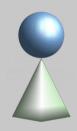
C15 - Organiser la production

Gestion de la production

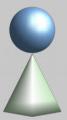
La gestion de la production : organiser efficacement la production de biens et de services en maîtrisant les flux qui traversent le système de production pour y être transformés.



Modes de production

Deux modes principaux

Pilotage par l'amont Flux poussés Pilotage par l'aval Flux tirés



Prévision de la demande Organisation de la production

MRP / Prévisions

Organisation de la production



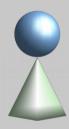
Commande du client

Juste à temps / Enjeu des stocks

MRP

Manufacturing resource planning

On prévoit un plan de production

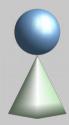


• En fonction de ce plan de production, on prévoit les besoins en composant / matières et l'ordonnancement de ces besoins.

Le juste à temps

 Principe de production mis en place au Japon dans les années 70s.

Diffusion quasi-universelle.

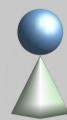


• Ex de Dell, industrie automobile...

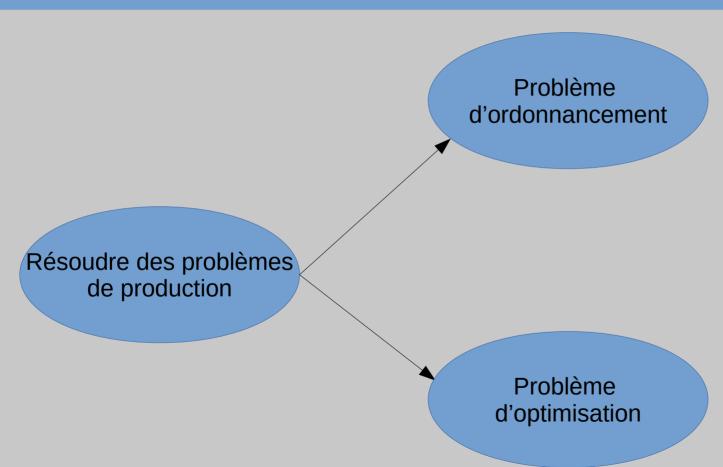
Le juste à temps

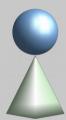
 Objectif de 0 stock entre le moment où la production est terminée et le moment de sa vente.

 Vision en termes de flux tirés qui s'oppose à la vision classique Analyse du marché → détermination des besoins → plannification de la production



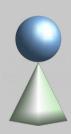
Introduction





Ordonnancement

Un problème d'ordonnancement : un projet décomposé en tâches dont on précise les relations de précédence.

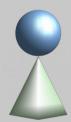


Ordonnancement

Exemple: le cas de la construction d'un

immeuble.

Num tâche	Désignation	Durée (mois)	Préc.
Α	Plan architecte	3	-
В	Fondations et murs	4	Α
С	Toiture	2	В
D	Electricité	1	С
E	Plomberie	2	С
F	Peinture	1	D,E
G	Finitions	1	F

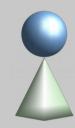


Ordonnancement

Les questions que l'on peut se poser :

• A quelle date le projet sera t-il terminé ?

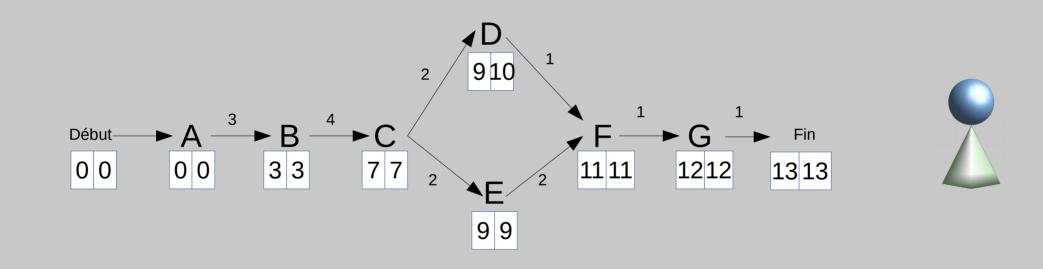
• Quelles sont les tâches critiques du projet ?



• Quand peut-on débuter telle ou telle tâche?

Méthode MPM

MPM: Méthode des Potentiels Metra



Précédence

Date au Date au plus tôt plus tard

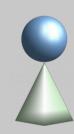
Marge d'une tâche = date au plus tard-date au plus tôt.

Méthode MPM

Les questions que l'on peut se poser :

• Durée du projet : 13 mois

• Les tâches critiques du projet : A, B, C, E, F et G. On parle de chemin critique.

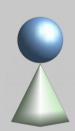


• La seule tâche sur laquelle on a une marge : D.

