# Méthode PERT

Program Evaluation and Review Technique

Technique de Programmation, d'Evaluation et de Révision

#### Méthode PERT

#### Objectifs

• Mettre en évidence les différentes liaisons du projet, c'est-à-dire des tâches entre elles à l'aide d'un graphe.

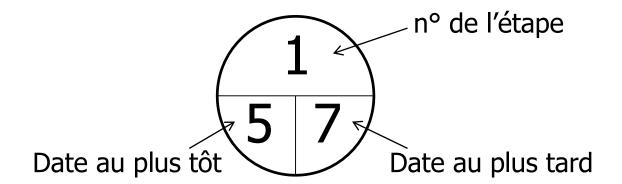
#### Avantages

Permet d'observer le chemin critique.

- PERT a été créé en 1957 pour l'US Navy (développement du programme des fusées Polaris).
- PERT permet de calculer le meilleur temps de réalisation d'un projet et d'établir le planning correspondant.

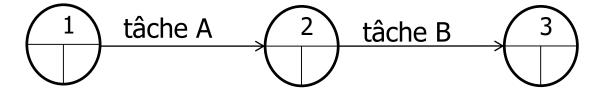
- Le graphe PERT est composé d'étapes et de tâches.
- Représentation de la tâche A.

• Représentation de l'étape 1.

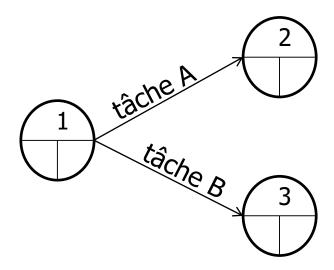


- Date au plus tôt = date à laquelle la tâche peut commencer au plus tôt.
- Date au plus tard = date à laquelle la tâche doit être exécutée au plus tard pour ne pas remettre en cause la durée optimale totale du projet.

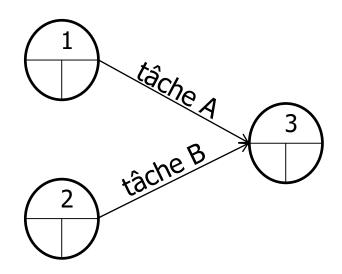
- Règles de représentation:
  - Toute tâche a une étape de début et une étape de fin.



• Deux tâches simultanées:



• Deux étapes convergentes:



• Tâche fictive de durée nulle

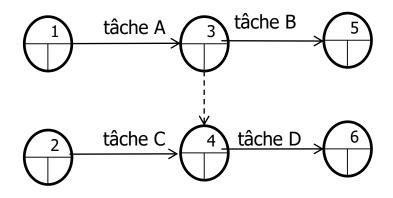


Tâches	Prédécesseurs
В	Α
D	AC

# **NON**

# 1 tache C tache D ta

# **OUI**



B démarre après A. D démarre après A et C

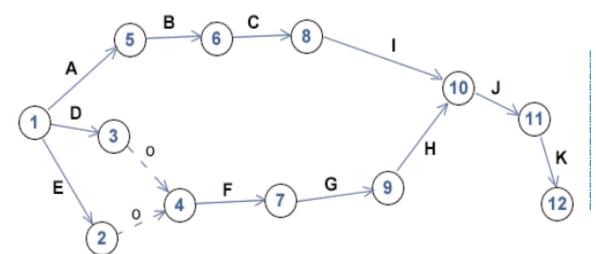
#### 1 > Lister les tâches, estimer les durées

ETAPES	Tâches à effectuer	Durée en sec .
Α	Mettre la farine dans un saladier	3
В	Mettre deux oeufs	30
С	Ajouter le lait et mélanger	600
D	Mettre du rhum dans une poêle	3
E	Couper les bananes	300
F	Les mélanger au rhum	30
G	Faire chauffer le mélange	120
Н	Faire flamber	10
I	Faire cuire une crêpe	10
J	Verser le mélange sur la crêpe	10
K	Manger	

#### 2 > Déterminer l'ordre des tâches

Pour faire	II faut faire
Α	
В	Α
С	В
D	
E	
F	D-E
G	F
Н	G
I	С
J	I-H
K	J

3 > Dessiner le graphe PERT



#### 4 > Déterminer le chemin critique

- Le chemin critique est la chaîne de tâches partant du début et aboutissant à la fin.
- C'est le chemin le plus long entre le début et la fin, il y en a toujours au moins un.
- L'addition de toutes les durées des tâches situées sur le chemin critique donne le délai de réalisation du projet.

