

杉数科技教学平台



第二章线性规划及单纯形法

第二节 大规模工业生产建模案例

郭加熠 | 助理教授



排产问题建模

产品	I	П	限量
单位产能消耗	4	4	40
单位原材料消耗	5	10	60
单位利润	6	8	

目标: 求利润最大化的生产方案

设变量x1与x2代表产品Ⅰ与产品Ⅱ的产量。

最大化利润: maximize $6x_1 + 8x_2$

产能约束: subject to $4x_1 + 4x_2 \le 40$

原料约束: $5x_1 + 10x_2 \le 60$

非负约束: $x_1, x_2 \geq 0$



基本排产模型

定义集合
$$I = \{1, 2, ..., n\}$$

参数含义:

- ▶ 单位产品利润 r;
- ▶ 单位产能消耗 pi
- ▶ 企业产能限量 P
- ▶ 单位原料消耗 c_i
- ▶ 企业原料限量 C

最大化利润: maximize $\sum_{i \in I} r_i x_i$

产能约束: subject to $\sum_{i \in I} p_i x_i \leq P$

原料约束: $\sum_{i \in I} c_i x_i \leq C$

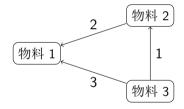
非负约束: $x_i \geq 0, \forall i \in I$



拓展思考

▶ 生产产品需要消耗多种物料(原料);

▶ 物料本身也会被生产和消耗;

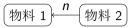


注:产品和原料统称物料

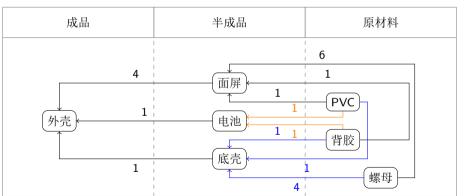
如何考虑物料消耗,安排生产计划?







生产每单位物料 1 消耗 n 单位物料 2





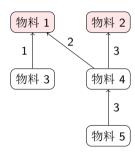


物料清单树

物料清单树的真实存储

4	A	В	C	D
1	Assemb 🔻	Plant	componen	Quantity
32	02310THJ	z001	02230PHD	1
33	02310THJ	z001	03021XKK	1
34	02310THJ	z001	03021XPG	1
35	02310THJ	z001	04070258	1
36	02310THJ	z001	04080130	1
37	02310THJ	z001	04080132	1
38	02310THJ	z001	14040528	8
39	02310THJ	z001	14190277	1
40	02310THJ	z001	14990147	1
41	02310THJ	z001	21150763	1
42	02310THJ	z001	21150765	1
43	02310THJ	z001	21211945	1
44	02310THJ	z001	21211948	1
45	02310THJ	z001	26010285	2
46	02310THJ	z001	26010324	36
47	02310THJ	z001	26010531	17
48	02310THJ	z001	26010729	2
49	02310THJ	z001	26020233	20
50	02310THJ	z001	27040792	1

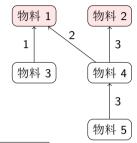
物料清单树示意图





排产问题拓展

给定企业产能限量、单位产能消耗、产品单位利 润,以及物料库存和物料清单树,如何安排生产计 划实现利润最大化?



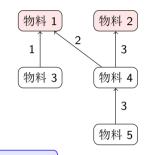
产品	I	П	Ш	IV	V	限量
产能	4	4	2	1	1	40
原库存 <i>s_i</i>	0	0	5	6	12	
单位利润	6	8	0	0	0	



考虑物料消耗

新库存 = 原库存 + 生产量-消耗量

- ▶ *s_i*:产品 *i* 的原库存
- ▶ x_i:产品 i 的生产量
- ▶ u_{i'i}:生产每单位i'消耗产品i的数量
- ▶ y_i:产品 i 生产后的新库存



$$y_5 = s_5 + x_5 - u_{45}x_4$$
 ≥ 0 , $(u_{45} = 3)$
 $y_4 = s_4 + x_4 - u_{14}x_1 - u_{24}x_2 \geq 0$, $(u_{14} = 2, u_{24} = 3)$
 $y_i = s_i + x_i - \sum_{i' \in I} u_{i'i}x_{i'}$, ≥ 0 , $\forall i \in I$



