Partiel 1

Durée : trois heures

Documents et calculatrices non autorisés

Nom:	Prénom :	Groupe:
Consignes :		
aucune autre feuille, que ce aucune réponse au crayon de pa	lles agrafées fournies pour répondre, ne se pier ne sera corrigée.	ra corrigée.
Exercice 1 (3 points)		
1. Déterminer, en utilisant obli	gatoirement la règle de d'Alembert, la nature de	la série $\sum \frac{n!}{n^n}$
2. Déterminer, en utilisant oblig	gatoirement la règle de Cauchy, la nature de la sé	$\operatorname{rie} \sum \frac{n^{\sqrt{n}}}{\left(2n\right)^{n^2}}$

Exercice 2 (5 points)

Soient
$$A = \begin{pmatrix} 4 & 1 & -1 \\ 2 & 5 & -2 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$
 et $B = \begin{pmatrix} 3 & -1 & 1 \\ 7 & -5 & 1 \\ 6 & -6 & 2 \end{pmatrix}$.

A et B sont-elles diagonalisables dans $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$? Justifiez votre réponse en déterminant les sev propres utiles à votre raisonnement. Dans les cas favorables, exhiber une base de vecteurs propres i.e. déterminer D et P.

[suite du cadre page suivante]

ļ		

Exercice 3 (3 points)

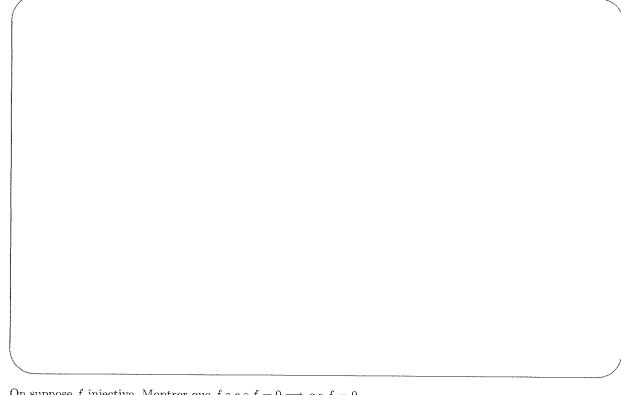
Soient $a \in \mathbb{R}$ et $A = \begin{pmatrix} a & 1 & 1 \\ 1 & a & 1 \\ 1 & 1 & a \end{pmatrix}$. Discuter de la diagonalisabilité de A dans $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ suivant les valeurs de a.

N.B.: la diagonalisation dans les cas favorables n'est pas demandée.

Exercice 4 (3 points)

Soient E un \mathbb{R} -ev et $(f,g) \in \mathcal{L}(E) \times \mathcal{L}(E)$.

1. Montrer que $g \circ f = 0 \Longleftrightarrow \operatorname{Im}(f) \subset \operatorname{Ker}(g)$



2. On suppose f injective. Montrer que $f\circ g\circ f=0\Longrightarrow g\circ f=0$

Exercice 5 (3 points)

Soient
$$u=\left(\begin{array}{c}1\\1\end{array}\right),\,v=\left(\begin{array}{c}1\\-1\end{array}\right),\,\mathscr{B}=(u,v),\,A=\left(\begin{array}{cc}2&5\\1&-4\end{array}\right)$$
 et $T:\left\{\begin{array}{cc}\mathbb{R}^2&\longrightarrow\mathbb{R}^2\\x&\longmapsto Ax\end{array}\right.$

 ${\rm N.B.}$: le vecteur x de \mathbb{R}^2 dans l'application T est bien entendu vu comme vecteur colonne.

1. Déterminer la matrice de T relativement à la base canonique de \mathbb{R}^2 .

ativement à \mathscr{B} .		
	ativement à \mathcal{B} .	ativement à \mathscr{B} .

Exercice 6 (4 points)

Soient
$$(a,b,c) \in \mathbb{R}^3$$
 et $A = \left(\begin{array}{ccc} 1 & a & b \\ 0 & 1 & c \\ 0 & 0 & 2 \end{array} \right)$

Discuter de la diagonalisabilité de A dans $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ suivant les valeurs de a et b et cDéterminer D et P dans les éventuels cas favorables.

[suite du cadre page suivante]

	•	
		'
		1
		}

Partiel n°1 de Physique SPE - Année 2011/2012

Calculatrice et documents non autorisés

Exercice n°1 Opérateurs (Sur 5 points)

a- Soit un champ de vecteurs $\vec{A}(x,y,z,t) = \vec{A}_0 \, e^{i(\vec{k}.O\vec{M}-\omega t)}$ où le vecteur \vec{k} a pour composantes k_x, k_y, k_z et $O\vec{M} = x\vec{e}_x + y\vec{e}_y + z\vec{e}_z$. Le vecteur \vec{A}_0 (indépendant des variables x, y, z, t) a pour composantes A_{0x}, A_{0y}, A_{0z} .

