企业资源规划与供应链管理系统 (Enterprise Resource Planning & Supply Chain System)

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn

第6讲 生产计划管理一

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn

第6讲 生产计划管理一

- 制造企业物料管理的基本问题
- 七栏式MRP计算表及相关概念
- 七栏式MRP计算过程与算法
- 物料订货策略及批量处理规则
- MRP基本算法的改进
- MRP相关问题讨论

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

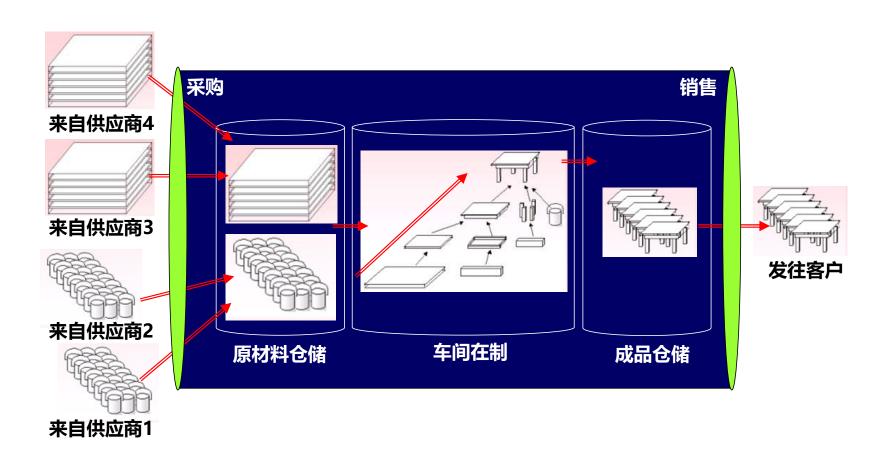
18686783018, dechen@hit.edu.cn

物料管理的基本要求

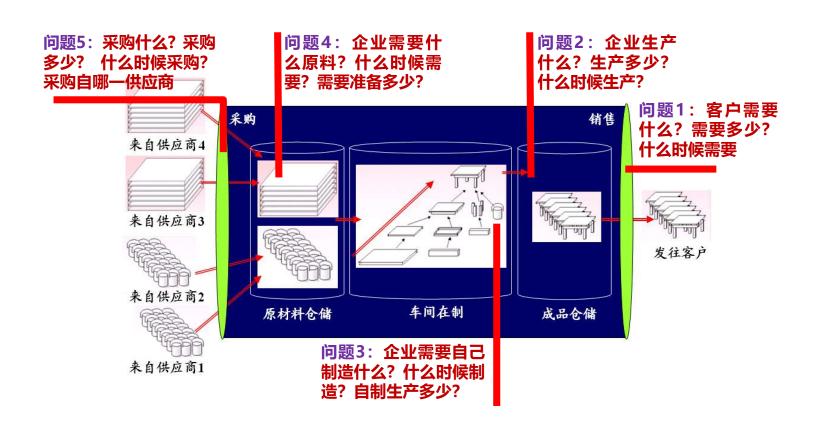
口保证需求: 正确、准确、及时(数量正确与时间正确)

□零库存:尽量降低库存,降低物料滞留库存的时间

物料流动过程示意



物料管理基本问题



物料管理基本问题的复杂性与难度

□ 预测困难 □制造现场生产进度不明

□ 提前期短、交货急迫 □制造现场绩效衡量困难

□设计变更难以控制 □制造成本不正确

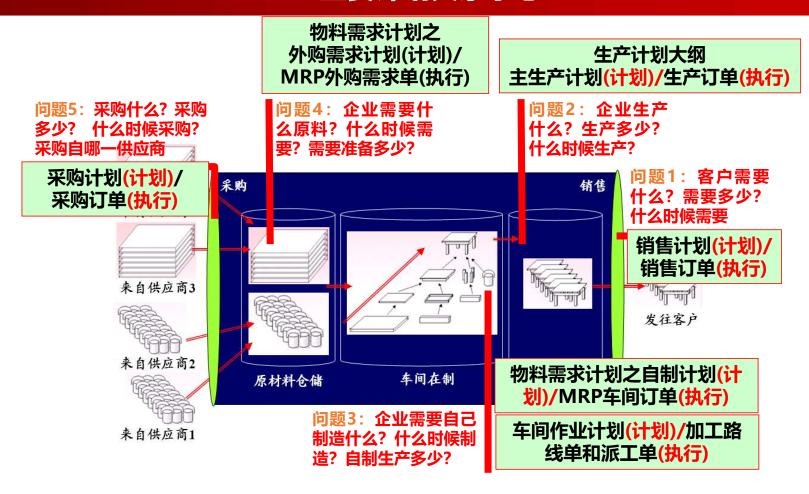
□ 相关活动细条困难 □缺乏管理决策所需信息

□生产计划经常变动 □供应商交货期难以控制

□ 对生产计划的响应/反馈不及时 □供应商品质不稳定

如何解决上述问题呢? 需要有效的计划与控制

企业主要计划关系示意



战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn



七栏式MRP计算表

	件号=X	逾期量	OI	H 在库里	建	LT 提前	期	88	安全库存	5量	AL保留	量	LS	批量	ST安	全时间
	IT 5-A	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	ime	Sa	fety Sto	ick	Allocat	ion	Lo	t Size	Safety	Time
	期别	Due	1	2	3	4		5	6	7	8		9	10	11	12
1	NI 1		Ç 27	- 22		2					7	17			7	Ç 2/1

■ MRP计算一般是一周一次,滚动进行的。每次执行时,将上次执行的第1期状态作为前期状态,而将第2期作为本次计算的第1期,后续向前滚动,如下图示。

实际周历	2005	.No.10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	
					1		* * * *								
期别	前	期	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
实际周历	j	2005.	No.11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23
期别		前	期	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