排产模型拓展

定义集合
$$I = \{1, 2, ..., n\}$$

不考虑物料消耗

maximize
$$\sum_{i \in I} r_i x_i$$

subject to
$$\sum_{i\in I}^{n} p_i x_i \leq P$$

$$\sum_{i\in I} c_i x_i \leq C$$

$$x_i \geq 0, \forall i \in I$$

新参数: 原库存 s_i , 物料消耗 $u_{i'i}$

考虑物料消耗

maximize
$$\sum_{i \in I} r_i y_i$$

subject to
$$\sum_{i\in I} p_i x_i \leq P$$
,

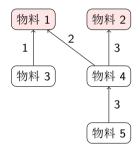
$$y_i = s_i + x_i - \sum_{i' \in I} u_{i'i} x_{i'}, \quad \forall i \in I$$

$$x_i \geq 0, y_i \geq 0,$$

$$\forall i \in I$$



求解结果



	I	П	Ш	IV	V
原库存	0	0	5	6	12
生产量 (x)	5	1	0	7	9
消耗量	0	0	5	13	21
新库存 (y)	5	1	0	0	0
单位利润	6	8	0	0	0
产品利润	30	8	0	0	0

总利润: 38



目录



动态排产问题建模

考虑延迟交付的动态排产

讲员

叶荫宇,王子卓,皇甫琦,邓琪, 高建军,葛冬冬,郭加熠,何斯 迈,江波,刘慧康

六国化工

六国化工是一家集团型磷复肥化工企业,是国家重点发展的大型磷复肥生产骨干企业。公司主要从事化肥、肥料、化学制品、化学原料的生产、加工与销售。 对以下几种产品进行生产计划,产能约束如下表所示。

产品	I	П	Ш	产能限量
产能	2	4	5	150
需求	25	12	6	
利润	5	10	12	



六国化工

产品	I	П	Ш	产能限量
产能	2	4	5	150
需求	25	12	6	
利润	5	10	12	

基本排产问题:企业如何在有限产能下,安排生产来满足需求,以最大化总利润?

设决策变量 x_1, x_2, x_3 为产品 I, II, III 的生产量

最大化利润: maximize $5x_1 + 10x_2 + 12x_3$

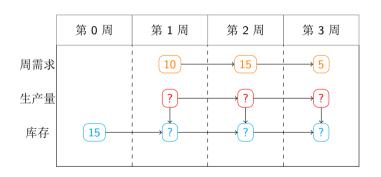
产能约束: subject to $2x_1 + 4x_2 + 5x_3 \le 150$

需求约束: $x_1 \ge 25, x_2 \ge 12, x_3 \ge 6$



动态排产问题

▶ 面对带时间窗的动态需求,企业该如何动态安排生产计划,以求最大化利润?





动态排产要素

 $x_{ii}: i$ 产品在第 j 周的生产量

▶ 更新目标函数:最大化各个周加总的产量所转换成的利润。

▶ 更新产能约束: 限制每周的总产能。

	产能消耗	单位利润		
I	2	5		
Ш	4	10		
Ш	5	12		
每周产能限量: 50				





动态排产要素(续)

