



转化目标 在解题中的应用

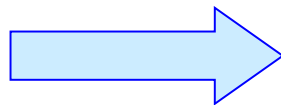
湖南省长沙市长郡中学 栗师



概述

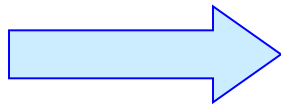
❖ 在解题时，总是觉得

限制太多
范围太窄
关系错综复杂



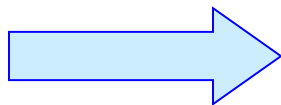
减少限制
放宽范围
简化关系

❖ 目标太远



转化目

❖ 解题遇到困难



标
困难需要解决!

解决某些题目，在算法设计中需要转化目标

题目——超级马 (1)

在一个无限的棋盘上有一个超级马，它占据一个正方形单位格，可以完成各种移动动作。每一种移动动作由两个整数来描述——第一个数说明动作左右移动多少格（正数向右，负数向左），第二个数说明动作上下移动多少格（正数向上，负数向下）。已知一个超级马能够完成的动作，要判断它是否能够到达棋盘上的所有位置。

题目——超级马 (2)

SUP.IN

2 超级马个数 $k(1 \leq k \leq 100)$

5 动作数 $n(1 \leq n \leq 100)$

2 4
2 2
-3 -3
4 3
1 3

} 每一个动作 (x_i, y_i) , $(-100 \leq x_i, y_i \leq 100)$

5

1 -3

2 1

4 1

4 -2

2 -2

SUP.OUT

TAK

NIE

TAK 表示超级马能够到达所有的位置

NIE 表示超级马不能够到达所有的位置

确定算法 (1)

~~广搜?~~

Time Limit Exceeded!

~~动态规划? 在某种意义上等价于广搜~~

否定了上面的算法后, 似乎只有一条出路了:

数学方法

确定算法 (2)

每一个动作 (x_i, y_i) 用一个平面向量 P_i 表示, $P_i=(x_i, y_i)$

要判断的就是对于任意的 x, y , 是否都存在着一个非负整数序列 c , 使得下面的等式成立:

$$\sum_{i=1}^n c_i P_i = (x, y)$$

确定了数学模型: **解方程**

确定算法 (3)

- ❖ 只要求当 $(x,y)=(0,1),(0,-1),(1,0),(-1,0)$ 的情况
- ❖ 由于对称性，只要求 $(x,y)=(0,1)$ 的情况
- ❖ 所以最终目标：

$$\bigvee_{i=1}^n c_i P_i = (0,1) \dots\dots\dots \text{方程①}$$

放大目标——

方程只有一个
但是，未知数很多



如太重了一个
数应该比较少，有可能有无限个。

尝试着构造解。

构造出现了两个困难：

A、方程右边 y
值要等于

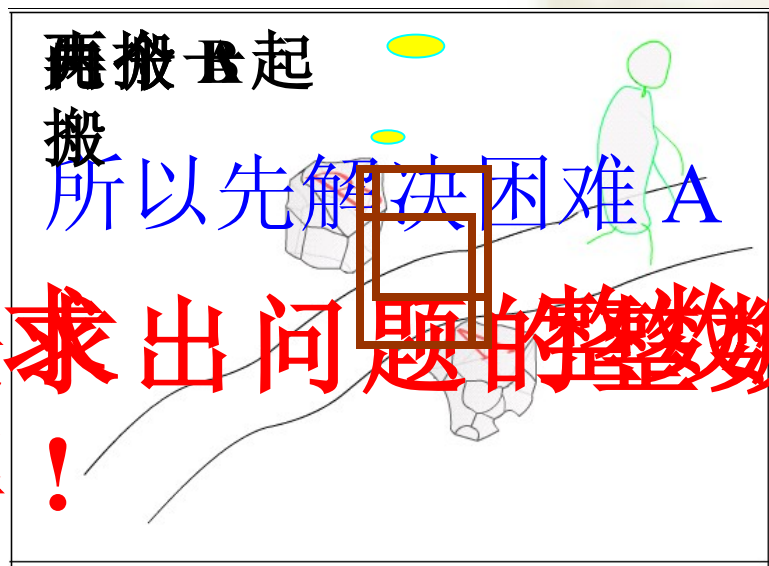
B \downarrow 方程左边系
数要非负。

搬起

搬

所以先解决困难 A

先求出问题的整数解！



放大目标——求整数解 (2)

- ❖ 目标仍然很复杂
- ❖ 再退一步
- ❖ 先考虑 $n=2$ 的情况
- ❖ 假设 $x_1, y_1, x_2, y_2 \neq 0$
- ❖ 那么，两个向量能够到达纵坐标的哪些地方？

放大目标——求整数解 (3)

