

جامعة الشهيد حمه لخضر - الوادي -



كلية العلوم الدقيقة
قسم الإعلام الآلي

الأسبنة الثالثة إعلام آلي

الأسبنة + التحول النموذجية للامتحانات

السداسي الأول للموسم الجامعي 2016/2017

- الدورة العادية -

جامعة الشهيد حمه لخضر - الوادي -



كلية العلوم الدقيقة
قسم الإعلام الآلي

السنة الثالثة إعلام آلي

السداسي الخامس - الدورة العادية -

السنة الجامعية 2017/2016



مقاييس امتحانات سنة ثالثة إعلام آلي - السادسي الخامس -

الأستاذ : عباس مسعود	Pradgm Prgm
الأستاذ : لجدل إبراهيم	Pgm logique
الأستاذ : لعويد عبد القادر	Compilation
الأستاذة : خلادي نجوى هدى	IHM
الأستاذ : برجوح شفيق	Système d'Exp, 2
الأستاذ : كرتيو إسماعيل	Pgm linéaire
الأستاذة : خلادي نجوى هدى	Anglais
الأستاذة : قطاس شروق	GL2

Exercice 03 (9 pts)Transformez le programme **Java** suivant en un programme fonctionnel **OCaml**.

JAVA	OCaml
<pre>class CompteCCP { private int Numero; private float Solde = 0.00; public CompteCCP(int N, float S) { Numero = N; Solde = S;} public void deposer(float S) { Solde = Solde + S; } public void retirer (float S) { Solde = Solde - S;} public void transferer (CompteCCP C , float S) { retirer(S); C.deposer(S); } } public static void ain(String[]args) { CompteCCP C1 = new CompteCCP(1, 90.0) ; CompteCCP C2 = new CompteCCP(2, 10.0) ; C1.deposer(500.00) ; C1.retirer(20.00) ; C2.transferer(C1, 200.00) ; } }</pre>	

COORIGE TYPE
 EXAMENT de Paradigmes de Programmation

Exercice 01 (6pts) :

Table A

A) Classez les langages suivants suivant leurs paradigmes de programmation (table A) : C++ Pascal Lisp HTML Java C OCaml XML C# Prolog FoCaLiZe PHP

Impératif	Fonctionnel	Orienté Objet	Logique	Web
Pascal C	Lisp OCaml FoCaLiZe	C++ Java C#	Prolog	HTML XML PHP

B) Complétez la table suivante par le **type fonctionnel** qui correspond :

# fun a b -> a + b ;;	-: int -> int -> int = <fun>
# {fun a b -> 3 * a + b} 4 2 ;;	-: int = 14
# (fun a b -> a * b - 2) 4 1 ;;	-: int -> int = <fun>
# let rec f l = match l with [] -> 0 x::s -> (fun a b -> a + b) x (f s) ;;	val f : int list -> int = <fun>
# [(1, 2.5)] ;;	-: (int * float) list list = [[(1, 2.5)]]
# (2, 5.5) :: [(3, 9.5)] ;;	Error
# [(1, 7.5)] @ [(8, 6.3)] ;;	Error
# let superC g a b = g a b ;;	val superC : ('a -> 'b -> 'c) -> 'a -> 'b -> 'c = <fun>
# superC (fun x y -> y + x) 5 8 ;;	-: int = 13

Exercice 02 (5 pts)

Donnez la fonction OCaml **difference** (accompagnée de son **type**) qui calcule la différence ensembliste entre deux listes : # **difference** L1 L2 : tous les éléments de L1 qui n'appartiennent pas à L2.

Exemple : # **difference** [1 ; 2 ; 3 ; 0] [3 ; 0 ; 5 ; 7] ;; retourne : int list = [1 ; 2].

```
# let rec appartient x l = match l with
| [] -> false
| y::r -> if (x=y) then true else appartient x r;
```

```
val appartient : 'a -> 'a list -> bool = <fun>
```

```
#let rec difference l1 l2 = match l1 with
| [] -> []
| x::r -> if not(appartient x l2) then ::(difference r l2) else difference r l2 ;;
```

```
val difference : 'a list -> 'a list -> 'a list = <fun>
```


Exercice 03 (8 pts)

Transformez le programme Java suivante en un programme fonctionnel OCaml.

JAVA	OCaml
<pre>class CompteCCP { 1 private int Numero; private float Solde = 0.00; 2 public CompteCCP(int N, float S) { Numero = N; Solde = S; } 3 public void deposer(float S) { Solde = Solde + S; } 4 public void retirer (float S) { Solde = Solde - S; } 5 public void transferer (CompteCCP C , float S) { retirer(S); C.deposer(S); } } public static void ain(String[]args) { 6 CompteCCP C1 = new CompteCCP(1, 90.0) ; 7 CompteCCP C2 = new CompteCCP(2, 10.0) ; 8 C1.deposer(500.00) ; 9 C1.retirer(20.00) ; C2.transferer(C1, 200.00) ; 10 } }</pre>	<p>Considérons un compte de type <code>int*float</code> Le type <code>int</code> représente le numéro et le type <code>float</code> c'est le solde.</p> <pre># let compteCCP (n:int) (s:float) = (a, b);; val compteCCP: int -> float -> int * float = <fun> # let deposer ccp s = compteCCP (fst(ccp)) (snd(ccp)+s);; val deposer : int * float -> float -> int * float = <fun> # let retirer ccp s = compteCCP (fst(ccp)) (snd(ccp)-s);; val retirer : int * float -> float -> int * float = <fun> let transferer ccp1 ccp2 s = let x = (retirer ccp1 s) in deposer ccp2 s ;; val transferer : int * float -> int * float -> float -> int * float = <fun> # let c1 = compteCCP 1 90.0;; # let c2 = compteCCP 2 10.0;; # let c1 = deposer c1 500.00 ;; # let c1 = retirer c1 20.00 ;; # let c2 = transferer c1 c2 200.0 ;;</pre>

Examen N° : 01

Aucun document autorisé.

Exercice 01: (07.5 points)

1. Écrire un programme prolog qui permet de tester l'appartenance d'un élément X à la liste L : appartient/2. (2 points)
2. Donnez l'arbre de résolution SLD de la requête : ?-appartient(X,[1,2,3]). (4points)
3. Dédurre l'arbre de résolution de la requête : ?-appartient(2,[1,2]). (1.5 points)

Exercice 02 : (04.5 points)

Soit le programme Prolog suivant :

```
oiseau(pigeon).  
oiseau(hirondelle).  
carnivore(loup).  
carnivore(lion).  
animal(lion).  
animal(X) :-oiseau(X).  
manger(X,Y) :-carnivore(X),animal(Y),X\=Y.
```

1. Donner la solution de la requête : manger(lion,Y). (1 points)
2. Donner l'arbre complet de résolution SLD de but : manger(X,Y). (2.5 points)
3. Dédurre l'arbre de résolution de la requête : manger(lion,Y). (1 points)

Exercice 03 : (08 points)

1. Écrire le prédicat au moins(X,N,L) qui est vrai si l'entier X apparaît au moins N fois dans la liste d'entiers L. (3 points)
2. Écrire le prédicat supl(L,X) qui est vrai si X est plus grand ou égal à tous les éléments de la liste d'entiers L. (2 points)
3. Écrire le prédicat est_pair(X) qui est vrai si X est un entier pair (positif ou négatif). (3 points)

Bon courage

Correction d'Examen -Programmation Logique-

Exercice 01: (07.5 points)

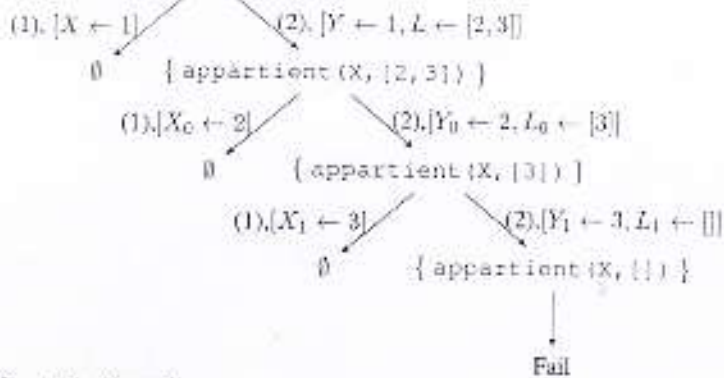
1. Le programme est le suivant :

(1) appartient(X,[X|_]).

