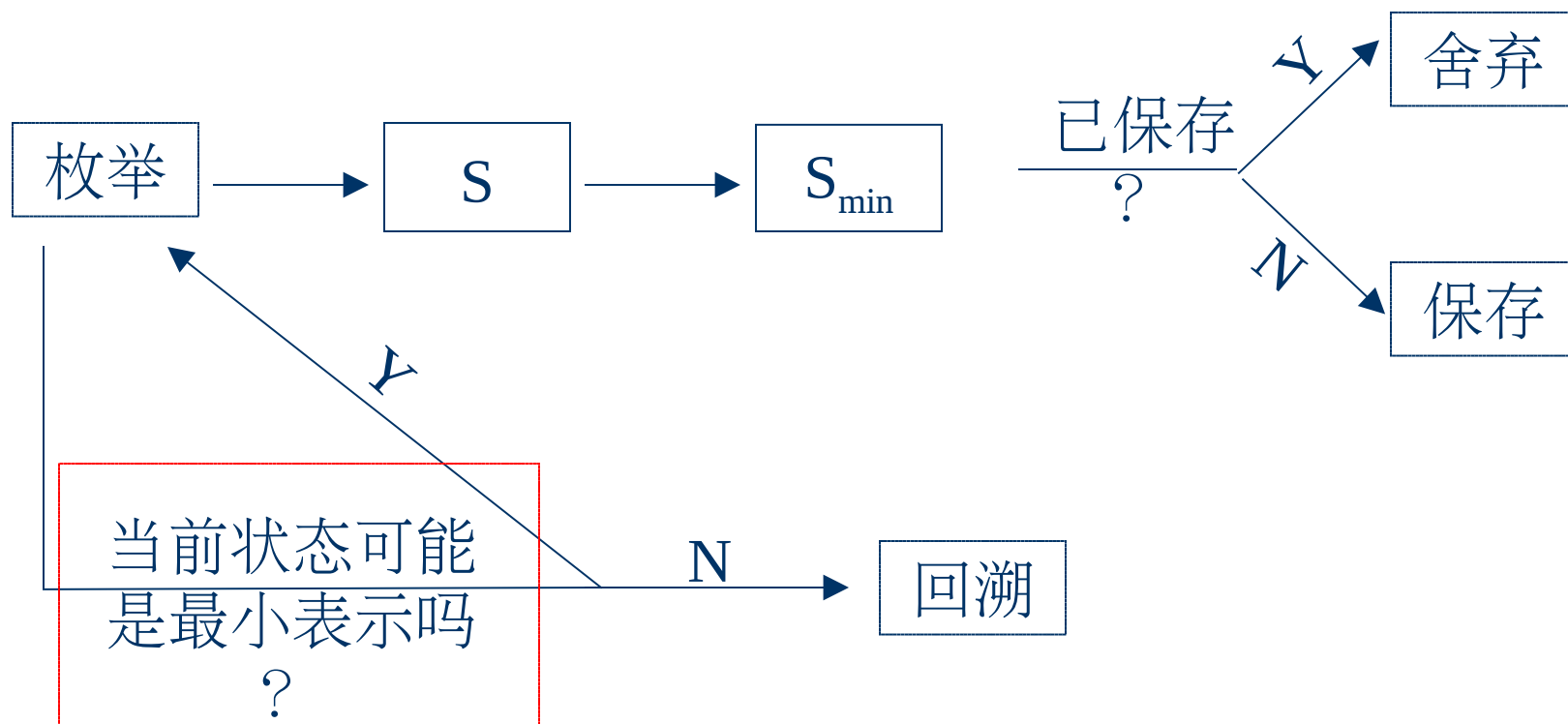


# 翻转、旋转的具体过程 (2)

90度角线为轴的翻转:  
以水平线为轴的翻转:

$$\begin{aligned}
 (a_1, a_2, a_3, a_4, a_5) &\Rightarrow (6-a_1, 6-a_2, 6-a_3, 6-a_4, 6-a_5) \\
 &\rightarrow (b_5, b_4, b_3, b_2, b_1) \\
 &\rightarrow (6-b_5, 6-b_4, 6-b_3, 6-b_2, 6-b_1)
 \end{aligned}$$