▶ 更新周需求量

	第一周	第二周	第三周
1	10	15	0
П	7	0	5
Ш	0	0	6

▶ 引入生产时间与初始库存

	生产时间	初始库存
ı	1	15
П	2	10
Ш	3	2

总生产量 ≥ 总需求



截止库存 > 截止需求





 x_{ij} : 产品 i 在第 j 周的生产量

- ▶ 更新目标函数
- ▶ 更新产能约束
- ▶ 更新周需求量
- ▶ 引入生产时间与初始库存





给定每周产能限量、单位产品产 能和单位利润,更新目标函数与 产能约束。

	产能消耗	单位利润		
ı	2	5		
П	4	10		
Ш	5	12		
每周产能限量: 50				

解: 设 x_{ij} 为产品i在第j周的生产量, 集合 $J = \{1, 2, 3\}$

最大化利润: maximize $\sum_{j \in J} (5x_{1j} + 10x_{2j} + 12x_{3j})$

周产能约束: subject to $2x_{1j} + 4x_{2j} + 5x_{3j} \le 50$, $\forall j \in J$





引入截止库存

给定产品的生产时间和初始库存,更新每周库存约束。

	生产时间	初始库存
1	1	15
П	2	10
Ш	3	2

- ► x_{ij}:产品 i 第 j 周的生产量
- ▶ t_i :产品 i 的生产时间
- ▶ *y_{ij}* :产品 *i* 在第 *j* 周截止库存

当周截止库存 = 上周库存 + 当周生产交付量

$$y_{ij} = y_{i,(j-1)} + x_{i,(j-t_i+1)}, \forall i, j \in \{1, 2, 3\}$$





	第一周	第二周	第三周
I	10	15	0
П	7	0	5
Ш	0	0	6

- ▶ *y_{ij}* :产品 *i* 在第 *j* 周截止库存
- ▶ d_{ij} :产品 i 在第 j 周的需求量

截止库存 ≥ 截止需求

以产品 | 为例:

$$y_{11} \geq d_{11}$$
,

新需求约束:

$$y_{12} \geq d_{11} + d_{12}$$

$$y_{ij} \ge \sum_{i'=1}^{j} d_{ij'}, \ \forall i, j \in \{1, 2, 3\}$$

$$y_{13} \geq d_{11} + d_{12} + d_{13}$$



动态排产模型

定义集合
$$I = \{1, 2, ..., n\}, J = \{1, 2, ..., m\}$$

基本排产模型

maximize $\sum_{i \in I} r_i x_i$

subject to $\sum_{i \in I} p_i x_i \leq P$

 $x_i \geq d_i, \forall i \in I$

动态排产模型

maximize $\sum_{i \in I, i \in J} r_i x_{ij}$

subject to
$$\sum_{i\in I} p_i x_{ij} \leq P_j$$
,

$$\exists I p_i x_{ij} \leq P_j, \qquad \forall j \in J$$

$$y_{ij} = y_{i,(j-1)} + x_{i,(j-t_i+1)}, \quad \forall i \in I, j \in J$$

$$y_{ij} \geq \sum_{j'=1}^{j} d_{ij'},$$

$$x_{ij}, y_{ij} \geq 0,$$

$$\forall i \in I, j \in J$$

$$\forall i \in I, j \in J$$

动态排产求解结果

产品 i 在第 j 周生产量 (x_{ij})

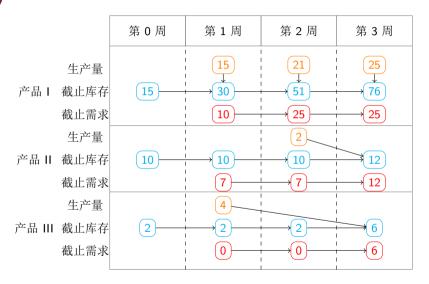
	第1周	第 2 周	第 3 周
I	15	21	25
П	0	2	0
Ш	4	0	0

产品 i 在第 j 周的截止库存 (y_{ii})

	初始库存	第1周	第 2 周	第 3 周
I	15	30	51	76
П	10	10	10	12
III	2	2	2	6



动态排产方案





目录



动态排产问题建模

考虑延迟交付的动态排产

讲员

叶荫宇, 王子卓, 皇甫琦, 邓琪, 高建军, 葛冬冬, 郭加熠, 何斯 迈, 江波, 刘慧康



若在产能约束的条件下,无法得到满足约束的解,如何解决排产问题?