(2) appartient(X,[Y|L]):-appartient(X,L).

2.

{appartient(x, [1, 2, 3]) .}



3. très simple.

Exercice 02

1.

F1 oiseau(pigeon).

F2 oiseau(hirondelle).

F3 carnivore(loup).

F4 carnivore(lion).

F5 animal(lion).

R1 animal(X) :-oiseau(X).

R2 manger(X,Y) :-carnivore(X),animal(Y), X\=Y.

Par unification : manger(lion, Y) = manger(X,Y) / X= lion, Y = ?

On applique R2 : on doit vérifier carnivore(lion) et animal(Y), Y \= lion.

A partir F4 : carnivore(lion) est vrai il reste à vérifier animal(Y) tel que Y \= lion.

A partir R1 : on doit vérifier oiseau(X).

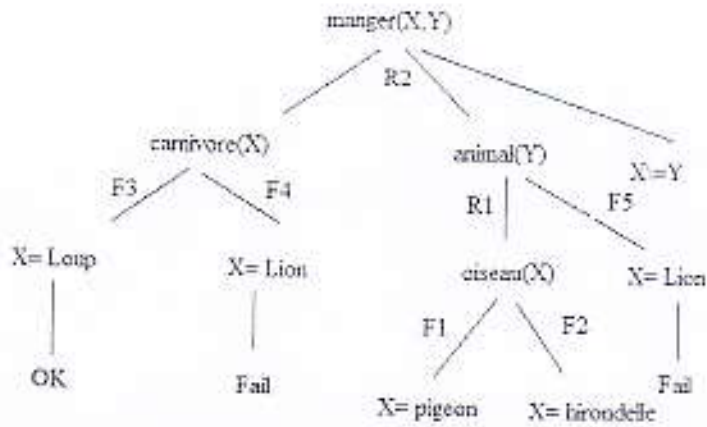
A partir F1 et F2 X= pigeon et X= hirondelle.

Donc :

Y = pigeon ;

Y = hirondelle.

2.



3.

Très simple, remplacez X par lion dans la réponse précédente. On annule la branche F5 car Y != lion.

Exercice 03 : (08 points)

1.

```
aumoins(_,N,_):-N<=0.  
aumoins(X,N,[X|L]):-M is N-1,aumoins(X,M,L).  
aumoins(X,N,[Y|L]):-aumoins(X,N,L).
```

2.

```
supl([],X).  
supl([X|L],Y):-Y>=X,supl(L,Y).
```

3.

```
est_pair(0).  
est_pair(X):-X>0,Y is X-2, est_pair(Y).  
est_pair(X):-X<0,Y is X+2, est_pair(Y).
```

La république algérienne
démocratique et populaire

Ministère d'enseignement supérieur et de la
recherche scientifique

Université Echahid Hamma Lakhdar d'El-
Oued
3^{ème} année Licence en informatique
Janvier 2017
Durée 01H30M: Examen de Compilation
Barém: 5 + 3 + 7 + 5 pts

Exercice 01 (Généralité):

Soit la grammaire G suivante:

$R \rightarrow (R) | R + R | R R | R^* | a$

- Construire la dérivation la plus à gauche et la plus à droite pour la chaîne $(a+a)^*a$
- Dessiner l'arbre de dérivation pour la chaîne $(a+a)^*a$
- Décrivez le langage généré par la grammaire G
- La grammaire G est-elle ambiguë? La chaîne $(a+a)^*a$ ambiguë?
- Transformer la grammaire G en éliminant la récursivité à gauche, en obtenant la grammaire G'
- Dessinez l'arbre de dérivation pour la chaîne $(a+a)^*a$ en utilisant la grammaire G'

Exercice 02 (Analyse LL(1)):

Soit la grammaire G suivante tel que les symboles terminaux sont $\{id, *, +\}$:

$S \rightarrow id | " T "$
 $T \rightarrow S V$
 $V \rightarrow \epsilon | + S V$

- Calculer les ensembles First et Follow de chaque non terminal
- Donner la table LL(1) de G
- À partir de Pile: #S, Mot: " id + id montrez l'évolution de la pile et le mot à lire en utilisant la table LL(1)

Exercice 03 (Analyse SLR):

Soit la grammaire G suivante:

(1) $E \rightarrow E * T$
(2) $E \rightarrow T$
(3) $T \rightarrow T / F$
(4) $T \rightarrow F$
(5) $F \rightarrow F ^$
(6) $F \rightarrow a$
(7) $F \rightarrow b$

- Calculer First et Follow pour chaque non terminal
- Donner la table SLR de G
- Montrez le déroulement pour analyser le mot $w = a+ab^*#$

Exercice 04 (Question de cours) QMC (+/-) 0.5:

- Le compilateur est plus lent que l'interpréteur
- L'interpréteur génère un code exécutable
- La phase de synthèse et de production précède la phase d'analyse
- Éliminer les caractères superflus doit être effectué durant l'analyse syntaxique
- L'analyseur syntaxique produit un arbre syntaxique
- L'analyseur lexical constitue la première étape d'un compilateur
- Toute grammaire non récursive à gauche et une grammaire LL(1)
- C'est possible de trouver ϵ dans un ensemble de Follow
- Avant de commencer à éliminer la récursivité gauche, il faut que la grammaire soit propre
- Une grammaire ambiguë produit deux arbres de décalage dans la même case dans la table SLR

**La république algérienne
démocratique et populaire**

*Ministère d'enseignement supérieur et de la
recherche scientifique*

Université Echahid Hamma Lakhdar d'El-
Oued
3^{ème} année Licence en informatique
Janvier 2017
Durée 01H30M: Examen de Compilation
Barèm: 5 + 3 + 7 + 5 pts

Exercice 01 (Généralité):

Soit la grammaire G suivante:

$R \rightarrow (R) | R + R | R R | R * | a$

- a) Construire la dérivation la plus à gauche et la plus à droite pour la chaîne $(a+a)^*a$
- b) Dessiner l'arbre de dérivation pour la chaîne $(a+a)^*a$
- c) Décrivez le langage généré par la grammaire G
- d) La grammaire G est elle ambiguë? La chaîne $(a+a)^*a$ ambiguë?
- e) Transformer la grammaire G en éliminant la récursivité à gauche, en obtenant la grammaire G'
- f) Dessinez l'arbre de dérivation pour la chaîne $(a+a)^*a$ en utilisant la grammaire G'

Exercice 02 (Analyse LL(1)):

Soit la grammaire G suivante tel que les symboles terminaux sont {id, " , +}:

$S \rightarrow id | " T "$
 $T \rightarrow S V$
 $V \rightarrow \epsilon | + S V$

- 1. Calculer les ensembles First et Follow de chaque non terminal
- 2. Donner la table LL(1) de G
- 3. À partir de Pile: #S, Mot: " id = id " montrez l'évolution de la pile et le mot à lire en utilisant la table LL(1)

Exercice 03 (Analyse SLR):

Soit la grammaire G suivante:

(1) $E \rightarrow E + T$
(2) $E \rightarrow T$
(3) $T \rightarrow T F$
(4) $T \rightarrow F$
(5) $F \rightarrow F *$
(6) $F \rightarrow a$
(7) $F \rightarrow b$

- a) Calculer First et Follow pour chaque non terminal
- b) Donner la table SLR de G
- c) Montrez le déroulement pour analyser le mot $w = a+ab^*\#$

Exercice 04 (Question de cours) QMC (+/-) 0.5:

1. Le compilateur est plus lent que l'interpréteur
2. L'interpréteur génère un code exécutable
3. La phase de synthèse et de production précède la phase d'analyse
4. Éliminer les caractères superflus doit être effectué durant l'analyse syntaxique
5. L'analyseur syntaxique produit un arbre syntaxique
6. L'analyseur lexical constitue la première étape d'un compilateur
7. Toute grammaire non récursive à gauche est une grammaire LL(1)
8. C'est possible de trouver ϵ dans un ensemble de Follow
9. Avant de commencer à éliminer la récursivité gauche, il faut que la grammaire soit proper
10. Une grammaire ambiguë produise deux actions de décalage dans la même case dans la table SLR

Exo 4

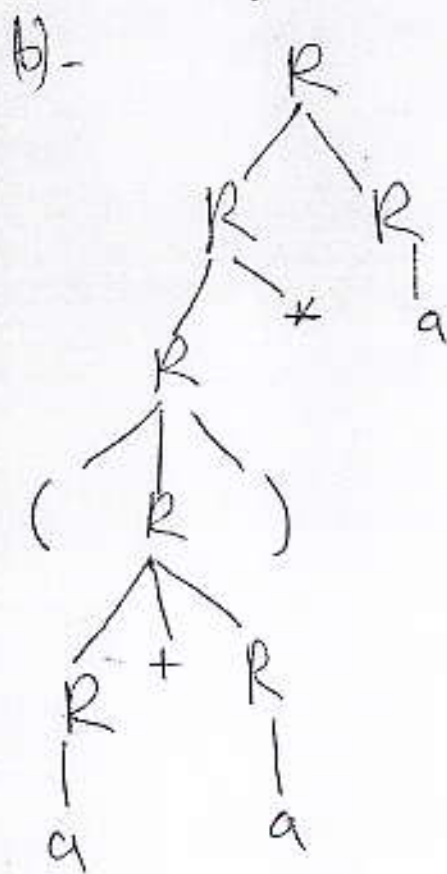
- $R \xrightarrow{(1)} (R)$
- $R \xrightarrow{(2)} R + R$
- $R \xrightarrow{(3)} RR$
- $R \xrightarrow{(4)} R * a$
- $R \xrightarrow{(5)} a$

a) 1. DPG:

$$R \xrightarrow{(3)} RR \xrightarrow{(4)} R * R \xrightarrow{(1)} (R + R) * R \xrightarrow{(1)} (a + R) * R \xrightarrow{(1)} (a + a) * R \xrightarrow{(1)} (a + a) * a$$

2. DPD

$$R \xrightarrow{(3)} RR \xrightarrow{(5)} Ra \xrightarrow{(4)} R * a \xrightarrow{(1)} (R) * a \xrightarrow{(2)} (R + R) * a \xrightarrow{(5)} (R * a) * a \xrightarrow{(5)} (a + a) * a$$



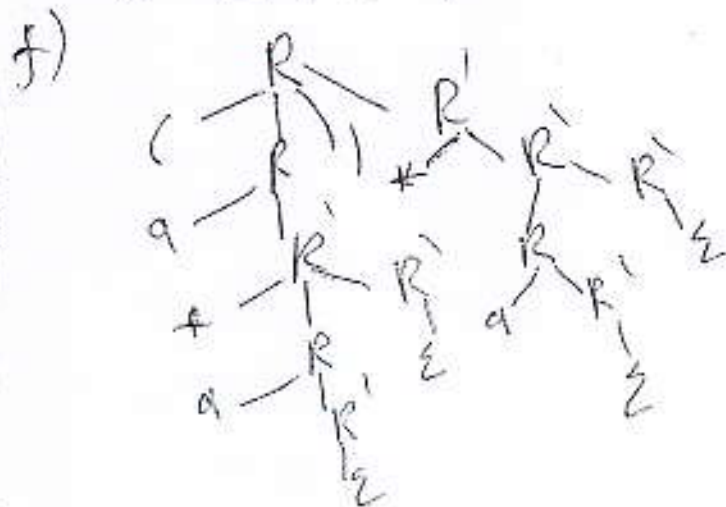
c. Est un langage g n re toutes les op rations de l'addition et multiplication imbriqu es

d) Non, et la ch ne (a+a)*a aussi non ambigu .

e)

$$R \rightarrow (R)R' \mid aR'$$

$$R' \rightarrow +RR' \mid RR' \mid *R' \mid \epsilon$$



Exo 2

$First(S) = \{id, "\}$ $First(T) = \{id, "\}$
 $First(V) = \{\epsilon, +\}$
 $Follow(S) = \{\#, +, "\}$
 $Follow(T) = \{ "\}$, $Follow(V) = \{ "\}$

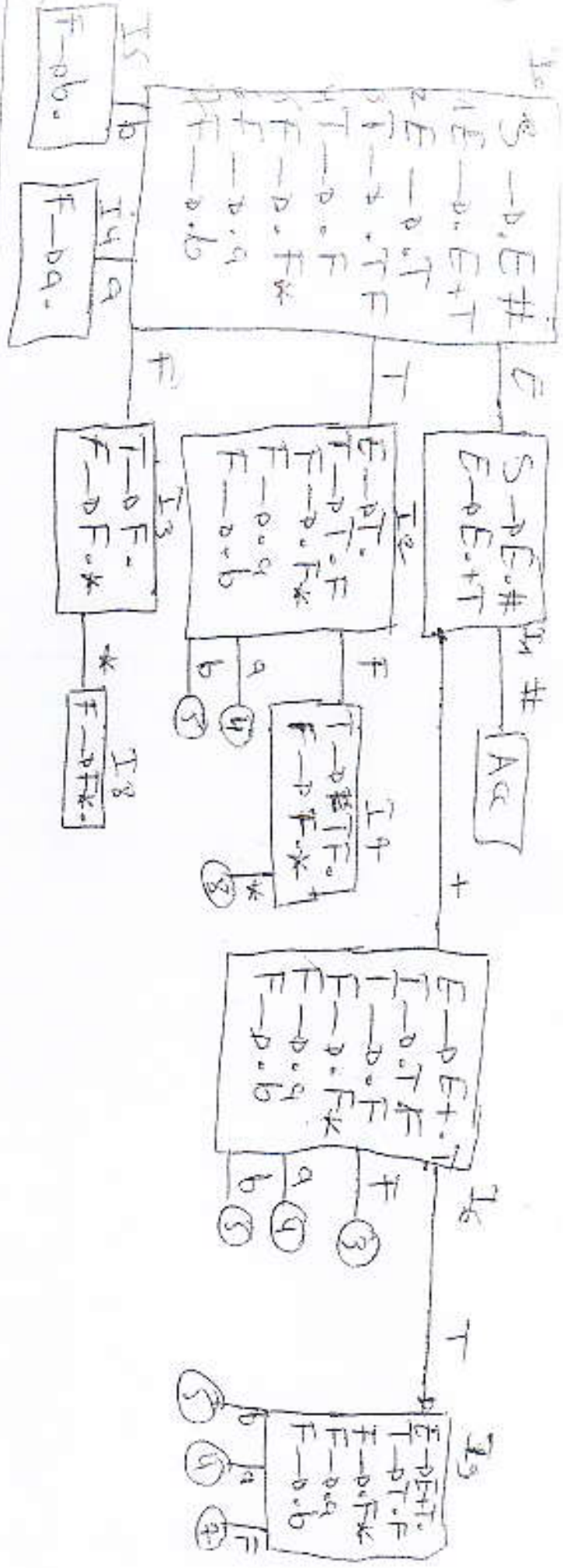
	id	"	+	#
S	S → id	S → "		
T	T → SV	T → SV		
V		V → ε	V → +SV	

Pile	Mot	Règle
#S	"id+id"	S → "T"
"T"	*id+id"	T → SV
#VS	id+id"	S → id
#Vid	id+id"	V → +SV
#VS*	id"	S → id
#Vid*	id"	V → ε
#*	*	

