

## Correction Examen Final

### Questions de compréhension (3 pts) :

Justifier le vrai et corriger le faux dans ce qui suit :

1. Les DRAM sont des mémoires utilisées dans la réalisation des mémoires caches.
2. Dans un système à microprocesseur le disque dur ne peut pas jouer le rôle d'une mémoire principale.
3. Dans un microprocesseur les accumulateurs sont des registres d'adresses (pointeurs) connectés sur le bus adresses.
4. Le nombre de fils de données d'un boîtier mémoire définit le nombre de cases mémoire que comprend le boîtier.
5. Le mode d'adressage définit la manière dont le microprocesseur va exécuter l'opération.
6. Lors d'un aléa structurel, des parties du chemin de données doivent être utilisés en parallèle par plusieurs étages du pipeline.

| N° | Vrai / Faux | Réponses  |
|----|-------------|---|
| 1  | Faux        | Les DRAM sont utilisés pour la réalisation des mémoires principales.  |
| 2  | Vrai        | Moins rapide que la mémoire principale (temps d'accès très élevé par rapport à celui de la DRAM) et comme conséquence directe diminution de la vitesse d'exécution du processeur. |
| 3  | Faux        | L'accumulateur est un registre de travail qui sert à stocker un opérande au début d'une opération et le résultat à la fin de l'opération.   |
| 4  | Faux        | Le nombre de fils de données d'un boîtier mémoire définit la largeur des mots mémoires.   |
| 5  | Faux        | Le mode d'adressage définit la manière dont le microprocesseur va accéder à l'opérande.   |
| 6  | Faux        | Lors d'un aléa structurel, des parties du chemin de données doivent être utilisés simultanément par plusieurs étages du pipeline  |

### Exercice n°1 (2 pts) :

1. Commenter le programme suivante et indiquer ce que fait la fonction  $F(x,y,z)$ . On suppose que la variable  $x$  se trouve dans le registre R3,  $Y$  se trouve dans le registre R2,  $z$  se trouve dans le registre R5 et le résultat dans le registre R7.
 

Add R7, R3, R3  
 Add R7, R7, R7  
 Add R7, R7, R5  
 Add R7, R7, R5  
 Add R7, R7, R2

#### Réponse

Ce programme évalue une expression algébrique en utilisant des additions successives pour les multiplications :

$$F(x,y,z) = 4x + 2z + y$$

2. Indiquer la durée d'exécution sur un processeur à un cycle ayant une fréquence d'horloge de 700 Ghz pour le programme précédent ?

#### Réponse

Processeur à un cycle  $\Rightarrow$  durée instruction = durée d'un cycle  
 Pour 5 instructions  $\Rightarrow$  Durée exécution = 5 \* durée cycle.

$$7 \cdot 10^{11} \text{ cycle} \rightarrow 1 \text{ s}$$

$$1 \text{ cycle} \rightarrow x \Rightarrow x = 1.4 \cdot 10^{-10} \text{ s} = 14 \text{ ns}$$

$$\Rightarrow \text{durée exécution programme} = 5 \cdot 14 \cdot 10^{-9} = 70 \text{ ns}$$

3. Pourquoi le processeur à un cycle ne représente pas une architecture de processeur qui soit performante ?

### Réponse

Parce que le temps de cycle est égal au temps d'exécution de l'instruction la plus longue (Chargement), ce cycle fixé est trop long pour les autres instructions (arithmétiques). Le processeur cumule un temps d'inactivité important en attendant les fins de cycles. Ces temps d'attente se répercutent négativement sur sa performance.

### Exercice n°2 (5 pts) :

Soit la séquence d'instruction suivante :

```
1 lw      $r1, 0($r0)
2 lw      $r2, 0($r1)
3 add     $r6, $r5, $r4
4 add     $r3, $r1, $r2
5 lw      $r4, 0($r6)
6 sub     $r2, $r0, $r4
7 addi    $r7, $r1, 4
8 add     $r4, $r1, $r3
9 sub     $r6, $r7, $r4
```

**Question :** Identifiez tous les aléas possibles dans la séquence d'instruction ci-dessus ?

### Réponse

- *Dépendances RAW (Read After Write):*
  - Après chaque écriture d'un registre, vérifier si le même registre est lu

```
1 lw      $r1, 0($r0)
2 lw      $r2, 0($r1)
3 add     $r6, $r5, $r4
4 add     $r3, $r1, $r2
5 lw      $r4, 0($r6)
6 sub     $r2, $r0, $r4
7 addi    $r7, $r1, 4
8 add     $r4, $r1, $r3
9 sub     $r6, $r7, $r4
```

```
1 lw      $r1, 0($r0)
2 lw      $r2, 0($r1)
3 add     $r6, $r5, $r4
4 add     $r3, $r1, $r2
5 lw      $r4, 0($r6)
6 sub     $r2, $r0, $r4
7 addi    $r7, $r1, 4
8 add     $r4, $r1, $r3
9 sub     $r6, $r7, $r4
```