Démontrer les relations :

$$div(\vec{A}) = i\vec{k} \cdot \vec{A}$$

$$ro\vec{t}$$
 $(\vec{A}) = i\vec{k} \wedge \vec{A}$

b- Soit le champ scalaire $V(x,y,z,t) = V_0 e^{i(\vec{k}.\vec{O}M - \omega t)}$, où le vecteur \vec{k} a pour composantes k_x, k_y, k_z et V_0 est une constante. Montrer que:

$$gra\vec{d}(V) = i\vec{k}V$$

 $\underline{N.B}$: Détailler le calcul pour a et b, en appliquant les définitions des opérateurs, il ne suffit pas de remplacer l'opérateur $\vec{\nabla}$ en notation complexe.

c- Soit T(x, y, z) un champ scalaire de température. Sachant que la température est une fonction différentielle totale exacte, montrer que :

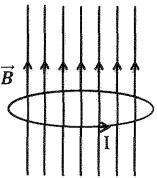
$$ro\vec{t}(gra\vec{d}(T)) = \vec{0}$$

Exercice n^{\circ}2 Potentiel Vecteur \vec{A} (Sur 4 points)

On considère une spire de rayon R parcourue par un courant constant I. Le champ magnétique ainsi créé est porté par l'axe Oz et vérifie :

$$r < R$$
 $B = \frac{\mu_0 I}{2R}$
 $r > R$ $B = 0$

- **a-** Donner la direction du potentiel vecteur \vec{A} . Justifier votre réponse.
- **b-** Donner les expressions de \vec{A} dans les régions r < R et r > R. On suppose que A ne dépend que de la variable r et que : A(0) = 0.



Exercice n°3 Propagation d'Ondes

Les parties A et B sont indépendantes

Partie A (Sur 3 points)

Un violon est immergé dans une piscine à l'occasion d'un mariage. Etant donné que la vitesse de compression des ondes dans l'eau pure est de 1500 m/s,

- a- Quelle est la longueur d'onde d'une note de 500 Hz jouée par l'instrument ?
- b- Spécifier le type d'onde (matérielle, non-matérielle, longitudinale, transversale...)

Partie B (Sur 8 points)

Dans les unités SI, le champ électrique d'une onde électromagnétique plane, progressive et sinusoïdale dans le vide est donné par :

$$\vec{E}(z,t) = 2.10^7 \cos(3\pi.10^6 z - \omega t) \vec{e}_x$$

- a- Déterminer:
 - Le type d'onde
 - L'amplitude du champ électrique
 - La vitesse de propagation
 - L'amplitude du champ magnétique
 - La direction de propagation de l'onde, justifier votre réponse.
 - Le nombre d'onde k
 - La pulsation
 - La longueur d'onde. Préciser le domaine spectral.
 - La fréquence
 - La période
- **b-** Utiliser une des équations de Maxwell en notation complexe pour exprimer les composantes du champ magnétique \vec{B} .
- c- En déduire les composantes du vecteur de Poynting \vec{S} . Calculer son amplitude. $(\varepsilon_0 = 9.10^{-12} S.I)$.
- d- Calculer la densité d'énergie électromagnétique maximale transportée par l'onde.
- **e-** On assimile cette onde à l'onde émise par un laser. On admet que le laser émet une puissance moyenne *P* uniformément répartie dans un faisceau de rayon R. Calculer la puissance moyenne du laser pour R = 1mm.

Formulaire

1- Opérateur Rotationnel en coordonnées cylindriques.

$$\vec{r}ot(\vec{A}) = \begin{pmatrix} \frac{1}{r} \frac{\partial A_z}{\partial \theta} - \frac{\partial A_{\theta}}{\partial z} \\ \frac{\partial A_r}{\partial z} - \frac{\partial A_z}{\partial r} \\ \frac{1}{r} \left(\frac{\partial (rA_{\theta})}{\partial r} - \frac{\partial A_r}{\partial \theta} \right) \end{pmatrix}$$

2- Equations de Maxwell dans un milieu matériel quelconque

$$ro\ \vec{t}\ (\vec{E}\,) = -\frac{\partial \vec{B}}{\partial t}$$

$$ro\ \vec{t}\ (\vec{B}\) = \mu . \vec{J} + \mu \varepsilon \ \frac{\partial \vec{E}}{\partial t}$$

3- Equations aux potentiels dans un milieu matériel quelconque

$$\vec{B} = ro\vec{t}(\vec{A})$$

$$div(\vec{A}) + \mu\varepsilon \frac{\partial V}{\partial t} = 0$$

$$\vec{E} = -gra\vec{d}(V) - \frac{\partial \vec{A}}{\partial t}$$

EPITA / InfoSpe	EPIT/	4/	Inf	oSpé
-----------------	-------	----	-----	------

Janvier 2012

NOM :	2 MC	NO
-------	------	----

<u>PRENOM</u>:

GROUPE:....

Partiel 1 Electronique

Les calculatrices et les documents ne sont pas autorisés. Le barème est donné à titre indicatif. **Réponses exclusivement sur le sujet**

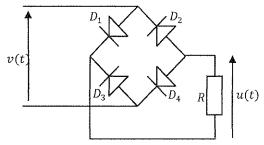
Exercice 1.

Les Diodes (11 points)

A. Pont de Graetz (7 points)

Soit le montage ci-contre :

On a $v(t) = V_M sin(\omega t)$



On utilise dans un premier temps le modèle idéal pour les diodes.

a)	Durant l'alternance positive (0 \leq t \leq T/2), quelles diodes sont conductrices ? Justifiez
	votre réponse.

b) Quelle est alors l'expression de u ?

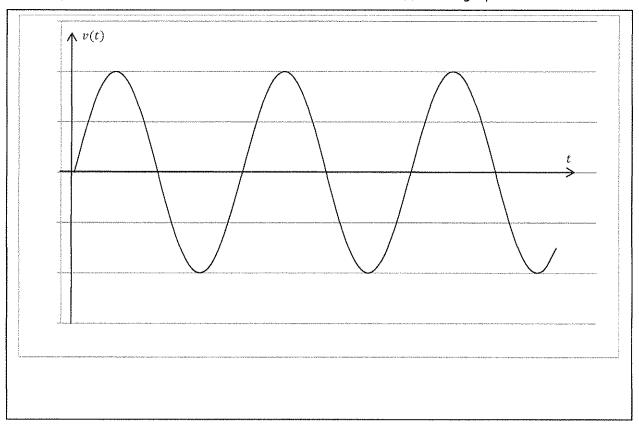
c)	Durant l'alternance négative (T/2 \leq t \leq T), quelles diodes sont conductrices ? Justifiez
	votre réponse.

