

ARCHITECTURE DES ORDINATEURS

Devoir Surveillé 1

1 heure
sans documents

- N.B.** : - Travaillez calmement. Ne bâclez pas vos réponses : il vaut mieux traiter correctement moins de questions que tout faire de travers.
- Les réponses aux questions doivent être argumentées et aussi concises que possible.
- Le barème est donné à titre indicatif.

Exercice 1

(11 points)

Voici le texte d'un programme écrit en langage x86. Tous les commentaires ayant malencontreusement été effacés, il vous faut partir de zéro pour comprendre ce que fait ce programme, en répondant aux questions ci-dessous.

Attention : les réponses qui, au lieu d'expliquer, paraphrasent simplement le code (telles que « on soustrait %edx à %ebx ») ne rapporteront aucun point.

| | | | | | |
|--------|--|----------|----------------------|-------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 0x000: | | .pos | 0 | (1.1) | (1 point) |
| 0x000: | | main: | irmovl pile,%esp | | Quels sont les paramètres de la fonction <code>mystere</code> ? Expliquez quelle partie du code permet de répondre à cette question. |
| 0x006: | | | mrmovl x,%eax | | |
| 0x00c: | | | pushl %eax | | |
| 0x00e: | | | irmovl t,%eax | | |
| 0x014: | | | pushl %eax | | |
| 0x016: | | | call mystere | (1.2) | (1 point) |
| 0x01b: | | | iaddl 8,%esp | | Quel est le rôle de l'instruction d'adresse 0x022? Pourquoi est-elle nécessaire? |
| 0x021: | | | halt | | |
| 0x022: | | mystere: | pushl %ebx | | |
| 0x024: | | | mrmovl 8(%esp),%edx | (1.3) | (2 points) |
| 0x02a: | | | mrmovl 12(%esp),%ebx | | Quel est le rôle des instructions d'adresses 0x036 à 0x039? À quoi servent-elles, dans le cadre du bloc d'instructions allant des adresses 0x030 à 0x03b? |
| 0x030: | | | isubl 1,%ebx | | |
| 0x036: | | | addl %ebx,%ebx | | |
| 0x038: | | | addl %ebx,%ebx | | |
| 0x03a: | | | addl %edx,%ebx | | |
| 0x03c: | | et1: | rrmovl %ebx,%eax | (1.4) | (2 points) |
| 0x03e: | | | subl %edx,%eax | | De fait, quelle différence y a-t-il entre les valeurs initiales des registres <code>edx</code> et <code>ebx</code> ? Quelles sont leurs valeurs initiales dans le cadre de l'exécution de ce programme, et à quoi correspondent-elles? |
| 0x040: | | | jle et2 | | |
| 0x045: | | | mrmovl (%ebx),%eax | | |
| 0x04b: | | | mrmovl (%edx),%ecx | | |
| 0x051: | | | rrmovl %ecx,%ebx | | |
| 0x057: | | | rrmovl %eax,(%edx) | | |
| 0x05d: | | | iaddl 4,%edx | | |
| 0x063: | | | isubl 4,%ebx | (1.5) | (1 point) |
| 0x069: | | | jmp et1 | | À quoi le test de l'adresse 0x040 sert-il? À quel moment ce branchement est-il pris? |
| 0x06e: | | et2: | popl %ebx | | |
| 0x070: | | | ret | | |
| 0x100: | | | .pos 0x100 | (1.6) | (2 points) |
| 0x100: | | x: | .long 4 | | Pour chacun des registres utilisés au sein de cette fonction, donnez son nom puis, en une unique phrase synthétique, son rôle au sein de la fonction. |
| 0x104: | | t: | .long 4 | | |
| 0x108: | | | .long 2 | | |
| 0x10c: | | | .long 6 | | |
| 0x110: | | | .long 5 | | |
| 0x114: | | | .long 1 | (1.7) | (1 point) |
| 0x200: | | | .pos 0x200 | | Donnez l'état de la mémoire, entre les adresses 0x100 et 0x113, après l'exécution de la fonction <code>mystere</code> . |
| 0x200: | | pile: | .long 0 | (1.8) | (1 point) |

Dites, en une phrase, ce que fait la fonction `mystere`.

Exercice 2

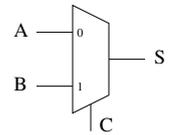
(9 points)

On souhaite câbler le circuit « *IP Next* » d'un processeur, qui est le circuit permettant de calculer l'adresse de la prochaine instruction à exécuter.

