## Outils pour la gestion de projet (IT-S601)

Stéphane Genaud

September 24, 2010

#### Plan

- 1 Le contexte de la gestion de projet
- 2 Les acteurs
- 3 Le découpage
- 4 L'estimation d'un projet
- 6 La planification

#### Plan

- Le contexte de la gestion de projet
  - Projet: origine, définitions
  - Assurer le lancement du projet: l'évaluation
- 2 Les acteurs
- 3 Le découpage
- L'estimation d'un projet
- 5 La planification

### Techniques de planification

Objectif : gérer le découpage temporel et structurel

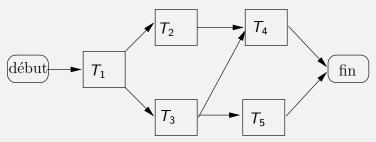
#### Techniques:

- Graphe PERT pour :
  - mettre en évidence les dépendances entre tâches
  - mettre en évidence le parallélisme potentiel
  - calculer la durée minimum du projet
  - mettre en évidence les temps d'attente
- Diagramme Gantt pour :
  - faire des hypothèses sur les ressources
  - faire des hypothèses sur les disponibilités
  - établir un calendrier de travail

#### Méthode PERT

### Project Evaluation and Review Technique (PERT)

- Établissement de l'ensemble des tâches et leurs durée estimée
- Ordonnancement des tâches selon dépendances

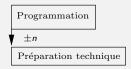


## Méthode PERT (2)

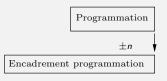
### fin-début



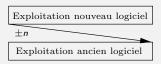
#### début-début



### fin-fin



#### début-fin



### Graphe PERT

- Le projet est caractérisé par
  - un ensemble de tâches T
  - ▶ une date de début t<sub>0</sub>
  - ▶ une date de fin t<sub>f</sub>
- Une tâche  $T_i$  possède :
  - une durée  $d(T_i)$
  - ▶ un ensemble de prédécesseurs *Pred*(*T<sub>i</sub>*)
  - un ensemble de successeurs  $Succ(T_i)$
- ⇒ Objectif : définir
  - la date au plus tôt de chaque tâche
  - la date au plus tard de chaque tâche
  - le chemin critique

### Dates au plus tôt

la tâche ne peut débuter avant  $d_{tot}(T_i)$ la tâche ne peut finir avant  $f_{tot}(T_i)$ 

$$d_{tot}(T_i) = egin{cases} max(f_{tot}(Pred(T_i))) & ext{si } Pred(T_i) 
eq \{\} \ t_0 & ext{sinon} \end{cases}$$
 $f_{tot}(T_i) = d_{tot}(T_i) + d(T_i)$ 

★ : si tous les liens sont de type fin-début

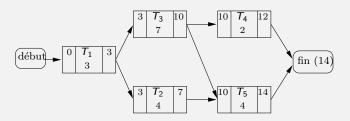
### Dates au plus tard

la tâche doit débuter au plus tard à  $d_{tard}(T_i)$  la tâche doit finir au plus tard à  $f_{tard}(T_i)$ 

$$f_{tard}(T_i) = \begin{cases} \min(d_{tard}(Succ(T_i))) & \text{si } Succ(T_i) \neq \{\} \\ t_f & \text{sinon} \end{cases}$$
$$d_{tard}(T_i) = f_{tard}(T_i) - d(T_i)$$

\* : si tous les liens sont de type fin-début

## Exemple dates au plus tôt

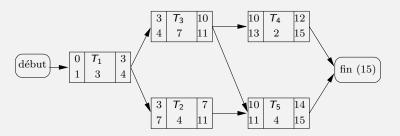


Remarquer la tâche  $T_5$  avec plusieurs prédécesseurs :

$$d_{tot}(T_5) = max(\{f_{tot}(T_2); f_{tot}(T_3)\})) = max(\{7, 10\}) = 10$$

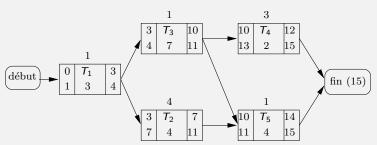
### Exemple dates au plus tard

Supposons  $t_f = 15$  (estimation de la fin du projet)