- Une tâche a une durée et un coût.
- Une étape marque un début ou un achèvement de tâche, sa durée est nulle.
- La date au plus tôt se calcule à partir de l'étape initiale par l'addition successive des durées de tâches. En cas de conflit, la date au plus tôt correspond au chemin dont la durée est la plus longue.
- La date au plus tôt est la date à laquelle une tâche peut commencer.

- La date au plus tard se calcule à partir de l'étape finale en retranchant successivement la durée des tâches. En cas de conflit, la date au plus tard correspond au chemin dont la durée est la moins longue.
- La date au plus tard est la date à laquelle la tâche doit être exécutée sans remettre en cause la durée optimale du projet.

 Marge Totale = retard maximal que peut prendre une tâche sans retarder l'ensemble du projet =

Date au plus tard de l'étape aval – Date au plus tôt de l'étape amont – Durée

tâche.

3

tâche A

Marge totale = 2-1-3

 Marge Libre = retard maximal que peut prendre une tâche sans retarder le début des tâches suivantes =

Date au plus tôt de l'étape aval - Date au plus tôt de l'étape amont - Durée

tâche.

Marge libre = 2-1-3

#### <u>Diagramme PERT</u>

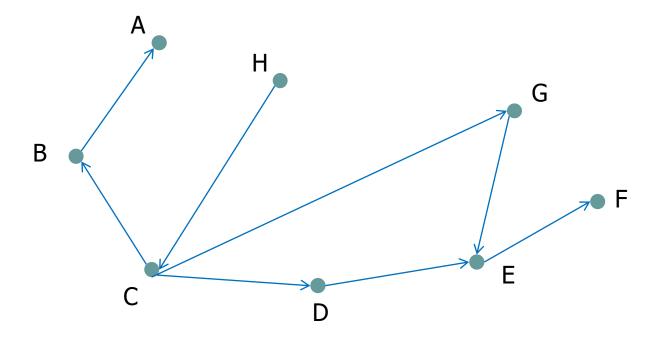
- Toutes les étapes pour lesquelles la marge est nulle sont des étapes critiques.
- Chaque tâche délimitée par deux étapes critiques est une tâche critique.
- L'ensemble des tâches critiques constitue le chemin critique.
- Le chemin critique est la succession des tâches pour lesquelles aucun retard n'est possible sans remettre en cause la durée optimale du projet.

 Au cours de la préparation d'un diplôme du CNAM, un étudiant souhaite inclure les huit unités d'enseignement figurant dans le tableau ci-dessous.

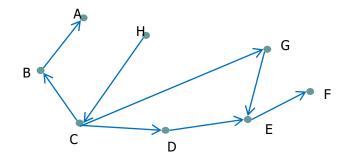
	Prérequis
Application des biotechnologies	В
Biotechnologie générale	С
Biologie Cellulaire	Н
Structures ADN	С
Activité des Enzymes	D,G
Fondements des techniques de nutrition	E
<b>G</b> énie génétique	С
Biologie <b>H</b> umaine	Aucun

- Pour voir dans quel ordre il doit suivre ces enseignements, il suffit de dessiner un diagramme PERT.
- Ce diagramme n'est autre que le graphe représentant la structure des prérequis.
- Les sommets de ce digraphe représentent les huit unités d'enseignement que nous avons noté de A à H.
- Les arcs représentent les liens entre les prérequis spécifiés dans le tableau.