POR 计划定单发出	200						
Planned Order Releases		7.					 .x

七栏式MRP计算表

件号=X	逾期量	OI	H 在库量	₽	LT 提前	期 SS	安全库	亨 量	AL保留	量	LS	批量	ST安	全时间
17.5-7	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me S	afety Sto	ock	Allocat	on	Lo	t Size	Safety	Time
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8		9	10	11	12

■ MRP计算起始点状态

预计物料可用量 = 在库量 + 在途量 – 已分配量(即保留量) – 不可动用量(即安全库存量)



→ 未来:前期已下达计划,MRP不做处理。其 内容已转为在途订单状态和已分配订单状态 (又称,保留量状态)

过去到现在:通过库存正确性来保证,即在库量+在途量(过去的计划,尚未到货)

Training Order (Cicases

件号=X	逾期量	0	H在库里	₽	LT提前	期 88	3 安全库7	字量 .	AL 保留量	Ł LS	批量	ST安全	全时间	
IT 5-A	Past	On-H	and Inve	entory	Lead Ti	me S	afety Sto	ick .	Allocatio	n Lot	Size	Safety	Time	
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
独立需求													V 2/	
Independent Requirement			逾期	量										
GR 总需求			,		<u></u>	—		<u></u>	455)	i isalab	_ > \ _	LNIZ (_	L 1- 2 -5-1	
Gross Requirement		∐ 	MRP	计划		几个	。仕目	可次「	ΜRΡὶ	划末	一被冯	哨(え	F接t	†
SR 在途量		划	完成)	的已	过期	(如2	1.200	No1	0期)数	姓居,	在本	次M	IRP计	-
Scheduled Receipts			-			•	数据项					•		
POH 预计在库量								•						
Projected On Hand		\ \frac{1}{2}	要重点	点关注	主:总	需認	求、在	途量	和计	划订	单发	出的证	逾期量	里
PAB 预计可用量		信	息的	全ツ					Г					
Projected Available Balance		111	וכחיטי							■ M	RP计	-算过	程中	,所有的日期在第一期以前的物料信息
NR 净需求			实际周历	200:	5.No.10	11 12	2 13	14 1:	5 16	均累	计至	逾期	時段((past-due)
Net Requirement		∐—	#001	-	前期	4 0								`'
PORC 计划定单收料		100	期别		III AH	1 2	3	4 5						出货(应完工入库)而未出货(未完工入库)
Planned Order ReCeipts			实际	周历	2005.No	.11 12	2 13	14 1	5 16	✓ 正	的SF	表示	供应	商迟交货,应收料而未收料
POR 计划定单发出			其	捌	前期	1	2	3 4	5	√ 正	的P(DR表	示需!	紧急补充材料
Planned Order Releases							1							OR可以不必理会
												, -	•	- 5.71 1-2-2-4

七栏式MRP计算表

件号=X	逾期量	0	H 在库里	建	LT 提前	期 SS	安全库和	5量	AL 保留量	Ł LS	3 批量	ST 安	全时间
11.2-1	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me S	afety Sto	ck	Allocatio	n Lo	t Size	Safety	Time
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
		V 27	7						100	17			U 27

■ OH在库量

到目前时刻物料在库存中实有的数量。来自于库存系统。

■ AL保留量

所有未来计划中已分配的尚未领出的物料数量。来自于库存系统与MRP系统的共同协调,即MRP系统开出领料单后,如果库存系统已发出物料,则库存系统要通知MRP系统将保留量减掉。

Training Order (Circusco)

七栏式MRP计算表

件号=X	逾期量	0	H 在库里	建	LT 提前	期 SS	安全库和	5量	AL 保留量	Ł LS	3 批量	ST 安	全时间
11.2-1	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me S	afety Sto	ck	Allocatio	n Lo	t Size	Safety	Time
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
		V 27	7						100	17			U 27

■ SS安全库存量

为保证生产应急需要,不可动用的最低的物料数量。来自于物料主文件。

■ LT提前期

该物料/零件的提前期。来自于物料主文件。

■ LS批量

最小生产批量。来自于物料主文件。

■ ST安全时间

在按提前期确定投入产出日期后,为确保交货及时,使投入产出再提前一个周期,该周期即安全时间。来自于物料主文件。(注意和提前期的不同)



M-D-V	逾期量	0	H 在库堡	₽	LT 提前!	期 SS:	安全库石	字量 /	に保留!	Ł LS	3 批量	ST安	全时间	
件号=X	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Tir	ne Sa	fety Sto	ick A	Allocatio	n Lo	t Size	Safety	Time	
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
独立需求			1 1 <u>4</u>	\	· , - =		<u> </u>	- ■		×	er e			
Independent Requirement		PO	Hjy	厂仕	库量	一月月	*斋>	(重						
GR 总需求		一新i	十在月	左量	是用	来决	定集	期	訓是	 「 「 「 「 「 「 「 「 「 「 「 「 「	净需	求		
Gross Requirement												_	र तात .	
SR 在途量		y	果沙	UTT1	E库量	人士	女王	厍仔	· , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	文月	尹帝	火。乍	公 则:	
Scheduled Receipts		冶	不需	マラス	全库	存 –	预计	库存	量。					
POH 预计在库量	╽╽┍	3円;	十左口	产量	的计	笛・								
Projected On Hand	Ц ┺			. —		•								
PAB 预计可用量		身	[1期]	某物	料预记	十在月	车量P	POH	= 在	E库量	量OH	+ 第	引期	生途
Projected Available Balance		톰	事 工 台	新田=	未到的	1左治	<u>}</u> ∰ (E	们合	担约之	二十二	計 _ /	(모)	异 _ :	午1
NR 净需求							<u>、</u> 里(レ	אָרוּייַ	かロコル	上心。	色) 一	不田		י כל
Net Requirement	Ц	其	月本物	邓科尼	無求	GR								
PORC 计划定单收料														
Planned Order ReCeipts		<u> </u>	∠ ⊥₩□+	╧┸╫┲┉╽	ハマエン	l /. d	- = D	0 11	<u>₩</u> .	. 4 #0	マエ・Ⅰ		.	<u>₩</u> .
POR 计划定单发出		身	识别	术 彻	料预计	「仕」	F重P	UH	= 弗ប	I	沙川	可用!	重 +	邦
Planned Order Releases		其	用在道	- 量	- 第tj	明本物	勿料总	宗总	求GR					
		,			- 1				-					