Exo 3

a) $First(E) = \{a, b\} = First(T)$
 $= First(F)$
 $Follow(E) = \{\#, +\}$
 $Follow(T) = \{\#, +, a, b\}$

Follow(F) = {#, +, a, b, *}



	a	b	*	+	#	E	T	F
I ₀	d4	d5				g01	g02	g03
I ₁				d6	Acc			
I ₂	d4	d5		r2	r2			g07
I ₃	r4	r4	d8	r4	r4			
I ₄	r6	r6	r6	r6	r6			
I ₅	r7	r7	r7	r7	r7			
I ₆	d4	d5					g09	g03
I ₇	r3	r3	d8	r3	r3			
I ₈	r5	r5	r5	r5	r5			
I ₉	d4	d5		r1	r1			g07

c) Voir TD

Exo 4

1 - v

2 - f

3 - f

4 - f

5 - v

6 - v

7 - f

8 - f

9 - v

10 - f



Exercice 1 « 12 points »

- $T = 0,1 \log_2 \frac{2D}{L}$ « 1 pt » ça sera $T = 0,8 \text{ s}$; « 1 pt »
- Reformuler l'information, -Ajouter du sens (raconter une histoire), - Imagination visuelle (visual thinking), - Organiser (chunking : Créer un mnème), - Faire des liens avec des connaissances existantes (catégories). « 3 pts »
- Le but - les règles ergonomique pour avoir une compatibilité entre la machine et la psychologie de l'opérateur Humain (Homme).
- Elle vise la compréhension fondamentale des interactions entre les humains et les autres composantes d'un système, et l'application de méthodes, de théories et de données pour améliorer le bien-être des personnes et la performance globale des systèmes. « 2 pts »
- raccourcis claviers s'effectue par Clavier « 0.5 pt »; Touches d'accès s'effectue par souris ou clavier ; « 0.5 pt »
- rapidité d'accès ; facilité l'exécution ; réduction de temps d'exécution ; « 2 pts »
- les différents modèles en IHM : Modèle GOMS, Modèle Keystroke , Modèle Nielsen « 2 pts »

Exercice 2

a. « 3 points »

Barre d'outils inexistante.

Le titre de la fenêtre doit être changé.

Des raccourcis clavier doivent être ajoutés pour les commandes importantes (copier, coller, couper...)

Dans le menu < Format >, Pour Choisir Majuscule ou Minuscule on doit utiliser des < Radio Button >.

La commande < Police " > doit être déplacé vers le menu << Format >. « 1 pt »

Fichier	
Enregistrer	Ctrl+S
Enregistrer sous	

Imprimer	Ctrl+P
Imprimer avec options	

Quitter	

Edition	
Annulation	Ctrl+Z

Couper	Ctrl+X
Coller	Ctrl+V

Supprimer	

Format	
<input checked="" type="checkbox"/>	Gras
<input type="checkbox"/>	Italique
<input checked="" type="checkbox"/>	Souligné

<input checked="" type="radio"/>	Majuscule
<input type="radio"/>	Minuscule

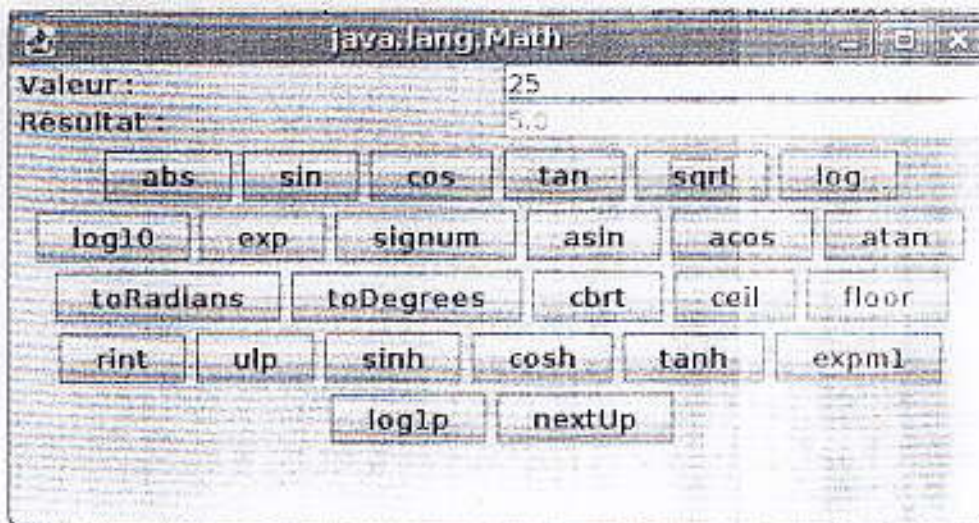
Police	

« 2 pts »

b. « 3points »

- Prototype « 1 pt »
- Un prototype permet d'évaluer le fonctionnement du logiciel, il donne une idée sur l'importance du développement du logiciel et la spécification précise et définitive. Il sert de contrôle de qualité dans le but de détecter les erreurs. Il n'y a pas nécessairement une évolution continue de prototype vers le produit final par raffinement / extension. « 2 pts »

c. « 2points »





Contrôle Semestriel

La clarté et la propreté de la copie rendue sera notée sur 1pt.

Exercice 1

04 pts

- 1- Qu'est ce qu'une section critique ? Quelles conditions faut il vérifier afin d'assurer une bonne coopération entre les processus concernés par cette section critique?
- 2-Est-ce qu'il peut y avoir plusieurs sections critiques dans le code d'un processus ? Si oui ça dépend de quoi ?

Exercice 2

06.50 pts

- 1) Les trois threads A, B et C suivantes sont exécutées de manière concurrente ; elles utilisent pour leur synchronisation deux sémaphores S1 et S2.

La valeur initiale de S1 est 1, celle de S2 est 0 et celle de x est 0.

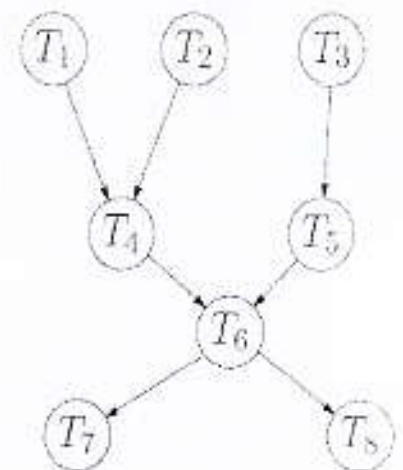
- a. Quelles sont les différentes valeurs possibles de la variable x à la fin de l'exécution complète des trois threads ?

Thread A { P(s2); x = x * 2; V(s1); }	Thread B { P(s1); x = x * x; V(s1); }	Thread C { P(s1); x = x + 3; V(s2); }
--	--	--

- b. Qu'est-ce que cela changerait si la valeur initiale de S1 était 2 au lieu de 1 ?

- 2) Soit le graphe de précedence suivant :

Ecrire le code qui permet de faire une synchronisation entre ces tâches en utilisant des sémaphores (nombre minimum).



Exercice 3

04 pts

On reprend le problème du point de rendez-vous vu en TD. Proposez une solution à ce problème en utilisant les moniteurs.



On considère 4 processus P1, P2, P3, P4 et 3 types de ressources R1, R2, R3. Les tableaux ci-dessous expriment les besoins en ressources des processus pour leur exécution complète ainsi que les disponibilités totales de ressources des trois types :

	R1	R2	R3
besoins			
P1	3	2	2
P2	6	1	3
P3	3	1	4
P4	4	2	2

disponibilités	R1	R2	R3
	9	3	6

A un instant donné, le système est dans l'un des états suivants. Indiquez si ces états sont sains ou non sains et dans l'affirmative, indiquer la suite d'états permettant d'exécuter complètement les processus.