	Prérequis	Durée
Application des biotechnologies	В	2
Biotechnologie générale	С	5
Biologie Cellulaire	Н	3
Structures ADN	С	4
Activité des Enzymes	D,G	3
Fondements des techniques de nutrition	E	6
<b>G</b> énie génétique	С	2
Biologie <b>H</b> umaine	Aucun	4



- Algorithme de tri topologique.
  - Calculer les antécédents de chaque sommet A(x)
  - *etiquette* = 0
  - while il reste des sommets non marqués x tels que  $A(x) = \emptyset$  do
    - begin
      - *etiquette* = *etiquette* + 1
      - On choisit un sommet y tel que A(y) = ∅
      - Assigner étiquette à y
      - for chaque sommet non marqué do
        - $A(x) = A(x) \{y\}$
      - end
    - end



- Etape 0: Ecrire l'ensemble de antécédents: A(A)={B},
   A(B)={C}, A(C)={H}, A(D)={C}, A(E)={D,G}, A(F)={E},
   A(G)={C}, A(H)={∅}.
- Etape 1: Assigner l'étiquette 1 au sommet H et supprimer H des différents ensembles. Ainsi on a: A(A)={B}, A(B)={C}, A(C)={∅}, A(D)={C}, A(E)={D,G}, A(F)={E}, A(G)={C}.

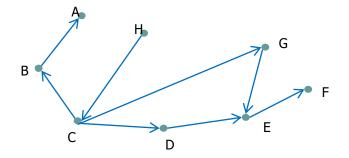
• Etape 2: Assigner l'étiquette 2 au sommet  $\mathbb{C}$  et supprimer  $\mathbb{C}$  des différents ensembles. Ainsi on a:  $A(A) = \{B\}$ ,  $A(B) = \{\emptyset\}$ ,  $A(D) = \{\emptyset\}$ ,  $A(E) = \{D,G\}$ ,  $A(F) = \{E\}$ ,  $A(G) = \{\emptyset\}$ .

 Etape 3: Il y a maintenant plusieurs choix possibles pour le prochain sommet à marquer. Chacun de ces choix conduit à un marquage cohérent différent. Par exemple on peut assigner l'étiquette 3 au sommet B et supprimer B des différents ensembles. Ainsi on a: A(A)={∅}, A(D)={∅}, A(E)={D,G}, A(F)={E}, A(G)={∅}.

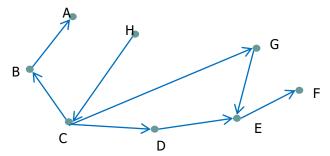
- Etape 4: On choisit d'assigner l'étiquette 4 au sommet A et supprimer A des différents ensembles. Ainsi on a:  $A(D)=\{\emptyset\}$ ,  $A(E)=\{D,G\}$ ,  $A(F)=\{E\}$ ,  $A(G)=\{\emptyset\}$ .
- Etape 5: On choisit d'assigner l'étiquette 5 au sommet D et supprimer D des différents ensembles. Ainsi on a: A(E)={G}, A(F)={E}, A(G)={∅}.
- Etape 6: On choisit d'assigner l'étiquette 6 au sommet G et supprimer G des différents ensembles. Ainsi on a: A(E)={∅}, A(F)={E}.
- Etape 7: On choisit d'assigner l'étiquette 7 au sommet E et supprimer E des différents ensembles. Ainsi on a: A(F)={∅}.

Etape 8: On assigne l'étiquette 8 au sommet F.

- Finalement un marquage cohérent possible est:
  - H, C, B, A, D, G, E, F.
- On a ainsi obtenu un ordre dans lequel les unités d'enseignement peuvent être suivies, ordre qui est cohérent avec les prérequis imposés.



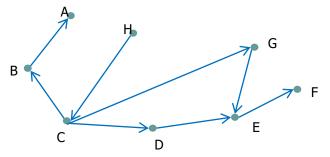
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н			
Α		X									
В			X								
С								X			
D			X								
Ε				X			X				
F					X						
G			X								
Н											

La première ligne signifie: « A a pour antécédent B ». La seconde ligne signifie: « B a pour antécédent C », etc ...

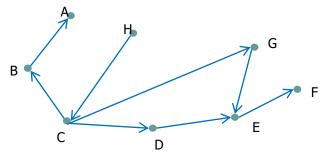
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1		
Α		X							1		
В			X						1		
С								X	1		
D			X						1		
Е				X			X		2		
F					X				1		
G			X						1		
Н									0		

Dans la colonne 1, on compte le nombre de prédécesseurs. Le seul qui n'a pas de prédécesseur est H. On supprime les prédécesseurs H.