件号=X	逾期量	01	H 在库里		LT 提前	期 SS	安全库存	5量	AL保留	量 L	S 批量	ST 安3	全时间	
IT 9-A	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me Sa	fety Sto	ck	Allocati	on L	ot Size	Safety	Time	
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
独立需求		DVI) 3 天之.	L=T									C 27	
Independent Requirement		PAI	ファツル	LHI	用量									
GR 总需求		本	期 预	计可	用量	是为	计算	下	期预	计库	存量	服务	的。	
Gross Requirement								٠.	,433,7	, , , ,		-1317473	1130	
SR 在途量	┌	1 本	归加	けり	用量	1十月	l:							
Scheduled Receipts	∐ 祝	计可	用量	· = 予	5计在	-库量	POF	+	计划i	丁单山	女料量	1		
POH 预计在库量	"			-		•	_					_		
Projected On Hand	ᅜ	J. P <i>F</i>	4D(1)) — P	OH(1) +	PUR	C						
PAB 预计可用量		I MF	RP计	算起	始点	预证	十可月	骬量	PAB	计算	<u>[</u> :			
Projected Available Balance	<u> </u>	計十二	.田昌	·	二庆皇	!	二全	1	已分配	记量/	8月/中央	辺量)		
NR 净需求				-		-				•		田里)		
Net Requirement	□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□	J: PA	B(0)=	= OF	1 + n	nax{	SR(道	剪期), 0} -	- AL				
PORC 计划定单收料														
Planned Order ReCeipts														
POR 计划定单发出														
Planned Order Releases		X X	у.		6			i.			, i		ж ж	

件号=X	逾期量	0	H 在库』	₽	LT 提前	期 SS	安全库存	7量	AL 保留量	: L:	3 批量	ST安	全时间	
1175-7	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	ime Sa	fety Sto	ck	Allocation	Lo	ot Size	Safety	Time	
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
独立需求		DO		داردار داردار	┸╩╷	 / \ />								
Independent Requirement		PU	KCT	רניאן	丁单山	以朴								
GR 总需求		计计	划订!	单收	料P(ORC	是为	满	足净需	求i	而安	非产	出的	量。
Gross Requirement	Ш.													
SR 在途量	Д	门口门	一安力	兀重	规则	, W	押則	J女:	排产出	i. 1	则以以	州米	用取	<u> </u>
Scheduled Receipts	╽╴╫	k 量 注	‡ lī	川出	海 雲	求大	干島	, / \:	批量的	t i	POR	(大)	争 雲:	求数
POH 预计在库量	-		•••							•		• -		
Projected On Hand	∐ 量	1; ≥	争	需求	小于	最小	批量	时	, POI	RC	匀最么	小批量	量。	还可
PAB 预计可用量	││ ≢	5 1	力 位约士	₩ <u>류</u> :	规则	サナ	烘☆	:Щ						
Projected Available Balance		ナナし	ונגאק	心里。	עאטעי	小 又	JHF/	щ	•					
NR 净需求		PO	R计	划订	单发	出								
Net Requirement	╙	1 444		¥ <i>4</i>	山石石	米七二	<u> </u>	L#:I	收料的	与米石	旦		###	101
PORC 计划定单收料		ר ו ע	ראהי	中以	ЩПУ	以上	Lノソレ	ני <i>א</i> ו	川又个十口	义交叉	里,	八疋	一只只	נענ
Planned Order ReCeipts		_Δ PO	RC的	期短	別提前	前一	个提	前期	钥。					
POR 计划定单发出				_ , , _ , _	22. 31.									
Planned Order Releases		A X	у.	0	Į.			i.	1				A Y.	

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn

MRP低阶码的含义与作用

MRP低阶码

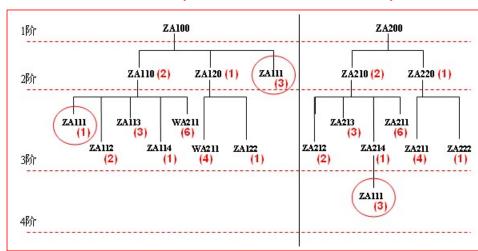
□ 定义:设MPS项为根结点,阶数为1,其下属子孙结点相对于该根结点的层次深度为该子孙结点的阶数,阶数越大,阶码级别越低

□ 定义:某物料项相对于所有MPS项(根结点)的最大阶数,被称为其低阶码(Low Level Code: LLC)

□ 例如: ZA111相对于ZA100而言, 最低阶数为3;

相对于ZA200而言,最低阶数为4。因此ZA111的LLC

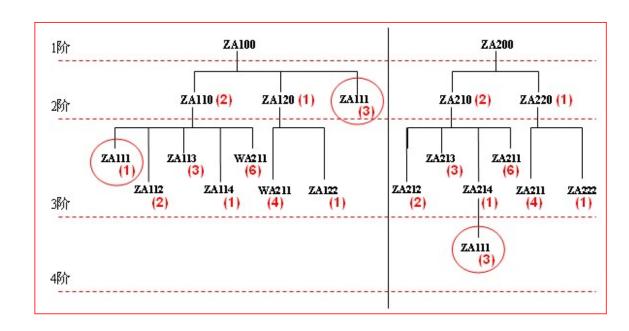
码为4



MRP低阶码的含义与作用

MRP低阶码的作用

- □ 作用: 因低阶物料需求,依赖于高阶物料。按LLC码级别由高到低计算(LLC由小到大计算),可保证低阶物料需求计算时,对其有需要的高阶物料都已提出其需求,可直接进行合并处理
- □ 例如: 当计算LLC为4的物料需求时, 对ZA111有需求的ZA100, ZA200, ZA110都已计算完毕
- □ 为避免每次MRP计算时重新计算LLC 而浪费时间,此LLC码应存放在物料主文 件中。
- □ 每当有新产品设计完成后,将物料在 新产品中的阶数与物料主文件的LLC码比 较,如大于LLC码则将新产品中的阶数更 新LLC码,否则不变。