Méthode MPM

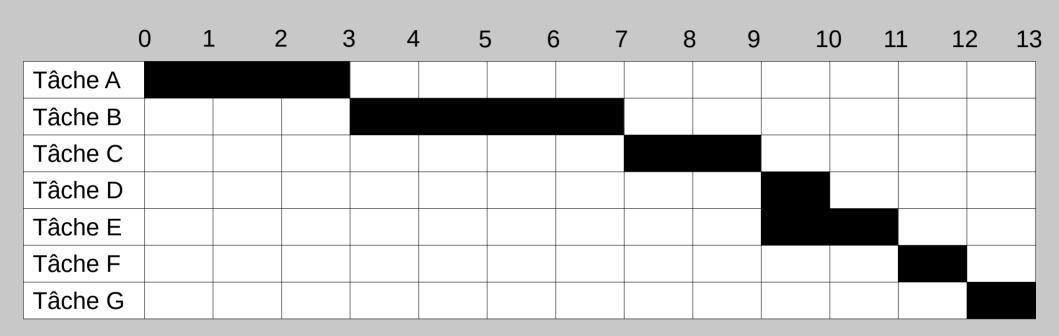
• "Marge" = le retard qu'il est possible de tolérer dans la réalisation d'une tâche, sans que la durée optimale prévue du projet global en soit affectée.

 Notion de marge totale d'une tâche=date au plus tard – date au plus tôt. Marge totale sur chemin critique.



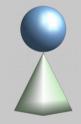
 Notion de marge libre d'une tâche: retard maximum pouvant être pris sur une tâche sans risquer de mettre en retard les dates des tâches dépendantes => date au plus tôt tâche suivante - date au plus tôt tâche - durée tâche = temps pour faire la tâche – durée de la tâche.

Diagramme de Gantt



Optimisation linéaire

- Le problème de l'optimisation se pose de la manière suivante.
 - L'entreprise vend 2 produits A et B. La marge sur coût variable de A est de 4. La marge sur coût variable de B est de 2.
 - Les produits passent par deux ateliers. Sur l'atelier 1, le produit A prend 3 unités d'oeuvre, le produit B 1 UO. Sur l'atelier 2, le produit A prend 1 UO, de même pour le produit B.



- A dégage plus de marge, mais sature plus rapidement l'atelier 1.
- Quelles quantités de A et de B faut il produire ?

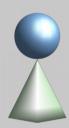
Optimisation linéaire – forme canonique

Forme canonique du programme :

Max 4X+2Y

sc 3X+Y≤670

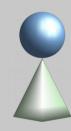
sc X+Y≤280



Optimisation linéaire – résolution graphique

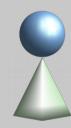
- Formulation du problème
- On produit deux produits X et Y
- Ces produits passent par 3 ateliers
- Ces trois ateliers ont des contraintes en terme de nombre d'unités d'oeuvre

	A1	A2	Marge sur coût variable
X	3	1	4
Υ	1	1	2
Capacité de l'atelier	670	280	



Optimisation linéaire – résolution graphique

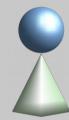
- Résolution graphique. Repère X, Y
- On trace la courbe 3X+Y=670 (100,370), (0,670)
- On trace la courbe X+Y=280 (0,280), (280,0)
- On trace la fonction objectif 4X+2Y
- On trace les parallèles



Optimisation linéaire – résolution graphique

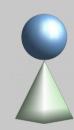
Solution : X=195, Y=85

Valeur de la FO pour cette solution : 950



 La résolution graphique ne fonctionne que dans le cas de deux variables

 Au delà, on pose le problème sous forme cannonique



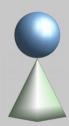
• ... et on résout par la méthode du Simplexe. On parle aussi l'algorithme du Simplexe

• On repart du même problème de gestion sous sa forme canonique :

On introduit des variables d'écart :

Max
$$4x+2y+0*e+0*f$$

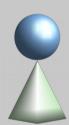
sc $3x+y+e=670$
sc $x+y+f=280$
 $e\ge 0 \ f\ge 0$



On construit un premier tableau qui traduit le problème :

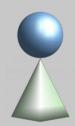
Variables de bases Variables non nulles

	Х	у	е	f	
е	3	1	1	0	670
f	1	1	0	1	280
FO	4	2	0	0	0



 Pour augmenter FO, on augmente la production de A, qui a la plus forte MCV.

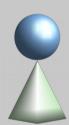
 On peut produire 670/3 produits A sur le premier atelier, 280 sur le deuxième. On bute sur la première contrainte : on va produire 670/3 produits A



• X devient non nulle et devient variable de base, e devient nulle et sort de la base. X est entrante, e est sortante.