❖ $c_1x_1 + c_2x_2 = 0$

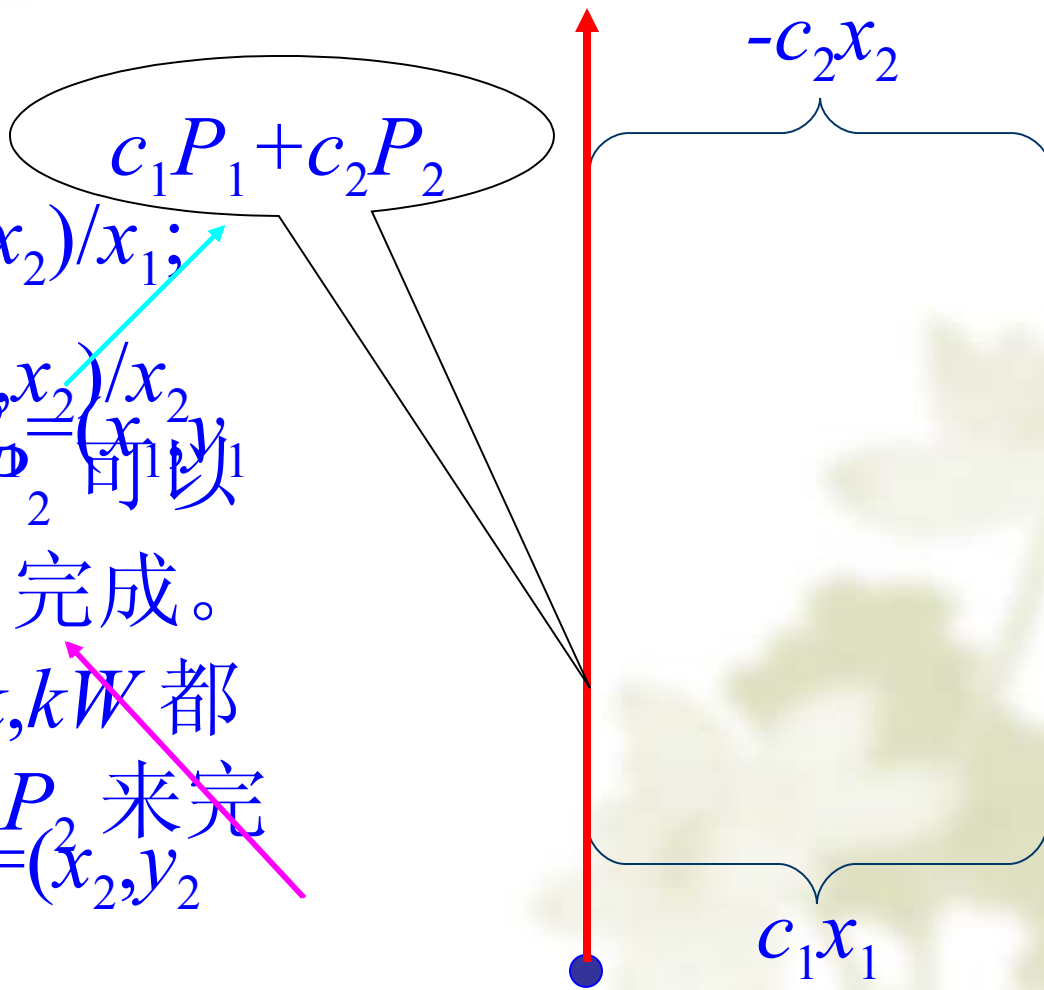
❖ $c_1 = \text{Lcm}(x_1, x_2) / x_1$;

❖ $c_2 = -\text{Lcm}(x_1, x_2) / x_2$

❖ $W = c_1P_1 + c_2P_2$ 可以

由 P_1 、 P_2 完成。

❖ 任意整数 k, kW 都可以由 P_1, P_2 来完成。



放大目标——求整数解 (4)

❖ 定义 $S_{i,j}$: $y \in S_{i,j}$ 当且仅当存在整数 k_1, k_2 满足 $k_1 P_i + k_2 P_j = (0, y)$

$n=5$

~~BIP-IP~~ $P_1=(2,4)$ $P_2=(2,2)$ $P_3=(-3,-3)$ $P_4=(4,3)$ $P_5=(1,3)$

$P_1=(2,4)$

$P_2=(2,2)$

$P_3=(-3,-3)$

$P_4=(4,3)$

$P_5=(1,3)$

$S_{i,j}$ $i \backslash j$	2	3	4	5
1				
2				
3				
4				

放大目标——求整数解 (5)