j		
1		
İ		
ŧ		
f		
1		

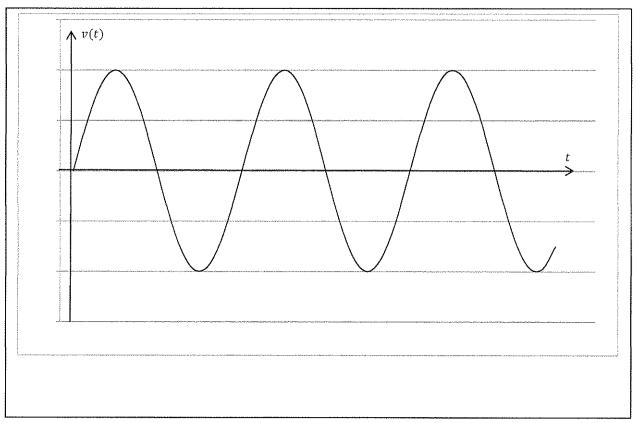
d) Quelle est alors l'expression de u ?

1			
1			
1	1		i
1			
- 1			
١			
1	ł		,
	i		
3			
1			
1	1		
	ł		
- 1			i

e) En utilisant une couleur différente, tracer alors u(t) sur le graphe ci-dessous.

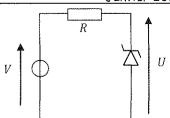


f) On remplace désormais les diodes par leur modèle à seuil. Tracer l'allure de u(t), en justifiant votre réponse. On notera V_0 la tension de seuil de chacune des diodes.



B. <u>Diode Zéner</u> (4 points)

On considère le schéma suivant, $V \in \mathbb{R}$

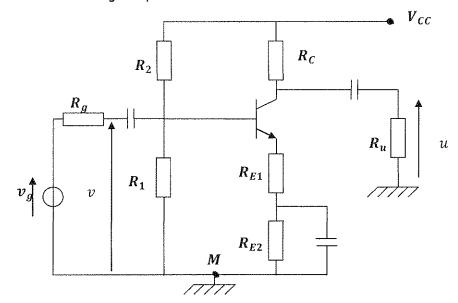


Tracez la caractéristique de transfert c'est-à-dire U=f(V) en substituant la diode par son modèle réel.

a résistance inte	rne de la diode	en inverse.		TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-AS-TAN-A
		•		

Exercice 2. Montage Amplificateur à Emetteur Commun (9 points)

Considérons le montage amplificateur suivant :



- Les condensateurs sont considérés comme des condensateurs de liaison ou de découplage.
- v_q est la tension sinusoïdale délivrée par le générateur de résistance interne $R_q=600\Omega$, d'amplitude maximale $50 \ mV$ et de pulsation ω .
- v est la tension sinusoïdale à l'entrée de l'amplificateur
- u est la tension sinusoïdale de sortie de l'amplificateur.
- $R_1 = 2,2k\Omega, R_2 = 10k\Omega, R_C = 3,6k\Omega, R_{E1} = 180\Omega, R_{E2} = 820k\Omega, R_u = 10k\Omega, V_{CC} = 10V$
- Caractéristiques du transistor : $\beta=200, V_{BE}=0.7V$ quand la jonction Base-Emetteur est polarisée en direct et $V_{CESat} = 0.2V$

Question 1 Polarisation du transistor (6 points)

a. A quoi est équivalent un condensateur en régime continu?											
·							~~~~	 	 		

b. Etablir le schéma é	quivalent en continu (schéma de polarisation)				

c.	Comment doit-être polarisé le transistor pour que le montage précédent soit un bon amplificateur ? Pourquoi ? Comment sont alors polarisées les jonctions Base-Emetteur et Base-Collecteur ?
d.	En admettant que le transistor est polarisé correctement pour que le montage précédent soit un bon amplificateur, déterminer le point de polarisation du montage (c'est-à-dire les courants I_{B0} , I_{C0} et I_{E0} , ainsi que les tensions V_{BE0} , V_{BC0} et V_{CE0}). Donner d'abord les expressions littérales avant d'effectuer les applications numériques.
équiva. compoi	On pourra déterminer à partir du schéma de polarisation précédent, le générateur de Thévenin lent (E _{th} et R _{th}), vu par le transistor entre les points B et M, et établir ensuite un schéma équivalent rtant le générateur de Thévenin et le circuit de charge constitué par le transistor, les résistances _L , R _{E2} et la source de tension de polarisation V _{CC} .

EPITA / InfoSpe	Janvier 2012
Question 2 Etude des petits signaux (3 points)	
a. Etablir le schéma équivalent en Alternatif (Régime petits signaux).	

E	En exprimant v et u en fonction de i_b , déterminer l'expression littérale de l'amplifica en tension A_v . (vous supposerez que $1+\beta\approx\beta$ et vous négligerez la résistance de sol du transistor)	tion rtie
7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7		
Si ve	us manquez de place, vous pouvez utiliser le cadre ci-dessous.	
MANAGEMENT CONTRACTOR OF THE PROPERTY OF THE P		
The state of the s		

Algorithmique Partiel nº 1

Info-Spé - Epita

D.S. 311009.33 BW (4 jan 2012 - 10:00)

Consignes (à lire):

- □ Vous devez répondre sur les feuilles de réponses prévues à cet effet.
 - Aucune autre feuille ne sera ramassée (gardez vos brouillons pour vous).
 - Répondez dans les espaces prévus, les réponses en dehors ne seront pas corrigées : utilisez des brouillons!
 - Ne séparez pas les feuilles à moins de pouvoir les ré-agrafer pour les rendre.
 - Aucune réponse au crayon de papier ne sera corrigée.
- □ La présentation est notée en moins, c'est à dire que vous êtes noté sur 20 et que les points de présentation (2 au maximum) sont retirés de cette note.