- ▶ 目标函数: 转化为最小化成本 (延迟交付存在成本)
- ▶ 约束:允许产品延迟交付



更新变量 決策变量

- ▶ x_{ii}: 产品 *i* 在第 *j* 周生产量
- ▶ y;;: 产品 i 在第 j 周截止库存
- ► z_{ii}: 产品 i 在第 j 周交付量
- ▶ δ_{ii} : 产品 i 在第 j 周累积延迟交付量

参数

- ▶ d_{ij} : 产品 i 在第 j 周的需求
- ▶ p_i : 产品 i 耗费的周单位产能
- ▶ r_{ii} : 产品 i 在第 j 周的单位延迟成本





产品在不同时刻的延迟成本是不同的,交付越晚,需要付出的延迟成本越高。因此,更新目标函数为最小所有时刻的总缺货成本。

定义集合
$$I = \{1, 2, ..., n\}, J = \{1, 2, ..., m\}$$

最小化成本: minimize $\sum_{i \in I, j \in J} r_{ij} \delta_{ij}$

库存约束: subject to $y_{i,i+1} = y_{ii} + x_{ii} - z_{ii}$, $\forall i \in I, j \in J$

产能约束: $\sum_{i=1}^{n} p_i x_{ij} \leq P_i, \quad \forall j \in J$



更新约束

 d_{ii} : 产品 i 在第 j 周的需求

 z_{ii} : 产品 i 在第 j 周交付量

 δ_{ii} : 产品 i 在第 j 周累积延迟交付量

▶ $d_{ij} - z_{ij}$ 的正负表示第 j 周需求量是否大于交付,即是否产生新的延迟交付。

周延迟交付量变化量 = 周需求量 - 周交付量

因此, 交付约束

$$\delta_{i,j+1} - \delta_{ij} = d_{ij} - z_{ij}, \forall i \in I, j \in J$$

▶ 根据目标函数,需要最小化缺货成本,因此 δ_{ii} 应当尽可能小



模型更新

定义集合 $I = \{1, 2, ..., n\}, J = \{1, 2, ..., m\}$

不允许延迟交付

$$\max \quad \sum_{i \in I, j \in J} r_i x_{ij}$$

st.
$$\sum_{i \in I} p_i x_{ij} \leq P_j$$
,

$$y_{ii} = y_{i,(i-1)} + x_{i,(i-t+1)}, \quad \forall i \in I, j \in J$$

$$y_{ij} \geq \sum_{j' \in J} d_{ij'},$$

$$x_{ii}, y_{ii} \geq 0,$$

$$\forall i \in I, j \in J$$

 $\forall i \in J$

 $\forall i \in J$

允许延迟交付

$$\min \quad \sum_{i \in I, j \in J} r_{ij} \delta_{ij}$$

st.
$$\sum_{i\in I} p_i x_{ij} \leq P_j$$
,

$$\forall j \in J$$

$$y_{ij} - y_{i,(j-1)} = x_{ij} - \mathbf{z}_{ij}, \quad \forall i \in I, j \in J$$

$$\delta_{i,j+1} - \delta_{ij} = d_{ij} - z_{ij}, \quad \forall i \in I, j \in J$$

$$x_{ij}, y_{ij}, z_{ij} \delta_{ij} \geq 0,$$



排产要素汇总

- ▶ 纵向排产(物料清单树),横向排产(多工厂协同),动态排产(满足时间窗)
- ▶ 多种目标权衡(生产成本、库存成本、能耗成本、缺货成本、运输成本)。
- ▶ 生产平滑性、生产批次、生产用料优先级(环保)等不同种生产约束。
- ▶ 考虑兑付订单(真实与预测)优先级,与多种兑付方式。

变量

- ▶ x_{ijt} : 第 t 天第 i 个工厂生产物料 j 的数量
- ▶ y_{ii',it}: 第 t 天工厂 i 向工厂 i' 运输物料 j 的数量



感谢聆听!

Thank You!