Le pivot à l'intersection de la colonne x et de la ligne e :

	Х	у	е	f	
е	3	1	1	0	670
f	1	1	0	1	280
FO	4	2	0	0	0



L1: 3x+y+e=670 L2: x+y+f=280

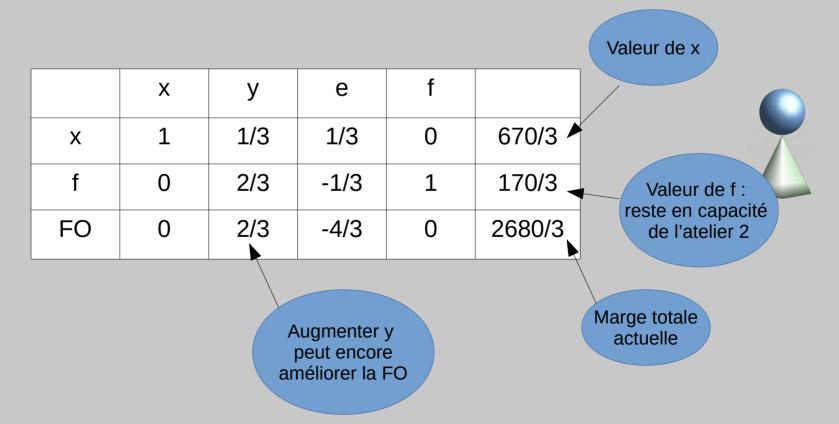
L1: x=670/3-y/3-e/3 **L2: 2y/3-e/3+f=170/3**

FO: 4x+2y

FO: 4*(670/3-y/3-e/3)+2y

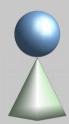
FO: 2680/3-4e/3+2y/3

Le nouveau tableau :



On augmente y. La deuxième ligne est plus contraingnante : nouveau pivot. f sort, y rentre

	X	у	е	f	
X	1	1/3	1/3	0	670/3
f	0	2/3	-1/3	1	170/3
FO	0	2/3	-4/3	0	2680/3



L2: 2y/3-e/3+f=170/3

L1: x+y/3+e/3=670/3

L2: y-e/2+3f/2=85

▼ L1: x+85/3+e/6-f/2+e/3=670/3

L2: y=85+e/2-3f/2

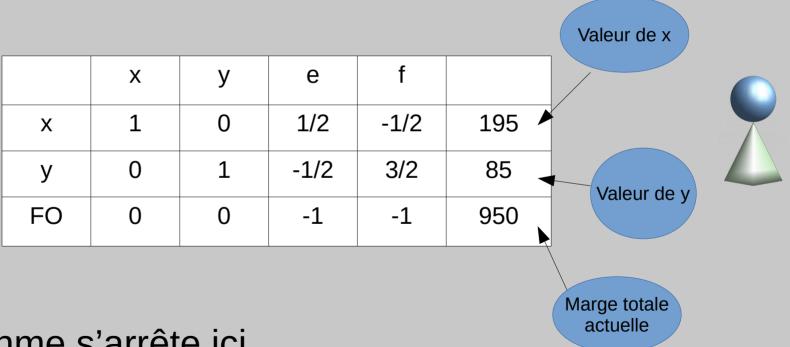
L1: x+e/2-f/2=195

FO: 2680/3-4e/3+2y/3

FO: 2680/3-4e/3+2*85/3+e/3-f

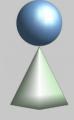
FO: 950 - e-f

Le nouveau tableau :



L'algorithme s'arrête ici

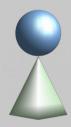
- On parle aussi de méthode empirique
- Identification d'un facteur rare
- Calcul des marges sur coût variable par unité de facteur rare



- Fixation des quantité de produits par ordre d'intérêt
- On continue jusqu'à saturation du facteur rare.

On part d'un exemple

L'entreprise Méléco assemble trois produits P1, P2, P3 sur lesquels on a plusieurs informations :



	P1	P2	P3
Taille du marché	25 000	15 000	12 000
MCV	146	86,5	169,5

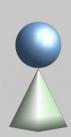
Les produits passent par deux ateliers : Assemblage et conditionnement.

La capacité totale de l'atelier Assemblage : 8 000 UO

La capacité totale de l'atelier Conditionnement : 8500 UO

On a les éléments suivants sur les ateliers :

	P1	P2	P3
Assemblage	0,2	0,05	0,25
Conditionnement	0,25	0,10	0,05



Les besoins sur chaque atelier :

Ass: 0,2*25000+0,05*15000+0,25*12000

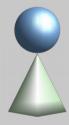
Cond: 0,25*25000+0.1*15000+0.05*12000

Soit:

Ass: 8750

Cond: 8350

=> La ressource rare est l'assemblage !

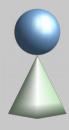


On détermine les MCV par unité de facteur rare :

P1:146/0.02=730€

P2:86.5/0.05=1730€

P3: 169.5/0.25=678€



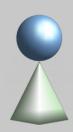
On peut donc déduire un programme de production : P2, P1, P3

On arrive à:

P2: 15 000 unités, 15000*0.05=750 UO d'assemblage

P1: 25 000 unités, soit 5000 UO d'assemblage

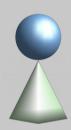
P3: il reste 2250 UO pour l'assemblage, on peut donc produire: 2250/0.25=9000 unités.



Limites des programmes d'optimisation

 Risque d'erreur dans la prévision → sousproduction par rapport à la demande.

• Des produits peuvent exister dans une logique de gamme.



• Pas de prise en compte des charges fixes spécifiques.