\square Les algorithmes :

- Tout algorithme doit être écrit dans le langage Algo (pas de C, Caml ou autre).
- Tout code Algo non indenté ne sera pas corrigé.
- Tout ce dont vous avez besoin (types, routines) est indiqué en annexe (dernière page)!
- $\hfill\Box$ Durée : 2h00



Des graphes

Exercice 1 (Questions en vrac...- (3 points))

- 1. Si dans un graphe G non orienté il existe deux chaînes d'extrémités x et y, x et y appartiennent-ils à un même cycle de G?
- 2. Justifiez graphiquement votre réponse.
- 3. Soient C et C' des composantes fortement connexes distinctes d'un graphe orienté $G = \langle S, A \rangle$, soit $u, v \in C$, soit $u', v' \in C'$, et supposons qu'il y ait un chemin $u \leadsto u'$ dans G. Démontrez qu'alors il ne peut pas y avoir, aussi, de chemin $v' \leadsto v$ dans G.

Exercice 2 (Largeur et poids - 6 pts)

On appelle poids d'un graphe orienté valué la somme des coûts des arcs qui le compose. Écrire le principe et l'algorithme abstrait de la fonction poids_larg qui retourne le réel correspondant au poids d'un graphe orienté G parcouru en largeur. Pour l'algorithme, vous ne ferez que la fonction de parcours qui traite des successeurs d'un sommet donné. Vous n'avez pas à donner la boucle extérieure d'appel qui vérifie que tous les sommets aient tous été visités.

Les opérations du type abstrait du graphe orienté sont données en annexe.

Exercice 3 (De la représentation dynamique à la représentation statique - 5 points)

Écrire un algorithme qui construit la représentation statique d'un graphe quelconque (orienté ou non) non valué à partir de sa représentation dynamique.

Les deux représentations sont données en annexe.

Et des arbres

Exercice 4 (Arbre 2.3.4 \rightarrow Arbre bicolore – 6 points)

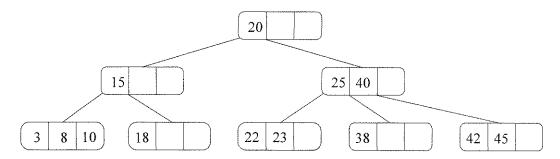


FIGURE 1 - Arbre 2.3.4 à transformer

- 1. Dessiner l'arbre bicolore correspondant à l'arbre 2.3.4 de la figure 1. Les 3-nœuds devront être représentés penchés à gauche.
- 2. On donne la fonction suivante :

Spécifications:

La fonction noeud_bic (t_element cle, booleen rouge, t_arn fg, fd): t_arn retourne l'arbre bicolore dont tous les champs sont donnés en paramètres.

```
algorithme fonction noeud_bic : t_arn
    parametres locaux
         t_element
         booleen
                         rouge
         t_arn
                         fg, fd
     variables
         t_arn
                    В
debut
     allouer (B)
    B\uparrow.cle \leftarrow cle
    B↑.rouge ← rouge
    B\uparrow.fg \leftarrow fg
    B\uparrow.fd \leftarrow fd
    retourne B
fin algorithme fonction noeud_bic
```

Écrire l'algorithme de transformation d'un arbre 2.3.4 en arbre bicolore (utiliser les types donnés en annexe). Vous devez **obligatoirement** utiliser la fonction noeud_bic de la question précédente. L'algorithme doit être le plus court possible!

Annexes

Représentation des arbres

Arbres 2.3.4:	Arbres Bicolores :
constantes degre = 2 types /* déclaration du type t_element */ t_a234 = ↑ t_noeud_234	<pre>types /* déclaration du type t_element */ t_arn = ↑ t_noeud_arn</pre>
<pre>tab3cle = (2*degre-1) t_element tab4fils = (2*degre) t_a234</pre>	t_noeud_arn = enregistrement t_element cle booleen rouge
<pre>t_noeud_234 = enregistrement entier nbcles tab3cle cle tab4fils fils fin enregistrement t_noeud_234</pre>	t_arn fg, fd fin enregistrement t_noeud_arn

Représentations des graphes

Les graphes utilisés ici sont non valués, les coûts ont donc été enlevés des deux représentations!

Statique:	Dynamique:
constantes	types
Max = 100	t_listsom = \tau s_som
	t_listadj = \frac{1}{2} s_ladj
types	
t_mat_adj = Max × Max entier	s_som = enregistrement
	entier som
t_graphe_s = enregistrement	t_listadj succ
booleen orient	t_listadj pred
entier ordre	t listsom suiv
t_mat_adj adj	fin enregistrement s_som
fin enregistrement t_graphe_s	3.3.3 S1.3 S1.3 S1.3 S1.3 S1.3 S1.3 S1.3
	s_ladj = enregistrement
	t listsom vsom
	entier nbliens
	t_listadi suiv
	fin enregistrement s_ladj
	t graphe d = enregigtrement
	t_graphe_d = enregistrement
	entier ordre
	booleen orient
	t_listsom lsom
	fin enregistrement t_graphe_d