- *Dépendances WAR (Write After Read):*
  - Après chaque lecture d'un registre, vérifier si le même registre est destination

```

1  lw      $r1, 0($r0)
2  lw      $r2, 0($r1)
3  add     $r6, $r5, $r4
4  add     $r3, $r1, $r2
5  lw      $r4, 0($r6)
6  sub     $r2, $r0, $r4
7  addi    $r7, $r1, 4
8  add     $r4, $r1, $r3
9  sub     $r6, $r7, $r4

```

- *Dépendances WAW (Write After Write):*
  - Après chaque écriture d'un registre, vérifier si le même registre est destination

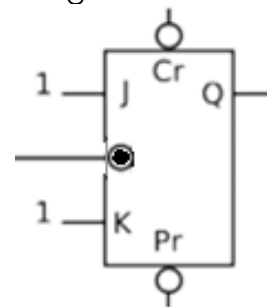
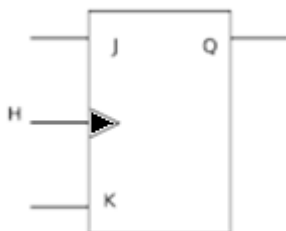
```

1  lw      $r1, 0($r0)
2  lw      $r2, 0($r1)
3  add     $r6, $r5, $r4
4  add     $r3, $r1, $r2
5  lw      $r4, 0($r6)
6  sub     $r2, $r0, $r4
7  addi    $r7, $r1, 4
8  add     $r4, $r1, $r3
9  sub     $r6, $r7, $r4

```

#### Exercice n°1 (4 pts) :

Soit les circuits de la figure suivante, complétez les chronogrammes associés :



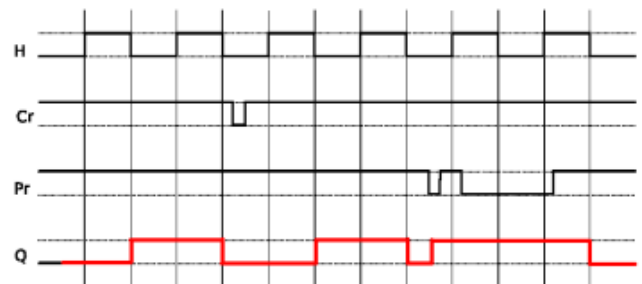
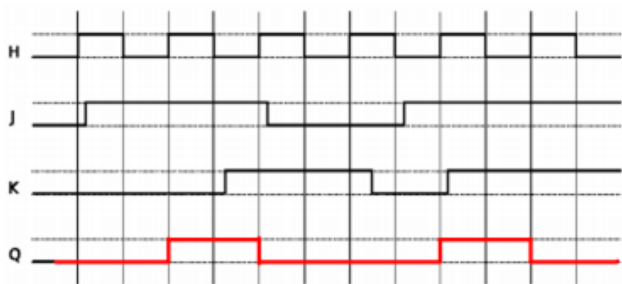
#### Réponse

1- Analyse de la figure  
Bascule JK (synchrone) sur front Montant

Bascule JK (asynchrone) avec front descendant

Table de vérité de la bascule JK

|                 | Pr | Cl | h   | J | K | Q <sup>+</sup> |               |
|-----------------|----|----|-----|---|---|----------------|---------------|
| Mode Asynchrone | 0  | 0  | X   | X | X | X              | État interdit |
|                 | 0  | 1  | X   | X | X | 1              | Remise à 1    |
|                 | 1  | 0  | X   | X | X | 0              | Remise à 0    |
| Mode Synchrone  | 1  | 1  | 0/1 | x | x | Q <sup>-</sup> | Etat mémoire  |
|                 | 1  | 1  | ↓   | 0 | 0 | Q <sup>-</sup> | Etat mémoire  |
|                 | 1  | 1  | ↓   | 0 | 1 | 0              | Remise à 0    |
|                 | 1  | 1  | ↓   | 1 | 0 | 1              | Remise à 1    |
|                 | 1  | 1  | ↓   | 1 | 1 | $\overline{Q}$ | Basculement   |

**Exercice n°4 (6 pts):**

Soit un tableau de 10 entiers. On se propose de **ranger** les éléments de T dans un tableau R de façon à mettre les éléments positifs ou nuls de T au début de R suivis des éléments négatifs.