❖ 定义 S :

a、如果存在 i, j 使得 $y \in S_{i,j}$, 那么 $y \in S$;

b、如果 $y_1 \in S, y_2 \in S$, $y = k_1 y_1 + k_2 y_2$,
($k_1 \in \mathbb{Z}, k_2 \in \mathbb{Z}$), 那么 $y \in S$ 。

c、其余的数都不属于 S 。

S 是用所有的 $S_{i,j}$ 通过加减运算得出的闭形式
由模的知识不难得出, S 集合也是形如 $\{ky \mid k \in \mathbb{Z}\}$ 的形式。

放大目标——求整数解 (6)

- ❖ S 中最小的正数 (上面的 y) 就是所有 S_{ij} 中的最小正数的最大公约数！
- ❖ 如果 1 属于集合 S ，那么，方程①就有整数解了！
- ❖ 找到方程①有整数解的充分条件了！
- ❖ 上面的构造只是一个充分条件。

问题： 它是不是必要的？

可以证明是必要的。

放大目标——求整数解 (7)

❖ 结论①:

❖ 方程①一定可以拆成若干个多项式之和。其中任意一个多项式最多包含两项，并且多项式的向量和的 x 为 0。

$$3(2,4) - 13(2,2) + 9(-3,-3) + 11(4,3) + 3(1,3) = (0,1)$$

$$[3(2,4) - 3(2,2)] + [-10(2,2) + 5(4,3)] + [9(-3,-3) + 27(1,3)] + [6(4,3) - 24(1,3)] = (0,1)$$

$$\boxed{(0,6)} + \boxed{(0,-5)} + \boxed{(0,54)} + \boxed{(0,-54)} = (0,1)$$

放大目标——求整数解 (8)

❖ 用归纳法证明结论①:

❖ $n \leq 2$ 时显然成立;

❖ 若 $n \leq k-1$ 时成立; 当 $n=k$ 时, 如果找到这样的 u, v , 满足:

$$\begin{cases} u_i x_i + v_i x_1 = 0 \\ \sum_{i=2}^k v_i = c_1 \end{cases}$$

❖ 选出 $k-1$ 个和为 0 的多项式 $u_i x_i + v_i x_1$, 去掉 x_1 , 就剩下 $k-1$ 个 x 了。

❖ 可以假设所有的 x 的最大公约数是 1, 否则, 只要约掉公约数就可以了。

放大目标——求整数解 (9)

设 $g_i = \text{Lcm}(x_i, x_1)/x_1 (i > 1)$

设 $g = \text{gcd}(g_2, g_3, \dots, g_k)$

所有 x_i 的最大公约数是 1

存在整数序列

d_2, d_3, \dots, d_k ,

使得 $\sum_{i=2}^k d_i g_i = c_1$
 $= -d_i \text{Lcm}(x_1, x_i)/x_i$

求出了满足条件的 u, v , 因此就可以从

方程①的左边拿掉 $k-1$ 个向

量 $v_i x_i + u_i x_1$ (其中 $1 < i \leq k$), 又因

为所有的 v_i 的和等

于 c_1 , 所以, 向量

P_1 的系数为 0 了,

因此, 就把 k 个向

量变成了 $k-1$ 个, 证明了结论①。

$$u_i x_i + v_i x_1 = 0$$

$$\sum_{i=2}^k v_i = c_1$$

互质

$$g | (c_1 x_1)$$

$$g | c_1$$

放大目标——求整数解 (10)

- ❖ 证明了结论①后，有下面结论：
- ❖ **结论②：** 方程①有整数解的充要条件是， $(0,1)$ 能够由若干 Y 方向向量 W 通过加减运算得到，其中向量 W 由最多两个初始向量 P_i, P_j 通过加减运算得来。
- ❖ 现在，很好的求出了方程①有整数解的充要条件！

求非负整数解 (1)

接下来就可以来探究方程的非负整数解。

后面的结论和证明都满足 **3 个大前提**：

- 1、方程①有整数解。
- 2、把方程①的右边改成 $(1, 0)$ 有整数解。
- 3、存在 i ，使得 $x_i > 0$ ；存在 i ，使得 $x_i < 0$ ；存在 i 使得 $y_i > 0$ ；存在 i ，使得 $y_i < 0$ ；（因为如果不满足，就可以输出 ‘NIE’；这只是为以后的证明作前提，对算法没有影响）

求非负整数解 (2)

❖ 定义 $T_{ij}: y \in T_{ij}$ 当且仅当存在非负整数 k_1, k_2 满足 $k_1 P_i + k_2 P_j = (0, y)$

如果 T_{ij} 为空集

$n=5$

$P_1=(2,4)$

$P_2=(2,2)$

$P_3=(-3,-3)$

$P_4=(4,3)$

$P_5=(1,3)$

$T_{ij} \begin{matrix} j \\ i \end{matrix}$	2	3	4	5
1				
2				
3				
4				

求非负整数解 (3)