Les graphes orientés

TYPES Graphe

```
UTILISE Sommet, Entier, Booléen
OPÉRATIONS
      graphe_vide
                                          : \rightarrow Graphe
      ajouter-le-sommet \_ à \_
                                          : Sommet \times Graphe \rightarrow Graphe
      ajouter-l'arc<_,_> à _
                                          : Sommet \times Sommet \times Graphe \to Graphe
      _ est-un-sommet-de _
                                          : Sommet \times Graphe \rightarrow Booléen
      <\_, \_>est-un-arc-de\_
                                          : Sommet \times Sommet \times Graphe \rightarrow Booléen
      d°+(_,_)
                                         : Sommet \times Graphe \rightarrow Entier
         ème-succ-de _ dans _
                                         : Entier \times Sommet \times Graphe \rightarrow Sommet
      d^{\text{\tiny $^{\circ}$-}}(\_,\_)
                                         : Sommet \times Graphe \rightarrow Entier
       _ ème-pred-de _ dans _
                                         : Entier \times Sommet \times Graphe \rightarrow Sommet
      retirer-le-sommet _ de _
                                         : Sommet \times Graphe \rightarrow Graphe
      retirer-l'arc <__,_> de _
```

OPÉRATIONS (COMPLÉMENTAIRES SUR LES GRAPHES ORIENTÉS)

```
premsucc
                                           : Sommet \times Graphe \rightarrow Sommet
succsuivant
                                           : Sommet \times Sommet \times Graphe \rightarrow Sommet
coût
                                           : Sommet \times Sommet \times Graphe \to Réel
ajouter-l'arc <__,_> de coût _ à _
                                           : Sommet × Réel × Graphe → Graphe
nb-sommets
                                           : Graphe \rightarrow Entier
nb-arcs
                                           : Graphe \rightarrow Entier
```

: Sommet \times Sommet \rightarrow Graphe

Les files

```
TYPES File
UTILISE Booléen, Elément
OPÉRATIONS
      file_vide
                       : \rightarrow File
      enfiler
                       : Elément \times File \to File
      défiler
                       : File \rightarrow File
      premier
                       : File \rightarrow Elément
      estvide
                       : File \rightarrow Booléen
```

Nom	
Prénom	
Groupe	

Note	

${\bf Algorithmique - Info-SPE}$

Partiel nº 1 D.S. 311009.33 BW (4 jan 2012 - 10 :00)

Feuilles de réponses

Réponses 1	Questions	en vrac	(3	points)
------------	-----------	---------	----	--------	---

) Thinking in					
2. Justification	graphique				
-					
3. Démontrez q	u'alors il ne peut	pas y avoir, a	ussi, de chemin <i>i</i>	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
. Démontrez q	u'alors il ne peut	t pas y avoir, a	ussi, de chemin ı	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
Démontrez q	u'alors il ne peut	t pas y avoir, a	ussi, de chemin u	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
Démontrez q	u'alors il ne peut	t pas y avoir, a	ussi, de chemin ı	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
: Démontrez q	u'alors il ne peut	pas y avoir, a	ussi, de chemin ı	$v' \leadsto v$ dans G .	
Démontrez q	u'alors il ne peut	pas y avoir, a	ussi, de chemin v	$v' \leadsto v$ dans G .	
. Démontrez q	u'alors il ne peut	t pas y avoir, a	ussi, de chemin u	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
. Démontrez q	u'alors il ne peut	pas y avoir, a	ussi, de chemin a	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
			ussi, de chemin v	$v' \leadsto v$ dans G .	
	u'alors il ne peut		ussi, de chemin v	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
onses 2 (La			ussi, de chemin a	$v' \leadsto v$ dans G .	
onses 2 (La			ussi, de chemin a	$v' \leadsto v$ dans G .	
onses 2 (La			ussi, de chemin v	$v' \leadsto v$ dans G .	
onses 2 (La			assi, de chemin a	$v' \leadsto v \text{ dans } G.$	
onses 2 (La			assi, de chemin a	$v' \leadsto v \; \mathrm{dans} \; G.$	
			ussi, de chemin <i>i</i>	$v' \leadsto v$ dans G .	

Еріта

algorithme fonction poids_larg : réel

parametres locaux

entier

graphe g

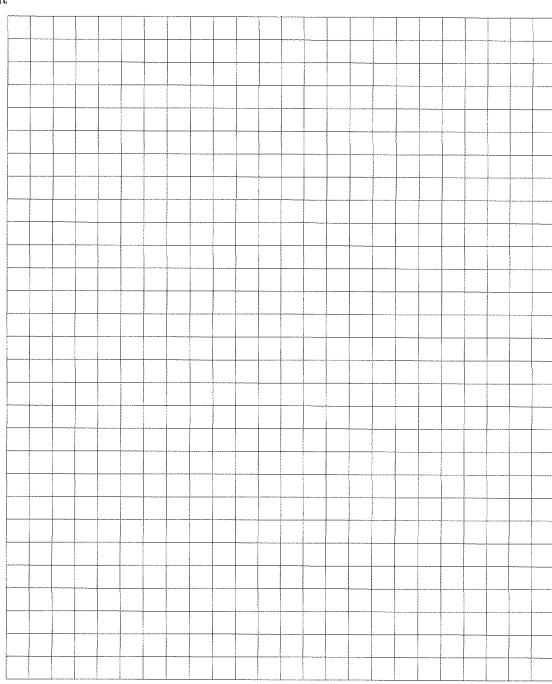
parametres globaux

t_vectNent m

variables

entier i, t

debut



fin algorithme fonction poids_larg

Doublis DE Rel Chold Tarring II T. D.O. 011000,00 DW

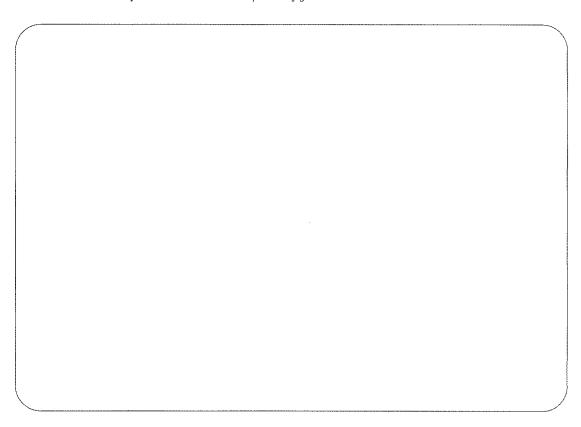
Réponses 3 (De la représentation dynamique à la représentation statique - 5 points)