**Ecrire un programme MIPS** intitulé "Tab-Rang" qui permet de :

1. Saisir le tableau T
2. Utiliser une fonction "Rangement" qui permet de ranger le tableau R

**Exemple :**

|   |   |   |    |   |   |     |    |     |    |     |
|---|---|---|----|---|---|-----|----|-----|----|-----|
| T | 5 | 7 | -1 | 6 | 0 | -15 | 9  | 4   | -2 | -18 |
| R | 5 | 7 | 6  | 0 | 9 | 4   | -1 | -15 | -2 | -18 |

**N.B.**

- Prévoir l'affichage des éléments du tableau rangé.
- N'oubliez pas de commenter le programme.

**Réponse****1- Version Turbo Pascal**

```

Program Ranger_tab ;
Uses WinCRT ;
Type Tab = Array [1..10] of Integer ;
Var T, R : Tab ;
    i, j : Integer ;
Begin
  Writeln ('Saisir les 10 éléments de T') ;
  FOR i:=1 To 10 Do
    Readln (T[i]) ;
  j:=0 ;
  FOR i:= 1 To 10 Do
    IF T[i] >= 0 Then Begin
      j := j+1 ;
      R[j] := T[i] ;
    End;
  FOR i:= 1 To 10 Do
    IF T[i] < 0 Then Begin
      j := j+1 ;
      R[j] := T[i] ;
    End;
  FOR i:= 1 To 10 Do Write (T[i]:4) ;
  Writeln ;
  FOR i:= 1 To 10 Do Write (R[i]:4) ;
End.

```

## 1- Version Mips

### .data

Message: .asciiz "Entrez une valeur : "

Separateur: .asciiz ","

Tab\_T: .word 0,0,0,0,0,0,0,0,0

Tab\_R: .word 0,0,0,0,0,0,0,0,0

Card: .word 10

### .text

main:

la \$t1, Tab\_T # initialisation

la \$t2, Tab\_R

lw \$t0, Card

li \$t3, 1

**boucle1:** # saisir le tableau T

bgt \$t3, \$t0, fonction

li \$v0, 4

la \$a0, Message

syscall

li \$v0, 5

syscall

move \$t4, \$v0

sw \$t4, 0(\$t1)

addi \$t3, \$t3, 1

addi \$t1, \$t1, 4

j boucle1

**fonction:** # appel de fonction

jal rangement

jal affichage

li \$v0, 10

# fin du programme

syscall

#####

**rangement:**

la \$t1, Tab\_T # initialisation

li \$t3, 1

**bouclepos:**

bgt \$t3, \$t0, finbouclepos

lw \$t4, 0(\$t1)

bgez \$t4, positif

addi \$t3, \$t3, 1

addi \$t1, \$t1, 4

j bouclepos

**positif:**

sw \$t4, 0(\$t2)

addi \$t3, \$t3, 1

addi \$t1, \$t1, 4

addi \$t2, \$t2, 4

j bouclepos

**finbouclepos:**

la \$t1, Tab\_T

# initialisation

li \$t3, 1

**boucleneg:**

bgt \$t3, \$t0, finboucleneg

lw \$t4, 0(\$t1)

bltz \$t4, negatif

addi \$t3, \$t3, 1

addi \$t1, \$t1, 4

j boucleneg

**negatif:**

sw \$t4, 0(\$t2)

addi \$t3, \$t3, 1

```

    addi $t1, $t1, 4
    addi $t2, $t2, 4
    j boucleneg
finboucleneg: jr $ra

```

```
#####
```

#### **affichage:**

```

la $t2, Tab_R          # initialisation
li $t3, 1

```

#### **boucle2:**

```

    bgt $t3, $t0, finaffichage
    lw $a0, 0($t2)
    li, $v0, 1
    syscall
    li $v0, 4
    la $a0, Separateur
    syscall
    addi $t3, $t3, 1
    addi $t2, $t2, 4
    j boucle2

```

```
finaffichage: jr $ra
```

## **2- Exemple d'execution**

### **Tableau T :**

```

Entrez une valeur : 1
Entrez une valeur : -2
Entrez une valeur : 3
Entrez une valeur : -4
Entrez une valeur : 5
Entrez une valeur : -6
Entrez une valeur : 7
Entrez une valeur : -8
Entrez une valeur : 9
Entrez une valeur : 10

```

### **Tableau R :**

```
1,3,5,7,9,10,-2,-4,-6,-8,
```

```
-- program is finished running --
```