état 1				état 2				état 3			
	R1	R2	R3		R1	R2	R3		R1	R2	R3
P1	1	0	0	P1	1	0	0	P1	2	0	1
P2	6	1	2	P2	5	1	1	P2	5	1	1
P3	2	1	1	P3	2	1	1	P3	2	1	1
P4	0	0	2	P4	0	0	2	P4	0	0	2

Bonne chance

Corrigé-Type

Exercice 1

04 pts

- 1) Une section critique (SC) est un ensemble de suites d'instructions qui peuvent produire des résultats imprévisibles lorsqu'elles sont exécutées simultanément par des processus différents. (2.5 pts)
Conditions : Exclusion Mutuelle, Progression, Attente bornée, Aucune hypothèse...
- 2) Oui, il est possible d'avoir plusieurs SC dans le code, cela dépend du nombre et de l'utilisation des ressources partagées. (1.5 pts)

Exercice 2

06.50 pts

- 1)
a- Le fait que S1 soit initialisée à 1 permet deux successions d'exécutions différentes pour les différents threads :
- Thread B, puis Thread C et enfin Thread A, ce qui donne $x = 6$.
- Thread C, puis Thread A et enfin Thread B, ce qui donne $x = 36$. (02 pts)
b- Si on initialise S1 à 2, alors les threads B & C peuvent s'exécuter simultanément et la valeur de x deviendra imprévisible et sûrement incohérente. (01 pts)
- 2) 5 Sémaphores sont nécessaires. (03.50 pts)
- ```
Var s1 ;s2 ;s3 ;s4 ;s5 ;s6 ;s7 ;s8 : semaphore ;
T1 : { // Travail ; V(s4); }
T2 : { // Travail ;V(s4); }
T3 : { // Travail ; V(s5); }
T4 : { P(s4);P(s4); // Travail; V(s6); }
T5 : { P(s5); // Travail ; V(s6); }
T6 : { P(s6);P(s6); // Travail ; V(s7); V(s8); }
T7 : { P(s7); // Travail }
T8 : { P(s8); // Travail }
{T1/T2//T3//T4//T5//T6//T7//T8}
```

## Exercice 3

04 pts

Structure du moniteur :

```
Type Rendez_Vous = Monitor
Const N = 10
Var
I : integer ;
X : Condition
Procedure Entry Arrivee
Begin
I := I + 1;
If I = N Then X.Signal
End
```



```

Procedure Entry Franchir
Begin
X.Wait;
End
Begin /* Initialisation */
I := 0
End.

```

Structure des processus : RV étant une instance du type de moniteur Rendez\_Vous.

|              |                  |
|--------------|------------------|
| Processus Pi | Processus Maitre |
| Début        | Début            |
| ...          | ...              |
| RV_Arrivee   | RV_Franchir      |
| ...          | ...              |
| Fin          | Fin              |

#### Exercice 4

04.50 pts

- L'état 1 est un état sain. On peut, en effet opérer de la manière suivante :  
 On donne 1 unité R3 à P2 ce qui lui permet de terminer son exécution. On récupère alors les ressources de P2.  
 On donne 2 unités R1, 2 unités R2, 2 unités R3 à P1 ce qui lui permet de terminer son exécution. On récupère alors les ressources de P1.  
 On donne 1 unité R1 et 3 unités R3 à P3, ce qui lui permet de terminer son exécution. On récupère alors ses ressources.  
 On donne 4 unités R1 et 2 unités R2 à P4 ce qui termine tous les traitements.
- L'état 2 est également un état sain : on peut donner à P2 les ressources qui lui manquent et ensuite les récupérer, ce qui permettra, comme dans le cas de l'état 1 d'aller au terme des exécutions.
- L'état 3 est un état non sain. En effet, on ne peut donner à un processus les ressources qui lui permettraient de se terminer. On a donc un interblocage.

## امتحان السداسي الأول في مقياس: Programmation linéaire

### Exercice 01: (11 points)

Soit le problème linéaire suivant :

$$\begin{aligned} \text{Max } Z &= 3x_1 - 5x_2 \\ 4x_1 + 5x_2 &\geq 3 \\ 6x_1 - 6x_2 &= 7 \\ x_1 + 8x_2 &\leq 20 \\ x_1 \geq 0, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

- 1) Résoudre ce programme linéaire par la méthode de simplexe à deux phases.
- 2) Justifiez votre réponse par une représentation graphique du problème.

### Exercice 02: (09 points)

Un paysan possède trois fermes de pomme de terre (Hassi Khalifa, Taghzout et Rabah) dont la production est de 450, 350, 350 tonnes respectivement. Il veut vendre son produit dans trois marchés (Guemar, El Oued et Debila) dont les demandes sont 280, 500 et 370 tonnes respectivement. Les coûts de transport entre les différentes fermes et les marchés sont représentés dans le tableau suivant :

|               | Guemar | El Oued | Debila |
|---------------|--------|---------|--------|
| Hassi Khalifa | 40     | 40      | 10     |
| Taghzout      | 30     | 20      | 30     |
| Rabah         | 50     | 20      | 40     |

Le paysan décide de suivre la formulation de vente suivante:

- a) La production de Hassi Khalifa est partagée comme suit : 280 tonnes vers le marché Guemar et le reste vers le marché de Debila.
- b) Toute la production de Taghzout est vendu au marché d'El Oued.
- c) La production de Rabah est partagée comme suit : 150 tonnes vers le marché d'El Oued et le reste vers le marché de Debila.

Question:

- 1) Est-ce que le problème admet un plan de transport optimal ?
- 2) Est-ce que le paysan fait la bonne formulation? sinon utilisé la formulation du paysan comme base, pour obtenir le plan de transport optimale.



البرمجة الخطية  
Programmation linéaire

KO12

1) Résolution du PL par simplexe à deux phases

Max  $3x_1 - x_2$

$4x_1 + x_2 \geq 3$

$6x_1 - 6x_2 = 7$

$x_1 + 8x_2 \leq 20$

$x_1, x_2 \geq 0$

forme  
 $\implies$   
 standard

Max  $3x_1 - x_2$

$4x_1 + x_2 - e_1 = 3$

$6x_1 - 6x_2 = 7$

$x_1 + 8x_2 + e_2 = 20$

$x_1, x_2, e_1, e_2 \geq 0$

On cherche une solution dual réalisable

Max  $W = -a_1 - a_2$

$4x_1 + x_2 - e_1 + a_1 = 3$

$6x_1 + 8x_2 + e_2 = 7$

$x_1 + 8x_2 + e_2 = 20$

$x_1, x_2, e_1, e_2, a_1, a_2 \geq 0$

$-a_1 = 4x_1 + x_2 - e_1 - 3$

$-a_2 = 6x_1 - 6x_2 - 7$

$\implies W = -a_1 - a_2 = 10x_1 - x_2 - e_1 - 10$

$W - 10x_1 + x_2 + e_1 = -10$

|       | $x_1$ | $x_2$ | $e_1$ | $e_2$ | $a_1$ | $a_2$ | $b$ |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-----|
| $a_1$ | 4     | 1     | -1    | 0     | 1     | 0     | 3   |
| $a_2$ | 6     | -6    | 0     | 0     | 0     | 1     | 7   |
| $e_2$ | 1     | 8     | 0     | 1     | 0     | 0     | 20  |
| $D_j$ | 10    | -1    | 1     | 0     | 0     | 0     | -10 |

|       | $x_1$         | $x_2$          | $e_1$          | $e_2$ | $a_1$          | $a_2$ | $b$            |
|-------|---------------|----------------|----------------|-------|----------------|-------|----------------|
| $x_1$ | $\frac{1}{4}$ | $-\frac{1}{4}$ | 0              | 0     | $\frac{1}{4}$  | 0     | $\frac{3}{4}$  |
| $a_2$ | 0             | $\frac{23}{4}$ | $\frac{3}{4}$  | 0     | $-\frac{3}{2}$ | 1     | $\frac{5}{4}$  |
| $e_2$ | 0             | $\frac{27}{4}$ | $\frac{1}{4}$  | 1     | $-\frac{1}{4}$ | 0     | $\frac{17}{4}$ |
| $D_j$ | 0             | $\frac{27}{2}$ | $-\frac{3}{2}$ | 0     | $\frac{1}{2}$  | 0     | $-\frac{5}{2}$ |