 $\begin{tabular}{ll} {\bf Sp\'ecifications:} & La proc\'edure {\tt dyn_to_stat} & ({\tt t_graphe_d} & G_dyn, {\tt t_graphe_s} & G_stat) & construit $G_stat, $$ repr\'esentation statique du graphe $G_dyn. $$ \end{tabular}$

```
algorithme procedure dyn_to_stat
    parametres locaux
        t_graphe_d
                    G_dyn
    parametres globaux
       t_graphe_s
                     G_stat
    variables
       t_listsom
                    ps
        t_listadj pa
        entier
                    i, j
debut
fin algorithme procedure dyn_to_stat
```

Réponses 4 (Arbre 2.3.4 \rightarrow Arbre bicolore - 6 points)

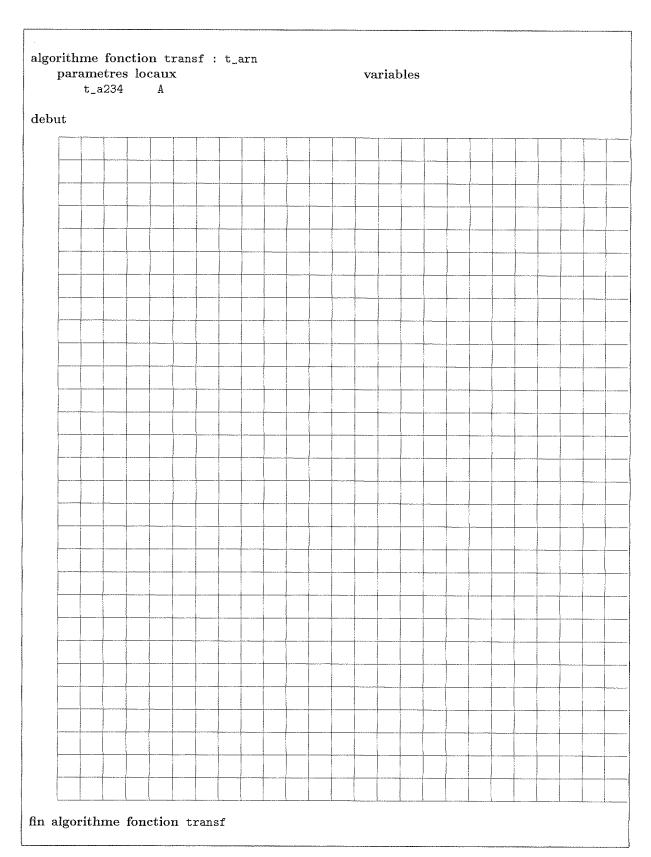
 $1.\ Arbre\ bicolore\ correspondant\ \grave{a}\ l'arbre\ 2.3.4\ de\ la\ figure\ 1\ :$





2. Spécifications :

La fonction transf (t_a234 A) : t_arm retourne l'arbre bicolore correspondant à l'arbre 2.3.4 A.



Partiel 1 Architecture des ordinateurs

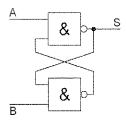
		Duree: I n 30
Nom:	Prénom :	Classe :

Exercice 1 (2 points)

- 1. Convertissez, <u>en détaillant chaque étape</u>, le nombre 145, 75 dans le format flottant IEEE 754 simple précision. Vous exprimerez le résultat final sous forme binaire, en précisant chacun des champs.
- 2. Convertissez, <u>en détaillant au maximum</u>, le nombre suivant, codé au format flottant IEEE 754 double précision, dans sa représentation décimale: 0001 5800 0000 0000₁₆

Exercice 2 (2 points)

1. Donnez la table de vérité du montage ci-dessous :



2. Quelle fonction reconnaissez-vous?

Exercice 3 (5,5 points)

On dispose d'une mémoire vive (RAM) de 512 Mo, d'une mémoire morte (ROM) de 128 Mo et de deux périphériques (P₁ et P₂) adressables respectivement sur 16 ko et 2 ko. On désire les rendre accessibles à un microprocesseur via les bus d'adresse (32 bits : de A₀ à A₃₁ avec A₀ comme bit de poids faible), de donnée (8 bits) et de commande (dont le signal *Address Strobe*). Les mémoires et les périphériques sont compatibles en largeur avec le microprocesseur. La RAM sera située dans les adresses les plus faibles, viendront ensuite la ROM, P₁ et P₂.

- 1. Donnez la taille du bus d'adresse de chaque mémoire et de chaque périphérique.
- 2. Est-il possible de réaliser un décodage de type linéaire ?

Pour tout le reste de l'exercice, c'est le mode zone qui sera utilisé avec le moins de zones possible.

- 3. Donnez les bits d'adresse qui serviront au décodage avec les combinaisons associées aux différents composants ?
- 4. Donnez la fonction de décodage en tenant compte du signal AS (Address Strobe).
- 5. Donnez la représentation de l'espace mémoire avec toutes les adresses remarquables (vous donnerez les adresses en représentation hexadécimale à 8 chiffres).
- 6. Quelle est la redondance des différents composants?