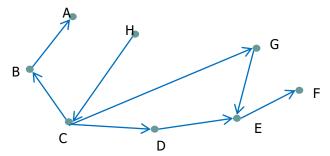
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1		
Α		X							1		
В			X						1		
С									1		
D			X						1		
Ε				X			X		2		
F					X				1		
G			X						1		
Н									0		

Dans la colonne 1, on compte le nombre de prédécesseurs. Le seul qui n'a pas de prédécesseur est H. On supprime les prédécesseurs H.

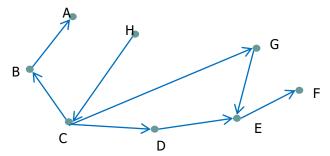
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1	2		
Α		X							1	1		
В			X						1	1		
С									1	0		
D			X						1	1		
Ε				X			X		2	2		
F					X				1	1		
G			X						1	1		
Н									0			

Dans la colonne 2, on compte le nombre de prédécesseurs. Le seul qui n'a pas de prédécesseur est C. On supprime les prédécesseurs C.

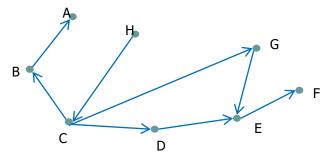
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1	2	3	
Α		X							1	1	1	
В									1	1	0	
С									1	0		
D									1	1	0	
Ε				X			X		2	2	2	
F					X				1	1	1	
G									1	1	0	
Н									0			

Dans la colonne 3, on compte le nombre de prédécesseurs. B, D et G n'ont pas de prédécesseurs. On supprime les prédécesseurs B, D et G.

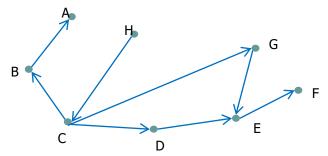
• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1	2	3	4	
Α									1	1	1	0	
В									1	1	0		
С									1	0			
D									1	1	0		
Е									2	2	2	0	
F					X				1	1	1	1	
G									1	1	0		
Н									0				

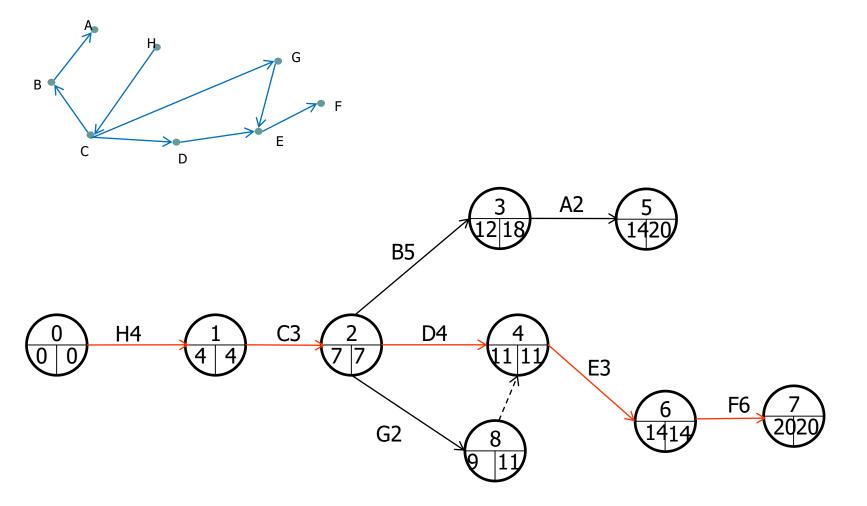
Dans la colonne 4, on compte le nombre de prédécesseurs. A et E n'ont pas de prédécesseurs. On supprime les prédecesseurs A et E.

• Même exercice. Résolution avec un tableau.



	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	1	2	3	4	5
Α									1	1	1	0	
В									1	1	0		
С									1	0			
D									1	1	0		
Ε									2	2	2	0	
F									1	1	1	1	0
G									1	1	0		
Н									0				

Dans la colonne 5, on compte le nombre de prédécesseurs. F n'a pas de prédécesseurs. On supprime les prédecesseurs F.



H, C, BDG, AE, F

Chemin critique: H C D E F