|       | $x_1$ | $x_2$ | $e_1$ | $e_2$ | $a_1$          | $a_2$          | $b$            |
|-------|-------|-------|-------|-------|----------------|----------------|----------------|
| $x_1$ | 1     | 1     | 0     | 0     | 0              | $\frac{1}{6}$  | $\frac{7}{6}$  |
| $e_1$ | 0     | 9     | 1     | 0     | $-\frac{1}{3}$ | $\frac{5}{3}$  | $\frac{5}{3}$  |
| $e_2$ | 0     | 9     | 0     | 1     | $-\frac{1}{6}$ | $\frac{11}{6}$ | $\frac{17}{6}$ |
| $D_j$ | 0     | 0     | 0     | 0     | 1              | 1              | 0              |

tous  $D_j \geq 0$  et  $W = 0$  on a une solution de base réalisable pour  $Z$   
 VB:  $x_1, e_1, e_2$   
 VHB:  $x_2$   
 $Z = 3x_1 - x_2$  ;  $x_1 = x_2 = \frac{7}{6} \implies x_1 = x_2 + \frac{7}{6}$   
 $Z = 3(x_2 + \frac{7}{6}) - x_2 = 3x_2 + \frac{7}{2} - x_2$   
 $\implies Z + 2x_2 = \frac{7}{2}$

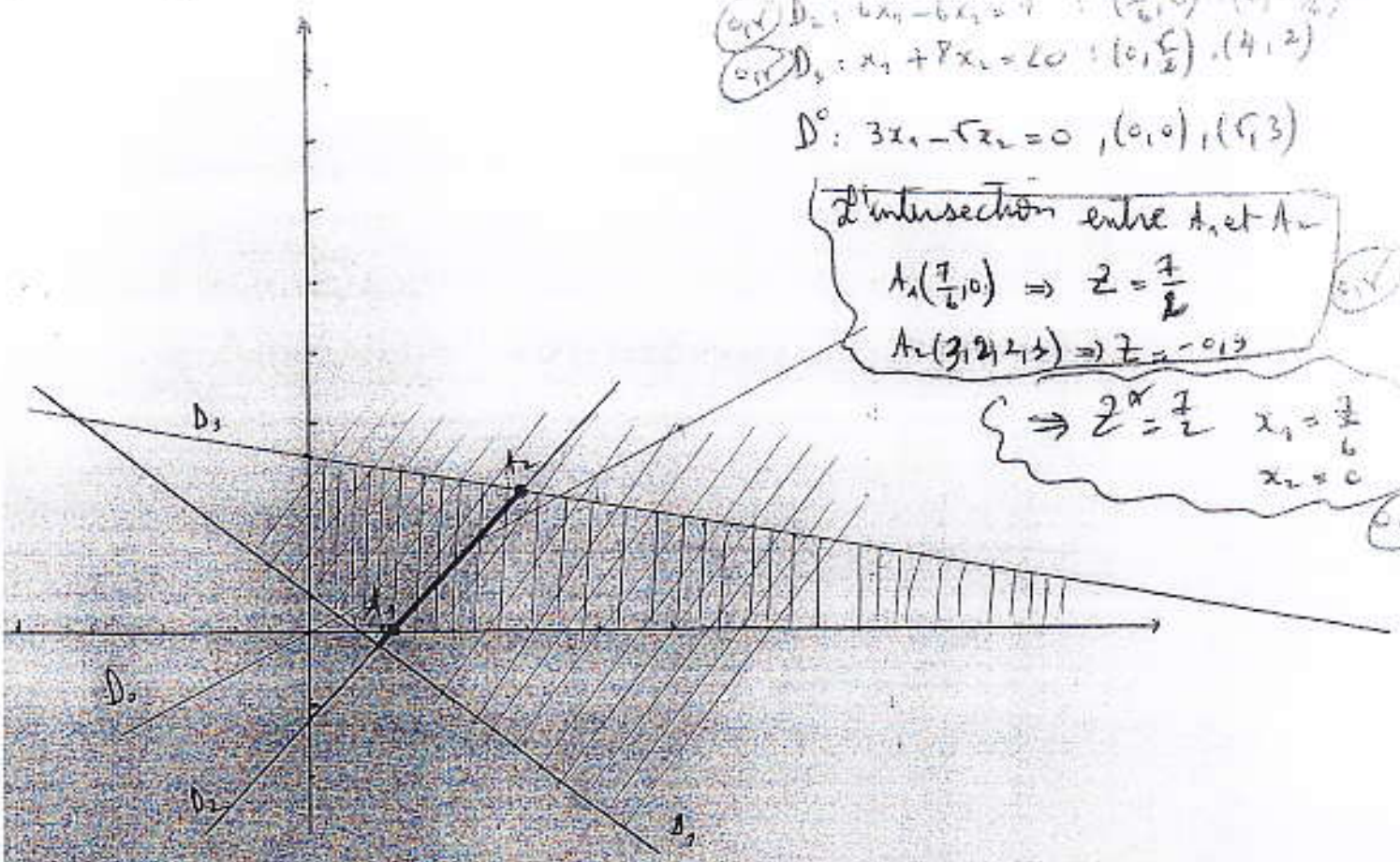
|       | $x_1$ | $x_2$ | $e_1$ | $e_2$ | $b$            |
|-------|-------|-------|-------|-------|----------------|
| $x_1$ | 1     | -1    | 0     | 0     | $\frac{7}{6}$  |
| $e_1$ | 0     | -9    | 1     | 0     | $\frac{5}{3}$  |
| $e_2$ | 0     | 9     | 0     | 1     | $\frac{11}{6}$ |
| $D_j$ | 0     | 2     | 0     | 0     | $\frac{7}{2}$  |

tous  $D_j \geq 0$   
 donc  $Z^* = \frac{7}{2}$   
 $x_1 = \frac{7}{6}$   
 $x_2 = 0$



2). Justification graphique que :

$D_1: 4x_1 + 7x_2 = 3 \quad (2, -1), (1/4, 0)$   
 $D_2: 6x_1 - 6x_2 = 7 \quad (7/6, 0), (0, -7/6)$   
 $D_3: x_1 + 7x_2 = 20 \quad (0, 20/7), (4, 2)$   
 $D^0: 3x_1 - 5x_2 = 0 \quad (0, 0), (5, 3)$



L'intersection entre  $A_1$  et  $A_2$   
 $A_1(7/6, 0) \Rightarrow z = 7/6$   
 $A_2(3, 2) \Rightarrow z = -0.3$

$\Rightarrow z^* = 7/6 \quad x_1 = 3/6$   
 $x_2 = 0$

**Exo 2:**

- 1) Que le problème admet un plan de transport optimal car la condition de balance est vérifiée  $\sum a_i = \sum b_j = 1150$  (2)
- 2) Pour vérifier si le paysan fait la bonne formulation il faut vérifier que :
  - a) La formulation est une base : (1)  
 Si à toute la production des fermes sont acheminés et toute les demandes sont satisfaites alors la formulation est une base
  - b) Il faut que cette base soit l'optimale.  
 On utilise l'algorithme des potentiel et on teste si toutes le  $\Delta_{ij}$  sont inférieurs ou égale à zéro



|       | GE  | EO  | DE  | $a_i$ | $\mu_i$ |
|-------|-----|-----|-----|-------|---------|
| HK    | 40  | 40  | 10  | 450   | 0       |
| TA    | 10  | 20  | 30  | 350   | 30      |
| RA    | 50  | 20  | 40  | 350   | 30      |
| $b_j$ | 280 | 500 | 370 | 1150  |         |
| $v_j$ | 40  | -10 | 10  |       |         |

D'après ce tableau, il existe des  $\Delta_{ij}$  qui sont supérieurs à 0 donc on n'a pas atteint l'optimal donc le programme fait pas la bonne formulation. (01)