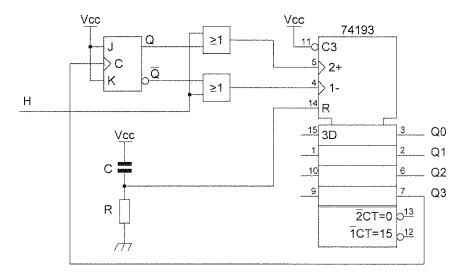
Partiel 1 1/6

Exercice 4 (4 points)

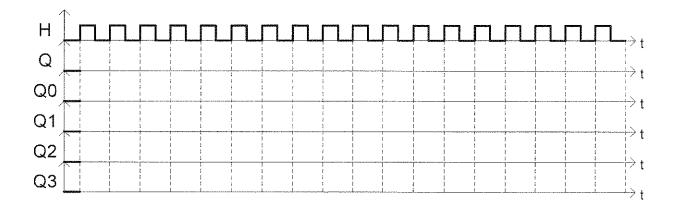
- 1. Si l'on double le nombre de fils du bus de donnée d'une mémoire, par combien a été multipliée la largeur de cette mémoire ?
- 2. Combien de fils d'adresse faut-il ajouter à une mémoire pour doubler sa profondeur ?
- 3. Si l'on ajoute deux fils au bus d'adresse d'une mémoire et que l'on double le nombre de fils de son bus de donnée, par combien a été multipliée la capacité en bits de cette mémoire ?
- 4. On dispose de 16 RAM de 512 kbit ayant un bus de donnée de 4 bits. Donnez la <u>largeur</u> et la <u>profondeur</u> de toutes les mémoires réalisables avec les différentes combinaisons d'assemblage (série et/ou parallèle) des 16 RAM (<u>dans chaque assemblage</u>, <u>les 16 RAM seront utilisées</u>).

Exercice 5 (4 points)

Soit le montage ci-dessous :



- 1. En quelques mots, donnez le rôle du condensateur et de la résistance.
- 2. Si Q = 0, en quel mode se trouve le 74193 ? (Compteur, décompteur ou chargement parallèle.)
- 3. Même question si Q = 1?
- 4. Quel effet aura un front montant sur **Q3**?
- 5. Complétez le chronogramme ci-dessous (au départ : Q = Q0 = Q1 = Q2 = Q3 = 0).



Partiel 1 2/6

Exercice 6 (2,5 points)

Cochez la réponse correspondante :

- 1. Le microprocesseur 68000 est un microprocesseur 16 bits. Cela signifie :
 - (a) que la taille de son bus d'adresse est de 16 bits.
 - (b) que la taille de son bus d'adresse est un multiple de 16 bits.
 - (c) que la taille de son bus de donnée est de 16 bits.
 - (d) rien du tout.
- 2. Choisir l'affirmation correcte concernant les registres généraux :
 - (a) Il y a 8 registres généraux.
 - (b) La taille de ces registres doit être égale à la taille du bus de donnée du processeur.
 - (c) Il y a 8 registres d'adresse.
 - (d) La taille des registres généraux dépend du type de donnée.
- 3. Choisir l'affirmation correcte. Le registre SP:
 - (a) Pointe sur le bas de la pile.
 - (b) Est un registre non adressable.
 - (c) Est, par défaut, le registre A0 en mode utilisateur.
 - (d) Contient l'adresse du sommet de la pile.
- 4. Laquelle de ces instructions n'est pas autorisée ?
 - (a) MOVE.L DO, D1
 - (b) MOVE.W (D0), D1
 - (c) MOVE.B A0, D1
 - (d) MOVE.B (A0), D1

On suppose que l'espace mémoire est organisé de la façon suivante :

\$3000	\$4C	\$AB
\$3002	\$5A	\$12
\$3004	\$34	\$55
\$3006	\$1A	\$2B
\$3008	\$C9	\$F1
\$300A	\$D2	\$E6

Le registre **D0** contient la valeur \$2CD1FFFF et le registre **A1** contient la valeur \$00003004.

- 5. Quel est le résultat obtenu suite à l'instruction suivante : MOVE. L (A1) +, D0
 - (a) D0 = \$34551A2B et A1 = \$00003004.
 - (b) $\mathbf{D0} = \$34551A2B$ et $\mathbf{A1} = \$00003008$.
 - (c) $\mathbf{D0} = \$00003004$ et $\mathbf{A1} = \$00003008$.
 - (d) Cette instruction n'est pas autorisée.

Partiel 1

Philips Semiconductors

Product specification

Presettable synchronous 4-bit binary up/down counter

74HC/HCT193

FEATURES

- · Synchronous reversible 4-bit binary counting
- · Asynchronous parallel load
- · Asynchronous reset
- · Expandable without external logic
- · Output capability; standard
- I_{CC} category: MSI

GENERAL DESCRIPTION

The 74HC/HCT193 are high-speed Si-gate CMOS devices and are pin compatible with low power Schottky TTL (LSTTL). They are specified in compliance with JEDEC standard no. 7A.

The 74HC/HCT193 are 4-bit synchronous binary up/down counters. Separate up/down clocks, CP_U and CP_D respectively, simplify operation. The outputs change state synchronously with the LOW-to-HIGH transition of either clock input. If the CP_U clock is pulsed while CP_D is held HIGH, the device will count up. If the CP_D clock is pulsed while CP_U is held HIGH, the device will count down. Only one clock input can be held HIGH at any time, or erroneous operation will result. The device can be cleared at any time by the asynchronous master reset input (MR); it may also be loaded in parallel by activating the asynchronous parallel load input (\overline{PL}) .

The "193" contains four master-slave JK flip-flops with the necessary steering logic to provide the asynchronous reset, load, and synchronous count up and count down functions.

Each flip-flop contains JK feedback from slave to master, such that a LOW-to-HIGH transition on the \mbox{CP}_D input will decrease the count by one, while a similar transition on the \mbox{CP}_U input will advance the count by one.

