

## Examen S4-CLM Mai 2010

Tous documents autorisés - Calculatrices Autorisées

Les questions sont indépendantes. Durée 2h

### Représentation des réels [2 pt]

On considère la représentation IEEE 754 des flottants simple précision.

Q1. Quel est le plus grand positif  $X$  strictement inférieur à 2 représentable. Donner une expression formelle et la représentation IEEE 754 **en hexadécimal**. La représentation décimale n'est **PAS** demandée.

### Compteurs et automates [4 pt]

Q2. Réaliser un compteur par 10. On donnera

- le nombre de bascules D nécessaires ;
- la table de transition (table de vérité de la logique de transition).

Q3. On veut réaliser un automate qui contrôle une porte de garage. La spécification est la suivante.

- Signal d'entrée  $E$  sur 1 bit.
- Commande d'ouverture  $Z$  sur 1 bit.  $Z = 1$  correspond à l'ouverture de la porte ; tant que  $Z$  vaut 1, la porte reste ouverte.  $Z = 0$  correspond à la fermeture de la porte ; tant que  $Z$  vaut 0, la porte reste fermée.
- Commande d'avertisseur  $A$ .
- Comportement : lorsque  $E$  passe à 1,
  - La commande d'avertisseur  $A$  passe à 1, et doit rester à 1 un temps  $T_a$ .
  - Au bout de ce temps  $T_a$ , la porte de garage s'ouvre (on néglige le temps d'ouverture), et  $A$  s'éteint.
  - Lorsque  $E$  passe à 0, la porte se ferme sans déclencher d'avertissement. Lorsque  $E$  passe à 0 pendant l'avertissement, celui-ci s'éteint et l'ouverture ne se produit pas.

On dispose d'un compteur réinitialisable, qui compte  $T_a$  : entrée  $R$  (reset), sortie  $C$ .  $C$  est à 1 pendant 1 cycle, lorsque le compteur a compté  $T_a$  depuis le dernier reset.

- Compléter diagramme de l'automate de la fig. 1 ;
- Compléter la table 1 pour définir la table de transition et le PLA des commandes de cet automate. On ajoutera autant de lignes que nécessaire. Attention : lorsqu'une entrée est indifférente, par exemple  $C$  dans l'état 0, il est impératif d'utiliser la notation X.

### Jeu d'instructions [10 pt]

Dans toute cette partie, on considère le jeu d'instructions DIDE.

Q4. Donner le codage hexadécimal des instructions AND R4, R5, R6 et STORE R1, -4(R15).

Q5. Donner le fragment de code qui initialise

- a) le registre R1 à 0x10000000
- b) le registre R2 à 0x00001000
- c) le registre R3 à 0x98128723

Q6. Que calcule le code suivant, lorsque R1 contient un entier naturel inférieur à  $2^{16}$ .

```
SLL R2, 5, R1
SUB R2, R2, R1
```

Q7 On veut effectuer la multiplication d'un entier naturel contenu dans le registre R1 par 31, avec résultat sur 64 bits dans R3 (partie haute) et R2 (partie basse).

- a) Pourquoi a-t-on besoin de 64 bits?
- b) Donner le principe de votre méthode - en français courant
- c) Donner le code correspondant.

Q8. On veut compiler la conditionnelle

```
si ((x > y) ou (x > 7)) alors x =1 sinon x = 0
```

En supposant que la valeur de x est dans R1 et celle de y dans R2, les instructions suivantes sont celles du programme correspondant à cette conditionnelle, mais elles sont listées dans le désordre. On demande de les remettre dans l'ordre.

```
BLE suite
XOR R3 R3 R3
CMPI R1 7
CMP R1 R2
BGT vrai
vrai : ADDI R3 R3 1
suite :
```

Q9. On veut compiler la boucle

```
int X[100], Y[100];
for (i = 0; i <100; i++)
    Y[i] = Y[i-1] + X[i];
```

X est implanté à partir de l'adresse 0x00001000 et Y à partir de l'adresse 0x00002000. On supposera que le registre R1 contient 0x00001000 et que le registre R2 contient 0x00002000; le code correspondant n'est pas demandé. **Un code non commenté ne sera pas corrigé.**

## Mémoire [4 pt]

Q10. On considère la déclaration en C suivante :

```
char c[3];
double x[12];
short k;
int tab[10];
```

En supposant que l'allocation mémoire se fait dans l'ordre des déclarations et à partir de l'adresse 0, donner :

- a) la taille en octets de la zone mémoire correspondante
- b) l'adresse de c[2], x[10] et de tab[3] **en notation décimale.**

Rappel : les données sont alignées.

