4. Ordonnancement sur 3 machines

- On est dans le cas où on a 3 machines -> M1 -> M2 -> M3 ->
- n opérations/tâches nécessitant le passage par M1 puis M2 puis M3

Q: Trouver un ordonnancement mémorisant le Cmax

Remarques:

- 1. On est toujours dans le cas d'ordonnancement de permutation (i.e. n! solutions réalisables)
- 2. L'algorithme de Johnson utilisé dans le cas de 2 machines ne marche pas. Ne donne pas de solution optimale.
- 3. Il existe un cas particulier où l'algorithme de Johnson marche. Johnson (2 machines) marche ssi:
 - M2 est complètement dominée par M1 <=> min t₁₁ >= max t₁₂ ; ou bien
 - M2 est complètement dominée par M3 <=> min ti3 >= max ti2

Transformation du problème de 3 machines à 1 problème de 2 machines.

-> M₁₂ -> M₁₃ ->

avec $t_{12} = t_{i1} + t_{i2}$ et $t_{13} = t_{i2} + t_{i3}$

Remarques:

Cette transformation (i.e: le passage de 3 machines à 2 machines) est uniquement pour l'obtention de l'ordonnancement optimal de Johnson.

Pour la détermination du Cmax, on revient au tableau original et on trace 3 axes parallèles M1, M2 et M3.

Exercice:

Tâche	1	2	3	4	5	6	7
Assemblage	20	12	19	16	14	12	17
Inspection	4	1	9	12	5	7	8
Expédition	7	11	4	18	18	3	6

1) Vérification de la dominance

Min ti1=12 Max ti2 = 12

Min ti3 = 3

M2 est complètement dominée par M1 => application de l'algo de Johnson (2 machines)

2) Transformation du problème de 3 à 2 machines

Tâche	1	2	3	4	5	6	7
A + I	24	13	28	28	19	19	25
I+E	11	12	13	30	23	10	14

Rappel:

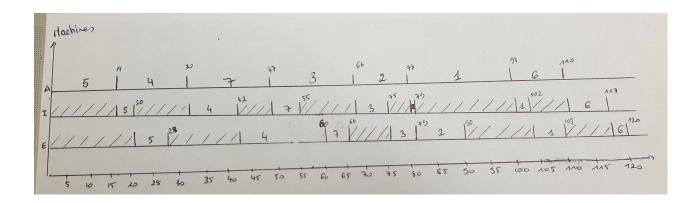
A+I -> ORDRE < -I+E

Position	1	2	3	4	5	6	7
Tâche	5	4	7	3	2	1	6

Ordre: 5, 4, 7, 3, 2, 1, 6

3) Determination du Cmax (Diagramme de GRANT)

Si on se met dans le cas où les stocks intermédiaires sont absents, le transfert des produits est réalisé par un (ou plusieurs) bras robotisé qui fait le transfert entre M1 et M2 => On ne peut pas descendre en dessous de 120.



Au mieux, on fait le Cmax dans le cas où les stockes intermédiaires = infini.