One clock should be held HIGH while counting with the other, otherwise the circuit will either count by two's or not at all, depending on the state of the first flip-flop, which cannot toggle as long as either clock input is LOW. Applications requiring reversible operation must make the reversing decision while the activating clock is HIGH to avoid erroneous counts.

The terminal count up (\overline{TC}_U) and terminal count down (\overline{TC}_D) outputs are normally HIGH. When the circuit has reached the maximum count state of 15, the next HIGH-to-LOW transition of CP_U will cause \overline{TC}_U to go LOW

 \overline{TC}_U will stay LOW until CP $_U$ goes HIGH again, duplicating the count up clock.

Likewise, the $\overline{\text{TC}}_{\text{D}}$ output will go LOW when the circuit is in the zero state and the CP_{D} goes LOW. The terminal count outputs can be used as the clock input signals to the next higher order circuit in a multistage counter, since they duplicate the clock waveforms. Multistage counters will not be fully synchronous, since there is a slight delay time difference added for each stage that is added.

The counter may be preset by the asynchronous parallel load capability of the circuit. Information present on the parallel data inputs (D_0 to D_3) is loaded into the counter and appears on the outputs (Q_0 to Q_3) regardless of the conditions of the clock inputs when the parallel load (\overline{PL}) input is LOW. A HIGH level on the master reset (MR) input will disable the parallel load gates, override both clock inputs and set all outputs (Q_0 to Q_3) LOW. If one of the clock inputs is LOW during and after a reset or load operation, the next LOW-to-HIGH transition of that clock will be interpreted as a legitimate signal and will be counted.

December 1990

Philips Semiconductors

Product specification

Presettable synchronous 4-bit binary up/down counter

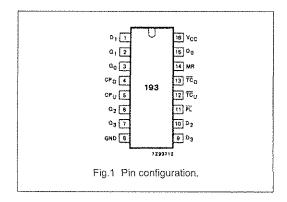
74HC/HCT193

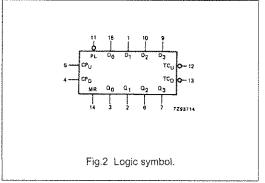
PIN DESCRIPTION

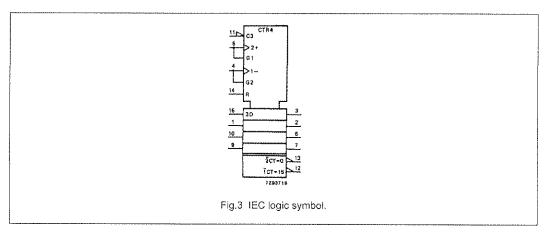
PIN NO.	SYMBOL	NAME AND FUNCTION
3, 2, 6, 7	Q ₀ to Q ₃	flip-flop outputs
4	CPD	count down clock input ⁽¹⁾
5	CPu	count up clock input ⁽¹⁾
8	GND	ground (0 V)
11	瓦	asynchronous parallel load input (active LOW)
12	TC∪	terminal count up (carry) output (active LOW)
13	TCD	terminal count down (borrow) output (active LOW)
14	MR	asynchronous master reset input (active HIGH)
15, 1, 10, 9	D ₀ to D ₃	data inputs
16	Vcc	positive supply voltage

Note

1. LOW-to-HIGH, edge triggered







December 1990

2

Philips Semiconductors

Product specification

Presettable synchronous 4-bit binary up/down counter

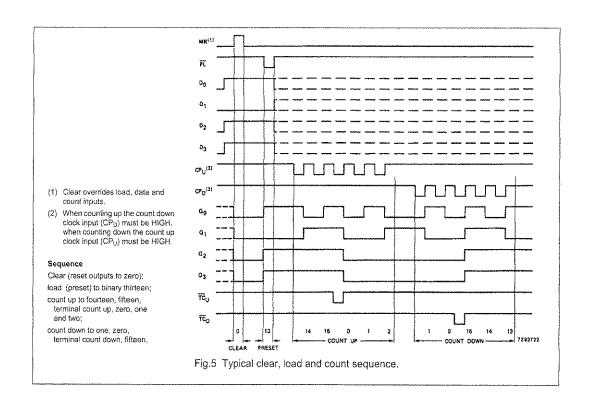
74HC/HCT193

FUNCTION TABLE

OPERATING MODE	1	INPUTS							OUTPUTS					
	MR	PL	CPU	CPD	D ₀	D ₁	D ₂	D ₃	Q_0	Q ₁	Q ₂	Q ₃	ΤĊυ	TCD
reset (clear)	Н	Χ	X	L	Χ	Х	X	Х	L	L	L	L	Н	L
	Н	Χ	X	Н	Х	X	X	X	L	L	L	L	Н	H
parallel load	L	L	X	L	L	L	L	L	L	L	L	L.	Н	L
	L.	L	X	Н	L	L	L	L	L	L	L	L	Н	Н
	Ļ	L	L	X	Н	Н	ļН	Н	H	Н	Н	H	L	H
	L	L	Н	X	Н	Н	H	Н	Н	Н	Н	H	Н	Н
count up	L	Н	Î	Н	Χ	Х	Х	Х	count up			H(2)	Н	
count down	L	Н	Н	1	Х	Х	Χ	Χ	count down			Н	H(3)	

Notes

- 1. H = HIGH voltage level
 - L = LOW voltage level
 - X = don't care
 - ↑ = LOW-to-HIGH clock transition
- 2. $\overline{TC}_U = CP_U$ at terminal count up (HHHH)
- 3. $\overline{TC}_D = CP_D$ at terminal count down (LLLL)



Partiel 1 – Annexes