## Marges et chemin critique

- Marge (de manœuvre) :  $m(T_i) = d_{tard}(T_i) d_{tot}(T_i)$ =  $f_{tard}(T_i) - f_{tot}(T_i)$
- Chemin critique : chemin tel que la somme des marges est minimale
- Cas particulier avec uniquement liens fin-début Chemin critique 
   ⇔ Chemin le plus long



lci : le chemin critique est  $\{T_1; T_3; T_5\}$ 

# Exercice graphe PERT

Tâche	durée	lien
$t_1$	5	fin $t_1$ - début $t_3$
t <sub>2</sub>	2	fin $t_2$ - début $t_4$ , $t_5$
t <sub>3</sub>	10	fin t <sub>3</sub> - début t <sub>6</sub> , t <sub>8</sub>
t <sub>4</sub>	8	fin t <sub>4</sub> - début t <sub>6</sub>
t <sub>5</sub>	10	fin t <sub>5</sub> - début t <sub>7</sub>
t <sub>6</sub>	25	fin $t_6$ - début $t_{11}$
t <sub>7</sub>	4	fin $t_7$ - début $t_{11}$
t <sub>8</sub>	10	fin $t_8$ - début $t_9$ , $t_{10}$ , $t_{11}$
t <sub>9</sub>	2	fin t <sub>9</sub> - début t <sub>13</sub>
t <sub>10</sub>	1	fin $t_{10}$ - début $t_{13}$
t <sub>11</sub>	15	début $t_{11}$ - début $t_{12}$
		fin $t_{11}$ - début $t_{13}$
t <sub>12</sub>	10	fin $t_{12}$ - début $t_{14}$
t <sub>13</sub>	12	fin t <sub>13</sub> - fin
t <sub>14</sub>	30	fin t <sub>14</sub> - fin

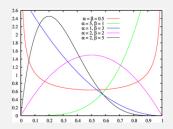
#### PERT Probabiliste

- Objectif: Inclure risque et incertitude dans la durée
- Durée d'une tâche considérée comme une variable aléatoire. Des études ont montré que la durée d'une tâche peut être modélisée une loi Beta.
- La durée d'un chemin est la somme de telles variables aléatoires.
   Théorème centrale limite ⇒ La durée d'un chemin suit une loi normale.
- Conditions
  - nombre suffisant de tâches
  - ordre de grandeur semblables pour les durées
  - indépendances entre durées des tâches

### PERT Probabiliste en pratique

Les travaux de C. Clarke (1962) ont donné une méthode pour contrôler les paramètres de la loi de distribution Beta  $\alpha$  et  $\beta$  à partir de 3 paramètres plus simples :

opt : durée optimistepes : durée pessimistevrai : durée vraisemblable



# PERT probabiliste (2)

#### Pour une tâche :

• Calculer la durée probable d'une tâche i :

$$prob_i = \frac{opt_i + 4 \ vrai_i + pes_i}{6}$$

• Mesurer l'incertitude de l'estimation en calculant l'indicateur de dispersion de la durée de la tâche *i*:

$$d_i = \frac{pes_i - opt_i}{6}$$

# PERT probabiliste (3)

Pour un chemin constitué des tâches {1; 2; ...; n}

Mesurer la durée estimée du chemin

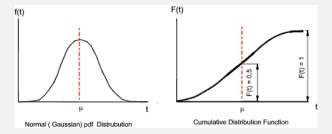
$$D = \sum_{i=1}^{n} prob_i$$

• Mesurer l'écart-type de l'estimation pour le chemin :

$$E = \sqrt{\sum_{i=1}^{n} d_i^2}$$

## PERT probabiliste (4)

**Idée**: on cherche une borne supérieure t de la durée d'un chemin avec un certain degré de confiance p.



Soit F(t) est la fonction de répartition (ou CFD) de  $\mathcal{N}(0,1)$ , on cherche

$$t$$
 telle que  $F(t) \leq p$ 

## PERT probabiliste (5)

Le comportement stochastique s'applique à l'incertitude déclarée sur le chemnin : *E*.