(2) Pour trouver l'optimal on va suivre l'algorithme des potentiels.

$$Z_1 = 280 \times 40 + 170 \times 10 + 350 \times 20 + 150 \times 20 + 200 \times 40 = 30300$$

$$\theta_1 = \min(280, 200, 350) = 200$$

|       | GE  | EO  | DE  | $a_i$ | $\mu_i$ |
|-------|-----|-----|-----|-------|---------|
| HK    | 40  | 40  | 10  | 450   | 0       |
| TA    | 10  | 20  | 30  | 350   | -30     |
| RA    | 50  | 20  | 40  | 350   | -30     |
| $b_j$ | 280 | 500 | 370 | 1150  |         |
| $v_j$ | 40  | 50  | 10  |       |         |

$$Z_2 = 80 \times 40 + 370 \times 10 + 200 \times 10 + 150 \times 20 + 350 \times 20 = 19300$$

$$\theta_2 = \min(80, 150) = 80$$

|       | GE  | EO  | DE  | $a_i$ | $\mu_i$ |
|-------|-----|-----|-----|-------|---------|
| HK    | 40  | 40  | 10  | 450   | 0       |
| TA    | 10  | 20  | 30  | 350   | -20     |
| RA    | 50  | 20  | 40  | 350   | -20     |
| $b_j$ | 280 | 500 | 370 | 1150  |         |
| $v_j$ | 30  | 40  | 10  |       |         |

$$Z_3 = 80 \times 40 + 370 \times 10 + 280 \times 10 + 70 \times 20 + 350 \times 20 = 18100$$

tous les  $\Delta_{ij} \leq 0$  alors on a atteint l'optimum avec  $Z^* = 18100$

$$\begin{aligned} x_{12} &= 80 \\ x_{13} &= 370 \\ x_{21} &= 280 \\ x_{32} &= 70 \\ x_{32} &= 350 \end{aligned} \quad \begin{aligned} x_{14} &= x_{23} = x_{34} = x_{33} = 0 \end{aligned}$$



20  
20

3<sup>rd</sup> year undergraduate

First and Family Name: .....

+2

Group: .....

Correction of Exam Semester 4

Exercise 01: 3pts

Human Developing

When early humans hunted and gathered food, they were not in control of their environment. They could only interact with their surroundings as lower organisms did. When humans learned to make fire, however, they became capable of altering their environment. To provide themselves with fuel they stripped bark from trees, causing the trees to die. Clearings were burned in forests to increase the growth of grass and to provide a greater grazing area for the wild animals that humans fed upon. This development led to farming and the domestication of animals. Fire also provided the means for cooking plants which had previously been inedible. Only when the process of meeting the basic need for food reached a certain level of sophistication was it possible for humans to follow other pursuits such as the founding of cities.

Reading passage

1. This passage is mainly concerned with ---

Q

- A) the evolution of farming techniques
- B) the role of hunting as a source of food
- C) how the discovery of fire changed the development of mankind
- D) basic food-gathering techniques of early humans
- E) how people supplied themselves with food prior to the discovery of how to make fire

2. One can infer from the passage that the discovery of how to make fire ---

Q

- A) improved the hunting skills of early humans
- B) caused early humans to interact with their surroundings as lower organisms did
- C) taught early humans how to live with lower organisms
- D) increased dietary options for early humans
- E) made easier for early humans to gather food



3. As we understand from the passage, early humans ----

- A) didn't eat plants before they learned how to control fire
- B) used fire as a tool to alter their surroundings
- C) gained better control of their environment when they learned to live with lower organisms
- D) started to maintain their food supply by hunting and gathering food when they started cooking with fire
- E) were the prey of many predators

### Exercise 02: 5pts

Choose the appropriate options to complete the sentences:

|                |         |           |         |         |
|----------------|---------|-----------|---------|---------|
| Couch potatoes | wrestle | Rush hour | subject | believe |
|----------------|---------|-----------|---------|---------|

1. My favorite ---- at school are Math and English.  
Subjects
2. I don't ---- that kind of behavior in my classes. Please do not do it again.  
believe
3. My parents are ----. They spend most of their time in front of TV. They never do exercise or other activities.  
Couch potatoes
4. You are two close friends. Please do not ---- about such small things.  
wrestle
5. Do you hate driving in this evening ----? Of course I do.  
Rush hour

Exercise 03 (25) (s): Complete the definitions of the nouns.

1. A ruler is something b a: which looks like a piaco.
2. A referee is a person e b: which helps us measure lengths or draw straight lines.
3. An orphan is a child d c: which is rich in vitamin C.
4. A cabbage is a vegetable c d: who has lost his parents by birth.
5. An organ is a musical instrument a e: who controls a sports match or contest.

exercice 4. 5, 25

Match the definition with the word in the box

|           |             |        |      |         |
|-----------|-------------|--------|------|---------|
| adventure | appointment | hiking | poem | archery |
|-----------|-------------|--------|------|---------|

1. Making a long journey on foot

Hiking

2. A kind of literary work written in short lines

1) Poem

3. A prior arrangement to meet

1) Appointment

4. A dangerous but exciting activity

1) Adventure

5. A kind of sport practiced with a bow and arrows

1) Archery

Exercise 5 (25pts) Give the correct definition in the box from the table

|         |         |          |           |           |
|---------|---------|----------|-----------|-----------|
| dynamic | elegant | obedient | obstinate | tolerance |
|---------|---------|----------|-----------|-----------|

1. I don't expect him to change his mind because I know he is very ---.

0/1) Obstinate

2. If you want to shop for the latest fashions or expensive souvenirs in New York City, go to Fifth Avenue. It is full of --- shops.

0/1) Elegant

3. Our teacher is a(an) --- person, so she easily captivates the interest and attention of the students while she is teaching.

0/1) Dynamic

4. My father gets angry with us whenever we make a mistake. He has no --- for mistakes.

0/1) Tolerance

5. Teachers like --- students who never break their rules.

0/1) Obedient

Examen de Génie Logiciel - corrigé\_type

Question de cours : (7 points)

1) Citez deux objectifs du GL ? (1 point)

- Fiabilité du logiciel
- Contrôler le temps
- Contrôler le coût
- ...

2) Citez deux avantages de l'approche des incréments.

- Bonne gestion de l'équipe (gain du temps) (0,5 point)
- Livraison parallèle (0,5 point)

3) C'est quoi l'objectif de l'activité de test ? Quelle est la limite de l'activité de test ? Comment on peut surmonter ce problème ? Citer une approche en GL dont l'objectif principal est de vaincre la limite de test. (2 point)

Découvrir les erreurs  
La preuve de correction

On peut rater des erreurs  
Transformation formelle

4) Pourquoi on utilise les classes abstraites dans la programmation OO ?

Une classe abstraite sert de base à d'autres classes dérivées (héritées). Elle permet de définir des méthodes dont l'implémentation se fait dans les classes filles, alors elle sert essentiellement à créer un nouveau type d'objets. (1 point)

5) Compléter la table : (2 points)

| Approches de développement          | Type de Système                 |
|-------------------------------------|---------------------------------|
| Approche de transformation formelle | Système critique                |
| Approche de prototypage             | Système de simulation graphique |
| Approche de réutilisabilité         | Système d'informations          |
| Approche de la cascade              | Système d'information           |