七栏式MRP计算算法

算法使用要注意边界条件以及算法效率,包括:

- □ 输入内容MPS, BOM
- □ 七栏MRP的存储方式与算法效率
- □ t LT < 1时的POR处理及逾期量数据项的使用:

即如果按提前期处理则需要比第1期还早开始,也就是说,t-LT期已过去了。相应计划项需要作为紧急计划处理。

即:t – LT <1时的量应记入逾期量数据项中:

GR(0) = GR(0) + GR(t - LT)

POR(0) = POR(0) + GR(t - LT)

```
Procedure
单阶 BOM 展开 MPS 项目的 POR(t)并加入其子件的 GR(t)
    即: 子件 GR(t) = 父件 POR(t) * 父件需求子件数量
LLC = 1;
While 有更低阶物料未被处理时 DO
    While 本阶中有物料未被处理时 DO
       PAB(0) = OH - AL + max(SR(0), 0)
       For t=1 to T DO
           If t=1 then
               POH(1) = PAB(0) + SR(1) - GR(1) - max(GR(0), 0)
               POH(t) = PAB(t-1) + SR(t) - GR(t)
           Endif
           If POH(t) < SS Then
               NR(t) = SS - POH(t);
               PORC(t) = 依批量规则安排的产出量(POH(t), NR(t), GR(t));
               NR(t) = 0; PORC(t) = 0;
           Endif
           PAB(t) = POH(t) + PORC(t)
           POR(t-LT) = PORC(t);
```

单阶 BOM 展开本项目之 POR(t)并加入其子件之 GR(t)

MRP 分解算法

EndFor

EndWhile LLC = LLC + 1

EndWhile EndProcedure

打印本物料项之 MRP 报表:

MRP分解算法示例

已知:物料清单BOM,物料主文件ItemMaster,MRP计算前的库存状态Inventory

T	able 1:	Bill of l	Materia	1
	Parent	Comp	Q-P	
	Α	U	2	
	Α	D	1	
	D	E	2	
	D	U	1	
	C	E	1	
	С	F	1	
	В	Е	1	
	В	U	1	

			Table	2: Item	Master	r
P-N∘	LT	ST	SS	LLC	LSR	LS
Α	1	0	25	0	FOQLFL	1
В	1	0	20	0	POQLFL	1
C	1	0	5	2	FOQLFL	500
D	1	0	5	1	FOQLFL	200
Е	2	0	50	3	POQÆFI	3
F	2	1	100	3	POQ/LFI	2

	Table 3: Inventory														
					Sched	uled Re	eceipts	(00)							
P-No	OH	AL	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
A	20	0		100											
В	40	0		50	100										
C	60	0		200	150										
D	60	20													
E	100	0		1500											
F	100	0		1000	0	0									

MRP分解算法示例

已知: MPS(采用**分期间订购点**法确定的A和B)

	4	88	¥.	1	Table 4	4: TPO	P for P	roduct	A	81	89		
Part: A	Past	OH=	OH= 20		0	LT=	1	ST=	0	SS=	25	LFL	1
Period	Due	1 7		3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	80	50	100	60	100	70	100	60	100	30	100	50
SR	0	100	0	10	0	0	0	0	0	0	0	ð	0
POH	X	40	-10	-75	-35	-75	45	75	-35	-75	-25	-75	-25
PAB	X	40	25	25,	25	25	25	25	25	25	25	25	25
NR	X	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
PORcpt		0	35	100	00	100	70	100	60	100	50	100	50
POR	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50	0

(1)GR(t)

(2)POH(t) = PAB(t-1) - GR(t) + SR(t)

(3)NR(t) = SS - POH(t)

(4)PORC(t) = 由NR(t)依批量处理

(5)POR(t-LT) = PORC(t)

(6)PAB(t) = POH(t) + PORC(t)

00 200	. •												
					Table :	8: TPO	P for P	roduct	В				
Part: B	Past	OH=	40	AL=	0	LT=	1	ST=	0	SS=	20	LFL	1
Period	Due			3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	70	100	50	90	60	110	60	100	50	100	50	100
SR	0	50	100	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	X	20	20	-30	-70	40	-90	40	80	-30	-80	-30	-80
PAB	X	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
NR	Х	0	0	50	90	60	110	60	100	50	100	50	100
PORcpt		0	0	50	90	60	110	60	100	50	100	50	100
POR	0	0	50	90	60	110	60	100	50	100	50	100	0

MRP分解算法示例

由MPS项(独立需求项)计算MRP项(非独立需求项)

		_	_		Table 4	4: TPO	P for P	roduct	Α				
Part: A	Past	OH= 20		AL=		LT=		ST=		SS=	25	LFL	. 1
Period	Due	1 7		3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	80	50	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
SR	0	100	0	10	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	Х	40	-10	-75	-35	-75	45	20	-35	-75	-25	-75	-25
PAB	Х	40	25	25	25	25	25	25	25	25	25	25	25
NR	Х	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
PORcpt		0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
POR	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50	0

(1)依BOM,由A确定D的GR(t)

(2)POH(t) = PAB(t-1) - GR(t) + SR(t)

(3)NR(t) = SS - POH(t)

(4)PORC(t) = 由NR(t)依批量处理

(5)POR(t-LT) = PORC(t)