(2.1) (1 point)

Écrivez l'équation logique d'un multiplexeur à deux entrées A et B sur un bit, et un bit de contrôle C , qui renvoie sur sa sortie S la valeur A si $C = 0$ et B si $C = 1$. Dessinez le schéma de câblage de ce multiplexeur, au moyen de portes logiques.

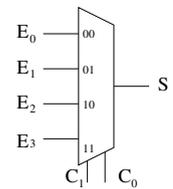
À partir de maintenant, et même si vous n'avez pas répondu à la question précédente, vous pouvez représenter un multiplexeur 1×2 sous la forme du circuit ci-à côté, comprenant trois entrées A , B et C sur 1 bit, et une sortie S sur 1 bit.



(2.2) (1 point)

En vous appuyant éventuellement sur le circuit précédent, concevez et dessinez le schéma de câblage d'un multiplexeur à deux bits de contrôle C_0 et C_1 , codant un nombre i sur deux bits valant de 0 à 3 (C_0 étant le bit de poids faible), et qui renvoie sur sa sortie S la valeur de l'entrée E_i , parmi les quatre entrées E_0 , E_1 , E_2 et E_3 .

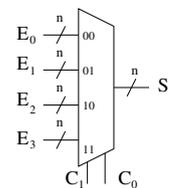
À partir de maintenant, et même si vous n'avez pas répondu aux questions précédentes, vous pouvez représenter un multiplexeur 1×4 sous la forme du circuit ci-à côté, comprenant quatre entrées E_0 , E_1 , E_2 et E_3 sur 1 bit, une entrée de contrôle $C = C_1 C_0$ sur deux bits, et une sortie S sur 1 bit.



(2.3) (1 point)

En vous appuyant sur le circuit précédent, dessinez le schéma de câblage d'un circuit multiplexeur à quatre entrées E_0 , E_1 , E_2 et E_3 , chacune étant sur n bits, et deux bits de contrôle $C_1 C_0$, et qui renvoie sur sa sortie S , sur n bits également, la valeur E_i .

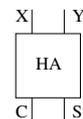
À partir de maintenant, et même si vous n'avez pas répondu aux questions précédentes, vous pouvez représenter un multiplexeur $n \times 4$ sous la forme du circuit ci-à côté, comprenant quatre entrées E_0 , E_1 , E_2 et E_3 sur n bits, une entrée de contrôle $C = C_1 C_0$ sur deux bits, et une sortie S sur n bits.



(2.4) (2 points)

Donnez les tables logiques, puis les fonctions logiques, d'un demi-additionneur HA à un bit, prenant en entrée deux valeurs X et Y sur un bit, et fournissant la somme S et la retenue C codant en binaire le résultat $CS = X + Y$.

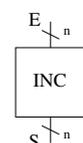
À partir de maintenant, et même si vous n'avez pas répondu aux questions précédentes, vous pouvez représenter un demi-additionneur HA sous la forme du circuit ci-à côté, comprenant deux entrées X et Y sur 1 bit chacune, et deux sorties S et C également sur 1 bit.



(2.5) (2 points)

En vous appuyant sur le circuit précédent, et sans utiliser d'additionneurs complets, dessinez le schéma de câblage d'un circuit incrémenteur INC sur n bits, à n entrées E_i où $0 \leq i < n$, et n sorties S_i , telles que $S = (E + 1) \text{ mod } 2^n$.

À partir de maintenant, et même si vous n'avez pas répondu aux questions précédentes, vous pouvez représenter un incrémenteur INC sous la forme du circuit ci-à côté, comprenant une entrée E sur n bits et une sortie S également sur n bits.



(2.6)

(2 points)

En vous appuyant sur les circuits précédents, construisez le circuit IPN doté des caractéristiques suivantes :

- une entrée I sur n bits, valant l'adresse courante ;
- une entrée A sur n bits, valant l'adresse de destination d'un branchement éventuel ;
- une entrée J sur 1 bit, indiquant si un branchement conditionnel doit être pris ;
- une entrée $F = F_1F_0$ sur deux bits, codant la fonction de branchement ;
- une sortie N sur n bits, égale à la valeur de l'adresse de la prochaine instruction.

Cette valeur N doit être égale à

- I si $F = 0$,
- $I + 1$ si $F = 1$,
- A si $F = 2$ et,
- dans le cas où $F = 3$, vaut A si $J = 1$ et $I + 1$ si $J = 0$.