Exercice 1: (6 points)

```
public class Employe{
 private String Nom;
 private String Prenom;
 private Date DateNaissance;
 private Date DateEmbauche;
 private float Quotite;
 private Fonction fonction_ ;
 private Service service_ ;
 private List<Salaire> salaire_ ;
 private List<Congé> congé_ ;
```

```
Employe(String Nom, String prenom, Date datNais, Date datEm, float quotite){
```



```

 this.Nom = nom ;
 this.Prenom = prenom ;
 this.DateNaissance = datNais ;
 this.DateEmbauche = datEm ;
 this.Quotite = quotite ;
 fonction_ = new Fonction() ;
 service_ = new Service() ;
 salaire_ = new ArrayList<Salaire>();
 conge_ = new ArrayList<Conge>();
 }
 public int Age() {}
 public int CongésRestant() {}
 public int CongésTotaux(){}
 public int CongésPris(){}
 public void PrendreCongés(Date Début, Date Fin) {}
 public void ChangerSalaire(float B, float P, float S) {}
}

public class Fonction {
 private String Nom;
 private Int RTT;
 Fonction() {}
}

public class Service {
 private String Nom;
 private Int RTT;

 Service() {};
}

public class Conge {
 private Date DateDebut;
 private Date DateFin;

 public Conge() { }
 public Int NbJours() {}
}

public class Salaire {
 private float ChargesPatronales;
 private float ChargesSalaire;
 private float Brut;
 private Date DateDebut;
 private Date DateFin;

 public Salaire() { }
 public float SalaireCharge() { }
 public float SalaireNet() { }
 public Boolean SalaireEnCours() { }
}

```

**Exercice 2: (Activité de test) (7 points)**

1) Soit le fragment du code suivant :

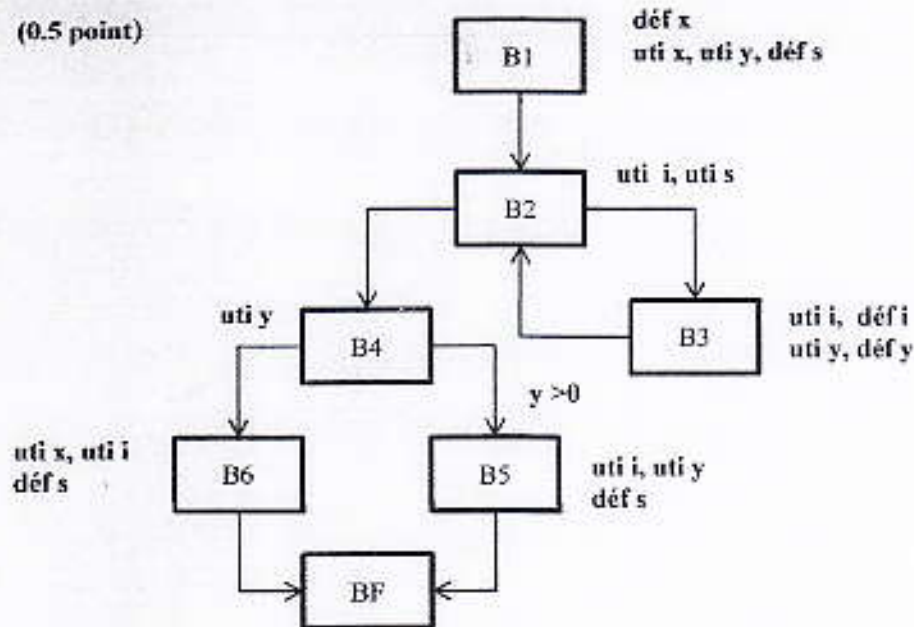
```

Read(x)
s = x * y
while (i < s) do
Begin
 i = i + 1
 y = y - 1
End
if (y > 0) then s = y * i
else s = x + i

```

a) Etablir un test pour détecter les anomalies concernant les variables *y* et *i* de ce code. Après cette analyse, proposer une correction.

(0.5 point)



Les chemins possibles d'exécutions du programme (4 chemins possibles) (0.5 point)

- C1: B1, B2, B4, B6, BF
- C2: B1, B2, B4, B5, BF
- C3: B1, B2, B3, B2, B4, B6, BF
- C4: B1, B2, B3, B2, B4, B5, BF

variable *y*: (0.5 point)

- C1: uti y, uti y (anomalie utilisation sans definition)
- C2: uti y, uti y, uti y (anomalie utilisation sans definition)
- C3: uti y, uti y, uti y (anomalie utilisation sans definition)
- C4: uti y, uti y, uti y, uti y (anomalie utilisation sans definition)

variable *i*: (0.5 point)

- C1: uti i, uti i (anomalie utilisation sans definition)



- C2: uti i, uti i (anomalie utilisation sans definition)
- C3: uti i, uti i, def i, uti i (anomalie utilisation sans definition)
- C4 : uti i, uti i, def i, uti i (anomalie utilisation sans definition)

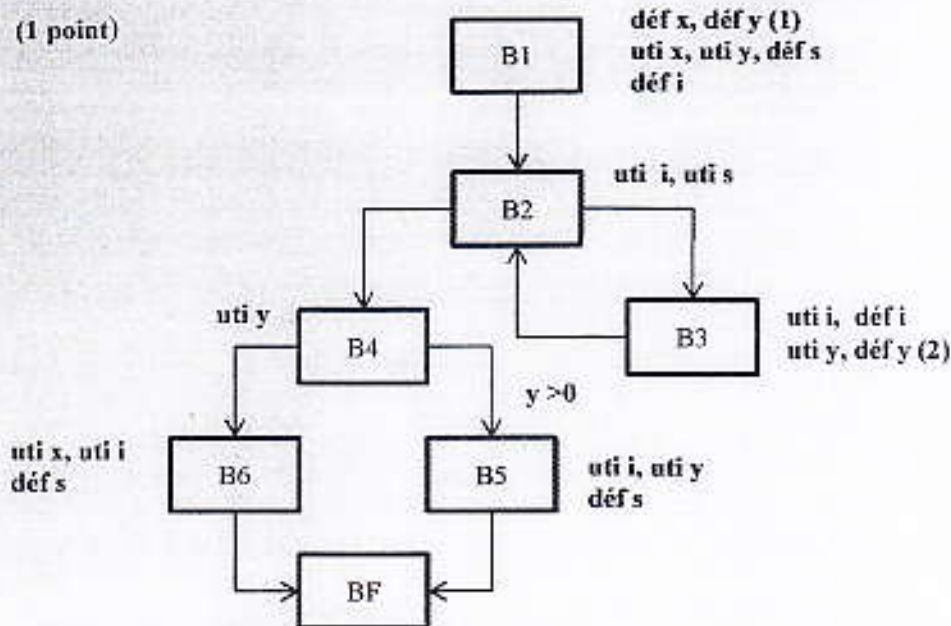
Une correction dans laquelle les variables y et i seront définis (0.5 point)

```

Read(x)
Read(y)
s = x + y
i = 0
while (i < s) do
Begin
 i = i + 1
 y = y - 1
End
if (y > 0) then s = y + i
else s = x + i

```

(1 point)



- b) Etablir un test dynamique avec deux couvertures (couverture de toutes les instructions, couverture de toutes les utilisations du variable y).

Couverture de toutes les instructions (autres couvertures sont possibles) (0.5 point)

Couverture = { B1, B2, B3, B2, B4, B6, BF  
 B1, B2, B4, B5, BF }

Couverture de toutes les utilisations du variable y : (2 points)

Déf x (1)

- C1 : B1, B2 ...
- C2 : B1, B2, B3, B2 ...
- C3 : B1, B2, B4, B5 ...
- C4 : B1, B2, B4, B6, BF
- C5 : B1, B2, ... B5, BF



{B1, B2, B3, B2, B4, B5, BF - B1, B2, B4, B6, BF}

Déf x (2)

C1 : B1, B2, B3, B2, B4, B5 ... }  
C2 : B1, B2, B3, B2, B4, B6 ... }  
C1 : B1, B2, B3, B2, B4, B5, BF } → {B1, B2, B3, B2, B4, B5, BF - B1, B2, B3, B2, B4, B6, BF}

c) Créer deux mutants de ce fragment. (1 point)

**Mutant 1 :**

```
Read(x)
Read(y)
s = x * y
i = 0
while (i >= s) do
Begin
 i = i + 1
 y = y - 1
End
if (y > 0) then s = y * i
else s = x + i
```

**Mutant 2 :**

```
Read(x)
Read(y)
s = x * y
i = 0
while (i < s) do
Begin
 i = i + 1
 y = y - 1
End
if (y <= 0) then s = y * i
else s = x + i
```