(6)PAB(t) = POH(t) + PORC(t)

T	able 1:	Bill of l	Materia	1
	Parent	Comp	Q-P	
	Α	C	2	
	Α	D	1	
	D	Е	2	
	D	U	1	
	C	Е	1	
	С	F	1	
	В	Е	1	
	В	С	1	

e e					Table	11: MF	P Rep	ort for	D				,
Part: D	Past	OH=	60	AL=	20	LT=	1	ST=	0	SS=	5	FOQ	208
Period	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50	0
SR	0	0	10	0	0	0	0	0	0		0		
POH	X	5	-95	45	-55	75	-25	112	15	-35	05	15	15
PAB	X	5	105	45	145	5	175	115	15	165	65	15	15
NR	X	8	100	0	60	P	30	0	4	40	0	0	О
PORcpt		0	200	0	200		20	0	0	200	0	0	0
POR	0	200	0	200	0	200	0	0	200	0	0	0	0

MRP分解算法示例

继续计算MRP项(非独立需求项)的需求

65					Table	12: MR	P Rep	ort for	C				
Part: C	Past	OH=60		AL=	0	LT=	1	ST=	0	SS=	5	FOQ	500
Period	Due	1 2		3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	270	250	410	260	450	260	220	450	200	250	200	0
SR	0	200	150	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	X	-10	390	-20	220	-230	10	-210	-160	140	-110	190	190
PAB	X	490	390	480	220	270	10	290	340	140	390	190	190
NR	X	15	0	25	0	235	0	215	165	0	115	0	0
PORcpt		500	0	500	0	500	0	500	500	0	500	0	0
POR	500	0	500	0	500	0	500	500	0	500	0	0	0

10					Table '	13: MF	P Rep	ort for	E										Table	14: ME	RP Rep	ort for	F				
Part: E	Past	OH=	100	AL=	0	LT=	2	ST=	0	SS=	50	POQ	3	Part: F	Past	ОН=	100	AL=	0	LT=	2	ST=	1	SS=	100	POQ :	2
Period	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	Period	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	500	400	550	490	560	510	560	600	450	600	50	100	0	GR	500	0	500	0	500	0	500	500	0	500	0	0	0
SR	0	1500	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	SR	0	1000	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	X	700	150	-340	560	50	-510	500	50	-550	150	50	50	POH	X	600	100	100	400	100	400	100	100	400	100	100	100
PAB	X	700	150	1120	560	50	1100	500	50	200	150	50	50	PAB	X	600	100	100	100	100	600	100	100	100	100	100	100
NR	X	0	0	390	0	0	560	0	0	600	0	0	0	NR	X	0	0	0	500	0	500	0	0	500	0	0	0
PORcpt	(d)	0	0	1460	0	0	1610	0	0	750	0	0	0	PORcpt	41 36	0	0	0	500	0	1000	0	0	500	0	0	0
POR	0	1460	0	0	1610	0	0	750	0	0	0	0	0	POR	0	500	0	1000	0	0	500	0	0	0	0	0	0

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

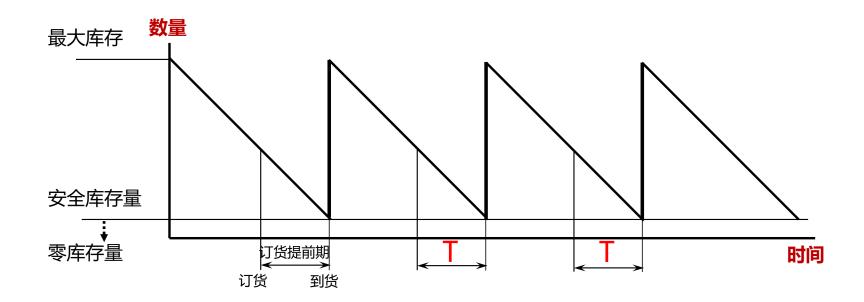
18686783018, dechen@hit.edu.cn

批量处理策略概览

- □ 再订货点法(ROP: Reorder Point System)
 - ----订货点(order point)与经济订购量
- □ MRP法(对相关需求项)或分期间订货点法(TPOP----对独立需求项)
 - ✓ 逐批法(LFL: Lot-for-Lot)
 - ✓ 定期批量法(POQ: Periodic Oder Quantity)----订购区间
 - ✓ 定量批量法(FOQ: Fixed Order Quantity)----订量批量
 - ✓ 经济订购量法(EOQ: Economic Order Quantity)
 - ✓ 定期评估法(PRS: Peroidic Review System)
 - ✓ 最低单位成本批量法(LUC, Least Unit Cost)
 - ✓ 最低总成本批量法(LTC, Least Total Cost)
 - ✓ 量期平衡批量法(PPB: Part Period Balancing)

物料订货的基本思想

- □企业随着生产消耗,物料储备会下降,当下降到安全库存量以下后,如果新购置物料还没有到来,将可能影响生产。为保证在库存下降到安全库存时,新购置物料到货,则需要提前一个周期(采购提前期)进行订货。
- □关键问题: **如何确定每次订货时刻和订货数量**?