# 应用数据有序化

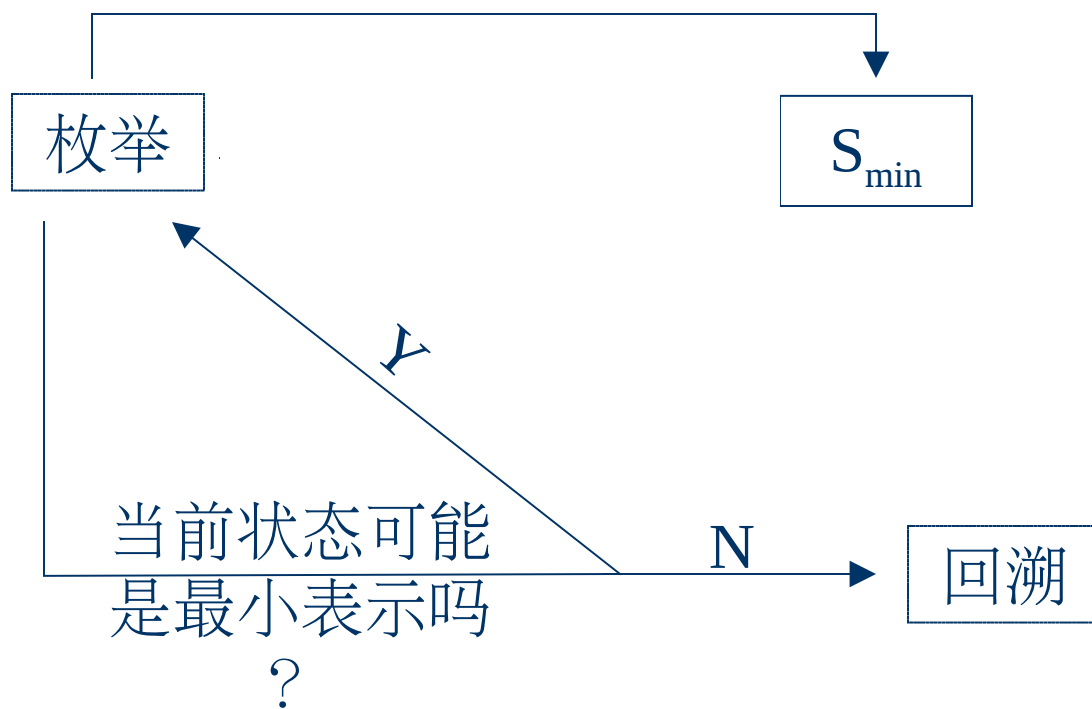




# 新的剪枝条件

$$\left\{ \begin{array}{l} a_1 \leq a_5 \\ a_1 \leq 6 - a_1 \\ a_1 \leq b_1 \\ a_1 \leq b_5 \\ a_1 \leq 6 - b_1 \\ a_1 \leq 6 - a_5 \\ a_1 \leq 6 - b_5 \end{array} \right.$$

# 空间复杂度的降低



# 应用最小表示法的算法 与常规算法的比较

	状态的 生成	判断同构的费用 (或判断最小表示 的费用)	时间复杂 度	空间复杂 度
常规算法	$O(a*N!)$ ( $a < 1$ )	$O(N* S )$	$O(a*N! * N* S )$	$O(N* S )$
应用最小表 示的算法	$O(b*N!)$ ( $b \ll a$ )	$O(N)$	$O(b*N! * N)$	$O(N)$

# 两种实现方法的比较

阶段	预处理	实时处理
优点	精简了数学模型	对空间的要求较低，形式多样，应用广泛
缺点	对空间的要求较高	可能重复处理

# 总结

- ◆ 努力创造符合科学美的数据。
- ◆ 追求好的性价比。

# 谢谢！

请大家多多指教！