Si on appelle  $G = F^{-1}$ ,

La durée maximum du chemin avec une probabilité p est:

$$\mathcal{D}(p) = D + E \times G(p)$$

On utilise une table (ou calculatrice):

G(p)	p	G(p)
3,00	89,1	1,23
2,31	85,1	1,04
2,06	70,2	0,53
1,88	50	0
1,65	42,1	-0,2
1,41	34,5	-0,4
1,28	27,4	-0,6
	3,00 2,31 2,06 1,88 1,65 1,41	3,00 89,1 2,31 85,1 2,06 70,2 1,88 50 1,65 42,1 1,41 34,5

## PERT probabiliste (4)

Exemple : Les estimations sont D = 100 et E = 15. La durée probable à 90% est

$$\mathcal{D}(0,9) = 100 + 15 \times G(0,9)$$
  
= 100 + 15 × 1,28  
 $\approx 119$ 

La durée probable à 70% est

$$\mathcal{D}(0,7) = 100 + 15 \times G(0,7)$$
  
= 100 + 15 \times 0,53  
\approx 108

La probabilité de terminer en 90 jours est

90 = 
$$100 + 15 \times G(p)$$
  
 $G(p) = -10/15 = -2/3$ 

d'où  $p \approx 27\%$ 

### Exercice PERT probabiliste

ti	Description	opt	pes	vrai
$t_1$	faire fondre le beurre et le chocolat	6	9	7,5
$t_2$	séparer les oeufs en jaunes et blancs	1	4,5	3
t <sub>3</sub>	ajouter les jaunes au mélange, faire cuire	6	8	7
t <sub>4</sub>	monter les blancs en neige	2	12	5
$t_5$	arrêter la cuisson du mélange,			
	et incorporer les blancs au mélange	2	6	3
t <sub>6</sub>	faire cuire au four	16	22	18

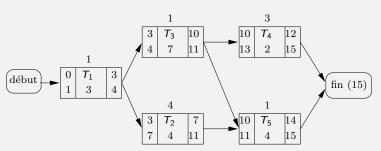
- Tracer le graphe PERT (sans contrainte de ressources)
- 2 Calculer la durée probable, l'écart-type de chaque chemin
- Oéterminer le chemin critique
- Quelle est la durée estimée de préparation du gâteau,
  - avec une probabilité de 90% ?
  - avec une probabilité de 95% ?
- Quelle est la probabilité de terminer en 37 minutes ?

### Diagramme Gantt

#### Etablir un planning

- Un réseau PERT donne les dates (au plus tôt, au plus tard) sans tenir compte des contraintes de ressources
- Planning ⇒ faire des hypothèses sur les ressources
- Diagramme Gantt : qui fait quoi et quand ?
- Possibilité de modifier le planning en
  - jouant sur les ressources affectées
  - jouant sur le chargement (au plus tôt, au plus tard)

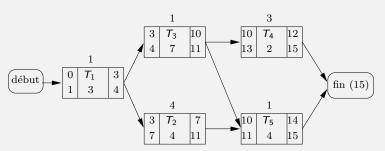
## Diagramme Gantt (2)



#### Hypothèses : ressources R1 et R2, et chargement au plus tôt

		_											,		
Périodes	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
Ressources R1	T1														
Ki				Т3											
											T5				
												1			
R2				T2				Ε	Ξ	=	Ξ	L			
											T4			=	

# Diagramme de Gantt (3)

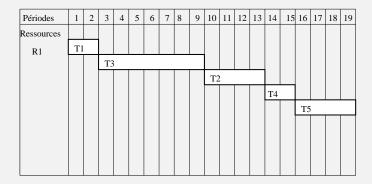


Hypothèses : ressources R1 et R2, et chargement au plus tard

Périodes	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
Ressources															
R1		T1			İ										
					Т	3									
												T5			
								T2							
R2								12					_		
102												T4			
														l	

### Diagramme Gantt : le nivellement

Le nivellement : limiter les ressources utilisées



### Diagramme Gantt : le lissage

Le lissage : répartir l'utilisation d'une ressource dans le temps