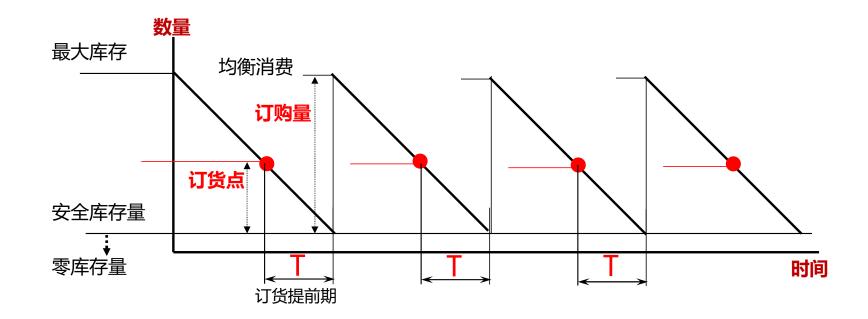
订货点法基本思想

□订货点法,又称**再订货点法(ROP: Reorder Point System)**是一种物料订货策略,是当库存物料下降到一定水准时,即消耗到一定数量(该数量被称为**订货点**)的时刻,即是再订货时刻,发出再订货的订单。

- □需要确定物料的订货点和订购量
- ✓ 简单确定: 订货点 = (年度使用量 / 365) * 采购提前期天数 + 安全库存量订购量 = 最大库存量 安全库存量
- ✓ 复杂确定: 经济订购量 = √ (2×订货成本×年度使用量)÷(年库存持有成本率×单位材料成本)

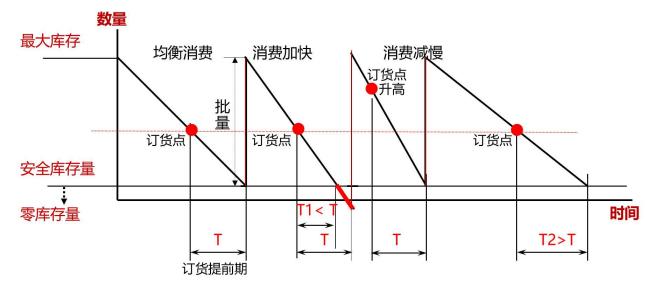
订货点法基本思想

对均衡消费物料而言,这是很好的方法



订货点法基本思想

- □ 问题: **当需求不平稳时**,如消费加快,则按原订货点订货则到货将会影响生产;如消费减慢,则按原订货点订货则相当于在库时间加长;因此此两种情况都需要改变订货点:或提高订货点或降低订货点,才能保证既不积压库存,又满足生产需要?
- □ 需要采取**分期间订购点法(TPOP)**和MRP批量方法改进之。



MRP批量处理规则:逐批法

逐批法(LFL: Lot-for-Lot)

✓ PORC = NR, 即每期净需求多少, 则计划订单量就为多少.

Part: A	Past	ОН=	20	AL=	0	LT=	1	ST=	0	SS=	25	LFL	1
Period	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	80	50	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
SR	0	100	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	X	40	-10	-75	-35	-75	45	-75	-35	-75	-25	-75	-25
PAB	X	40	25	25	25	25	25	25	25	25	25	25	25
NR	X	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
PORcpt		0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50
POR	0	35	100	60	100	70	100	60	100	50	100	50	0

MRP批量处理规则: 定量批量法

定量批量法(FOQ: Fixed Order Quantity)

✓ 当有净需求时, PORC首先要大于净需求, 并且其数量为某一预先确定的定量批量或其倍数。

Part: C	Past	OH= 60		AL=	0	LT=	1	ST=	0	SS=	5	FOQ	500
Period	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
GR	0	270	250	410	260	450	260	220	450	200	250	200	0
SR	0	200	150	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
POH	X	-10	390	-20	220	-230	10	-210	-160	140	-110	190	190
PAB	X	490	390	480	220	270	10	290	340	140	390	190	190
NR	X	15	0	25	0	235	0	215	165	0	115	0	0
PORcpt	<i>(</i> 4)	500	0	500	0	500	0	500	500	0	500	0	0
POR	500	0	500	0	500	0	500	500	0	500	0	0	0

物料订货策略及批量处理规则

MRP批量处理规则: 经济订购量法

经济订购量法(EOQ: Economic Order Quantity)

- ✓首先依据一段时期的总需求量预测年度使用量,然后按经济订购量 计算公式,得到一经济订购量(EOQ)
- ✓当有净需求时, PORC首先要大于净需求, 并且其数量为经济订购量或其倍数。

物料订货策略及批量处理规则

MRP批量处理规则: 定期评估法及其他

定期评估法(PRS: Peroidic Review System)

✓ 订单时间间隔是固定的,但订单量大小则是变动的。每*n*个时段发出一张订单。

定期批量法(POQ: Periodic Oder Quantity)----订购区间

- ✓ 依前PRS演变而来。批量为数个时段中的净需求,而发出订单的固定时段数目(订购区间大小),则依据EOQ法计算得来。
- □ 最低单位成本批量法(LUC, Least Unit Cost)----自我查阅
- □ 最低总成本批量法(LTC, Least Total Cost) ----自我查阅
- □ 量期平衡批量法(PPB: Part Period Balancing) ----自我查阅

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn

MRP基本算法

件号=X	逾期量	0	H 在库量	Ē	LT提前	期S	8安全库	存量	AL保留	量	LS	3 批量	ST安:	全时间
17.5-7	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me S	Safety S	tock	Allocatio	on	Lo	t Size	Safety	Time
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	3	10	11	12
独立需求			27											V
Independent Requirement														
GR 总需求														
Gross Requirement		60 50	33		8. 6.		θĸ	8K	16	la			8	30 30
SR 在途量														
Scheduled Receipts														
POH 预计在库量		8	(8)				31							8 8
Projected On Hand			-											
PAB 预计可用量			-											
Projected Available Balance		84 58	10					a e				80	80	M 32
NR 净需求														
Net Requirement														
PORC 计划定单收料		80. 30	36		8		34	34	16	10		20	20	44 35
Planned Order ReCeipts			13.0											
POR 计划定单发出			120											(A) (A)
Planned Order Releases		a s	7.											A 1