❖ 用同样的方式定义 T :

a、如果存在 i, j 使得 $y \in T_{ij}$, 那么 $y \in T$;

b、如果 $y_1 \in T, y_2 \in T$, $y = k_1 y_1 + k_2 y_2$,
($k_1 \in N$, $k_2 \in N$), 那么 $y \in T$ 。

c、其余的数都不属于 T 。

❖ T 是 T_{ij} 通过加法运算得出的闭形式。

❖ 定义 T 有什么意义呢？

求非负整数解 (4)

- ❖ 因为需要证明下面的结论：
- ❖ **结论③**：如果 T 中至少有一个正数，有一个负数，那么方程①一定有非负整数解。
- ❖ 证明的方法就是，构造一个非负整数解。

求非负整数解 (5)

❖ 构造方法:

$$n=5, \quad P_1=(2,4), \quad P_2=(2,2), \quad P_3=(-3,-3), \quad P_4=(4,3), \quad P_5=(1,3)$$

步骤 1: 因为 x 有正也有负, 所以可以为每一个向量 P_i 选择相当大的正系数 d_i , 使得和向量的 x 为 0。

$$W = 200P_1 + 300P_2 + 700P_3 + 200P_4 + 300P_5 = (0, 800)$$

步骤 2: 因为 T 集合中有正数也有负数, 所以可以在 T 集合中取出一个比较接近于 **-800** 的数, 把对应的向量加到 W 中, W 的模就接近于 0 了。这里取

~~1068~~ $1068P_1 + 801P_2 = (200801, 1768P_1 + 1001P_2 + 300P_5)$ 步骤①选的系数 d 都非常大, 步骤②加的系数也是正数, 步骤③加的数的绝对值相对于步骤①非常小, 所以可以保证最后的系数仍然非负。

$$W = 192P_1 + 308P_2 + 1768P_3 + 999P_4 + 308P_5 = (0, 1)$$

求非负整数解 (6)

- ❖ 接下来看下面的结论：
- ❖ **结论④**：如果方程①有非负整数解，那么它一定存在 $P_i, P_j, k_1, k_2 (>=0)$ 使得 $k_1 P_i + k_2 P_j$ 是 Y 方向正半轴上的向量。
- ❖ 证明比较简单，只需要用几个不等式，证明如果没有这样的 P_i, P_j, k_1, k_2 ，就不可能到达 Y 轴正半轴。具体过程请参见我的论文。

求非负整数解 (7)

- ❖ 同时考虑两个位置： $(0, 1)$ ， $(0, -1)$ 。
- ❖ 如果 T 中有一个正数，也有一个负数，那么超级马能够到达这两个位置。（**结论③**）
- ❖ 如果要能够到达 $(0, 1)$ ， T 中就必须有一个正数；要能够到达 $(0, -1)$ ，就必须有一个负数。（**结论④**）
- ❖ 在满足前面 3 个大前提下，超级马能够到达 Y 坐标轴上的所有位置的充要条件就是： T 中至少有一个正数，至少有一个负数。（**③+④**）

算法

❖ 得到了问题的算法：

步骤 1：

交换 x_i 与 y 值，重复作步骤 1，步骤 2；

For $(P_i \text{ 是竖直线向量})$ Do Begin
输出 $(P_i \text{ 是竖直线向量})$ Do $g \leftarrow \gcd(g, |y_i|)$;

If $y_i \geq 0$ Then $positive \leftarrow true$ Else $negative \leftarrow true$;

For $(P_i \text{ 不是竖直线向量})$ Do Begin

End For;

For $(P_i \text{ 不是竖直线向量})$ Do Begin

For $(P_j \text{ 是竖直线向量, 且 } x_i \text{ 与 } x_j \text{ 符号不相同})$ Do Begin

$len \leftarrow |P_i * x_j / P_j * x_i|$;

If W 是 Y 方向正向量 Then $positive \leftarrow true$;

$g \leftarrow \gcd(g, len)$;

If W 是 Y 方向负向量 Then $negative \leftarrow true$

End For;

End For;

If Not $positive$ Then Output (Not $positive$); halt; End If;

算法的时间复杂度是 $O(n^2)$ 。

总结 (1)

- ❖ 题目首先是要要求方程的非负整数解，而方程求整数解比求非负整数解要简单。所以首先把目标放大成了求解整数解。求完整数解后，就站在了一个新的高度上，由整数解得出非负整数解变得简单。
- ❖ 在求解整数解和非负整数解的过程中，也不是直接得出一个有解的充分必要条件，而是首先构造出一个充分条件，再证明它的必要性。

总结 (2)

❖ 解此题的关键： **转化目标**

这体现了解题的一个过程：

由易入难

由简单到复杂；

由浅入深；

由特殊到一般。

谢谢