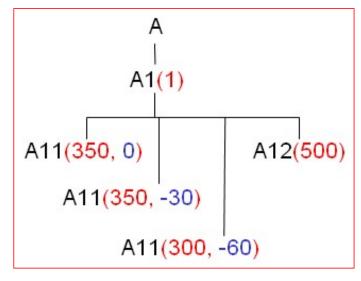
MRP 分解算法

EndProcedure

```
Procedure
单阶 BOM 展开 MPS 项目的 POR(t)并加入其子件的 GR(t)
   即: 子件 GR(t) = 父件 POR(t) * 父件需求子件数量
LLC = 1;
While 有更低阶物料未被处理时 DO
   While 本阶中有物料未被处理时 DO
       PAB(0) = OH - AL + max(SR(0), 0)
       For t=1 to T DO
           If t=1 then
               POH(1) = PAB(0) + SR(1) - GR(1) - max(GR(0), 0)
           Else
               POH(t) = PAB(t-1) + SR(t) - GR(t)
           Endif
           If POH(t) < SS Then
               NR(t) = SS - POH(t);
               PORC(t) = 依批量规则安排的产出量(POH(t), NR(t), GR(t));
           Else
               NR(t) = 0; PORC(t) = 0;
           Endif
           PAB(t) = POH(t) + PORC(t)
           POR(t-LT) = PORC(t);
           单阶 BOM 展开本项目之 POR(t)并加入其子件之 GR(t)
       EndFor
       打印本物料项之 MRP 报表;
   EndWhile
   LLC = LLC + 1
EndWhile
```

MRP算法改进1--分批与偏置期处理

一个父件分多批需求子件,因此有偏置期的处理



10/28カンナールカーカー コロミロリタルコング	列	的产品结构示	a)表达分批的	(
---------------------------	---	--------	---------	---

产品: 🛦											
父件	子件	(单位父)需求(子)数量	装配顺序	偏置期							
A	Å1	1	1	0							
A1	A11	350	1	0							
A1	A11	350	2	-30							
A1	A11	300	3	-60							
A1	A12	500	1	0							

(b) 产品结构表示例

MRP算法改进1--分批与偏置期处理

■ 由父件POR计算子件GR时,需要增加一个偏置期 子件GR(t+偏置期) = 父件 POR(t) * 父件需求子件数量

■ 对比: 未考虑偏置期 **子件GR(t) = 父件 POR(t) * 父件需求子件数量**

■ 有了偏置期后,子件可以在父件生产开始后交付,也可以在 父件生产开始前交付,可以分多批交付,此时需要注意偏置期 是大于0,小于0,还是等于0

		产品: A		
父件	子件	(单位父)需求(子)数量	装配顺序	偏置期
A	Å1	1	1	0
A1	A11	350	1	0
A1	A11	350	2	-30
A1	A11	300	3	-60
A1	A12	500	1	0

MRP算法改进2--安全时间ST

■ 由净需求计算PORC时,不考虑安全时间
PORC(t) = 依批量规则安排的产出量f(POH(t), NR(t),GR(t))

■ 考虑安全时间,则PORC(t - ST) = 依批量规则安排的产出量f(POH(t), NR(t),GR(t))

■ 安全时间使得PORC, POR同步提前一个周期,并没有加长提前期;而如果采用加长提前期的手段,将会使生产人员/供应商的效率更低(因为有更长时间可以利用)。

MRP算法改进3--合格品率与损耗率处理

- 合格品率:每一种零件在生产过程中都有一个合格品率。理想情况是100%,但不排除达不到100%的情况。此时,为满足净需求量,则需扩大一定数量,以避免不合格品出现影响进度。
- 合格品率随物料存储于物料主文件中
- NR(t)未考虑合格品率的计算公式

$$NR(t) = SS - POH(t)$$

■ NR(t)考虑合格品率的计算公式

MRP算法改进3--合格品率与损耗率处理

- 损耗率:同一种零件在装配形成不同产品/部件过程中其损耗率是不同的。理想情况损耗是 0,无损耗,但不排除达不到无损耗的情况。此时,由父件POR计算子件GR时,需扩大一 定数量,以避免损耗影响装配。
- GR未考虑损耗率的计算公式

子件GR(t) = 父件 POR(t) * 父件需求子件数量

■ GR考虑损耗率的计算公式

子件GR(t) = (父件 POR(t) * 父件需求子件数量) / (1 – 损耗率)

战渡臣

哈尔滨工业大学计算机学院教学委员会主任

18686783018, dechen@hit.edu.cn

一、MRP状态正确性如何保证

件号=X	逾期量	OH 在库量		LT 提前期 SS 安全库存量		AL 保留量 LS		3 批量	量 ST安全时				
IT 5-A	Past	On-Ha	and Inve	entory	Lead Ti	me S	afety Sto	ck	Allocatio	n Lo	t Size	Safety	Time
期别	Due	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
	- 12	V 7								17			7.7

■ MRP计算起始点状态

预计物料可用量 = 在库量 + 在途量 – 已分配量(即保留量) – 不可动用量(即安全库存量)



→ 未来:前期已下达计划,MRP不做处理。其 内容已转为在途订单状态和已分配订单状态 (又称,保留量状态)

过去到现在:通过库存正确性来保证,即在库量+在途量(过去的计划,尚未到货)

Training Order (Cloudes)

一、MRP状态正确性如何保证

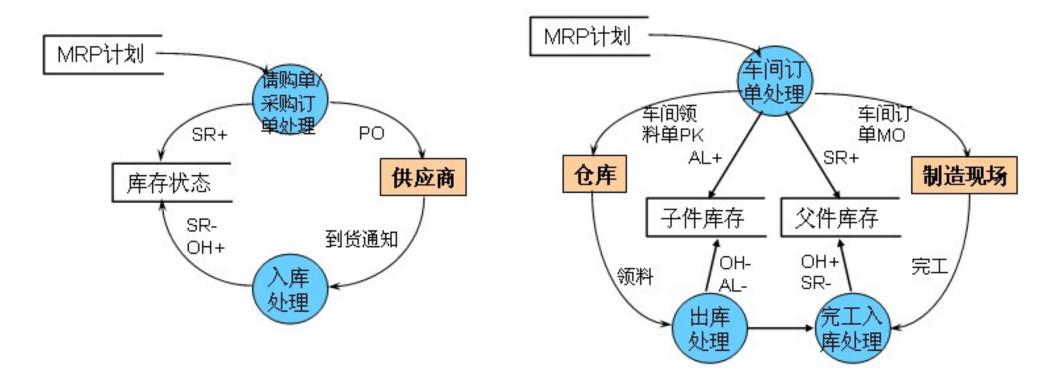
- <u>计划订单</u>状态 POR
 - ✓ MRP重新计算时,可自动重新产生。MRP按标准计算规则重新计算POR, POR可以被自动改变。
- 固定计划订单状态 FPO
 - ✓ MRP重新计算时,不可自动产生,被锁定**期别**和**数量**,它保留前次MRP处理结果(该结果含人工处理后结果)。但可由人工调整改变。
- 计划订单下达状态
 - ✓ MRP重新计算时不处理此类,它被认为已经执行。
 - ✓ 计划订单下达:相应期别的POR/PORC(其本身被清零)就转为在途SR(增加相应数量),即<u>在途订单状态</u>。其需求的所有子件的相关信息就被记为已分配量(保留量),即<u>已分配订单状态</u>。

一、MRP状态正确性如何保证

- 计划订单下达状态 (续)
 - □ 计划订单下达之在途订单状态
 - ✓ 在途订单入库,则相应的在途量(SR,其本身被减掉入库量)就转为在库量(OH,增加相应的入库量)。
 - □ 计划订单下达之已分配订单状态
 - ✓ 已分配订单实际领料后,则相应的保留量被减掉领料数量,在库量亦被减掉领料数量。
- 已入库/已出库状态
 - ✓出库:销售出库要冲减总需求;生产出库/领料出库要冲减保留量;
 - ✓入库: 采购入库要冲减在途量和生产入库都要冲减在途量;
 - ✓入库/出库:都要改变在库量

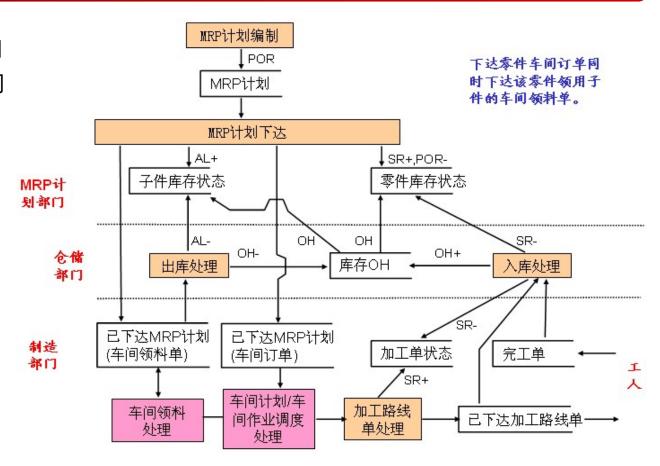
一、MRP状态正确性如何保证

简单采购及车间管理



一、MRP状态正确性如何保证

复杂车间管理: MRP要维护自身所需库存状态正确性, 又需与车间管理系统和库存系统协调与接口

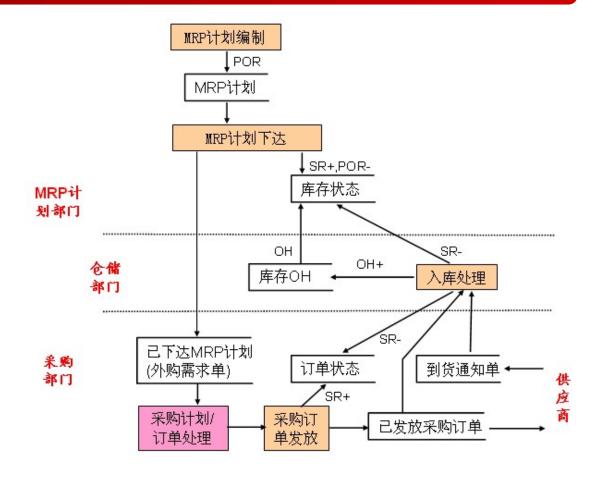


一、MRP状态正确性如何保证

复杂采购管理: MRP要维护自身

所需库存状态正确性,又需与采购系

统和库存系统协调与接口



二、再生式MRP与净改变式MRP

- ▶再生式MRP与净改变式MRP是进行MRP计算产生MRP计划的两种方法
 - ✓ **再生式**(Regeneration)是指不考虑前期MRP计划数据, 而从本期重新计算生成所有物料的MRP计划的方法。
 - ✓ **净改变式**(Net-change)是在前期MRP计划数据基础上,仅计算发生变化的物料的MRP计划的方法。

二、再生式MRP与净改变式MRP

再生式MRP

- ●时间触发的,周期性的。
- ●所有的MPS项目都被展开了。
- ●每个生效的(active)材料都被利用到。
- ●每个项目的库存和订单状态都被重新计算。
- ●执行频率低、每周批处理执行。
- ●系统自动清除档案错误。
- ●数据处理相对比较有效率。
- ●产生大量输出报表。

净改变式MRP

- ●异动触发的,连续性的。
- ●只有有变动的MPS项目被展开。
- ●只有部份BOM被利用到。
- ●仅重算与库存异动有关的产品项目。
- ●执行频率高、每日批处理或线上实时执行。
- ●维持MRP不断地更新。
- ●MPS修订后, 计划作业的负荷减到最少。
- ●需要更严格的纪律。

三、MRP溯源追踪

MRP计算过程中,应保存一溯源文件。即,在该文件中记录每一个GR的来源,以及每一个POR的来源

- GR来源:上阶POR、客户订单、销售预测
- POR来源:该项目GR、其他
- 当 POR/PORC依次变成SR时,原POR的溯源信息可转记为SR
- 当某SR有问题时,从溯源信息可追踪受影响的MPS或客户订单,以采取因应措施。