

Architecture des Ordinateurs

Partie II : Microprocesseur

3. Interruptions et DMA (suite)

David Simplot
simplot@fil.univ-lille1.fr



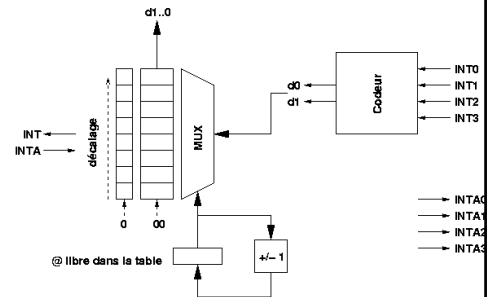
Au sommaire...

- ▣ Introduction
- ▣ Interruptions matérielles
- ▣ Interruptions logicielles
- ▣ Direct Access Memory
- ▣ **Exemple d'implémentation**

Objectifs

- ▣ Comment implémenter un gestionnaire d'interruption ?
- ▣ Transition vers le chapitre 4
 - ↳ Microprogrammation
- ▣ Unité de contrôle plus simple que celle d'un microprocesseur :
 - ↳ Automates,
 - ↳ Premier pas vers la microprogrammation...

Exemple d'implémentation (1/15)



Exemple d'implémentation (2/15)

(1) déterminer le comportement

- ▣ Que doit faire le gestionnaire d'interruption ?
 - ↳ Sur réception d'un signal INTx : Mémoriser dans le buffer
 - Y a-t-il une place libre ?
 - Si oui, mémoriser puis incrémenter le compteur il faut également envoyer le signal INTAx
 - Si non, rien à faire... attendre qu'une place se libère...
 - ↳ Sur réception d'un signal INTA : Présenter le numéro d'interruption
 - Attendre que INTA repasse à zéro
 - Décaler les registres du buffer et décrémenter le compteur

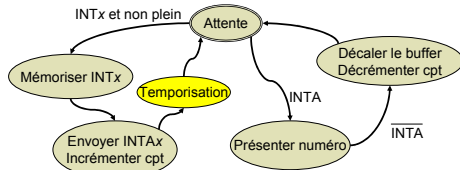
Exemple d'implémentation (3/15)

(1) déterminer le comportement (suite)

- ▣ On utilise un automate :
- ▣ Pb : si le périphérique ne baisse pas tout de suite son INT, il sera mémorisé plusieurs fois...
 - ↳ On ajoute un état de temporisation...

Exemple d'implémentation (4/15) (1) déterminer le comportement (suite)

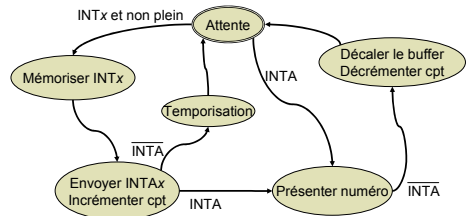
- Nouvel automate...



- Est-il utile de perdre un cycle d'horloge à chaque mémorisation?
 ☞ Si il y a un INTA, on peut passer directement à son traitement...

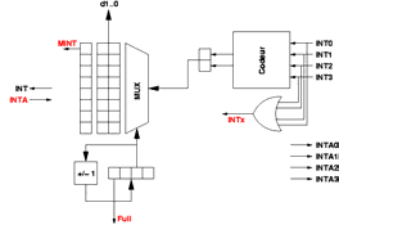
Exemple d'implémentation (5/15) (1) déterminer le comportement (suite)

- On court-circuite la temporisation :



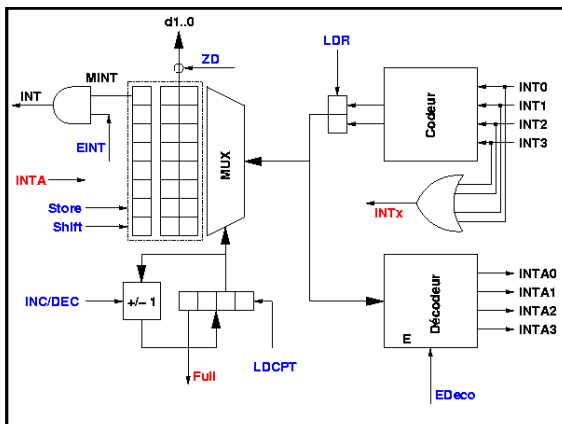
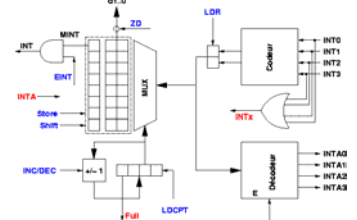
Exemple d'implémentation (6/15) (2) déterminer les entrées/sorties

- Déterminer les entrées de l'unité de contrôle
 ☞ De quoi doit-elle tenir compte ?

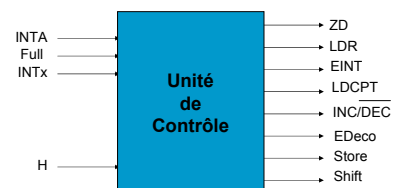


Exemple d'implémentation (7/15) (2) déterminer les entrées/sorties (suite)

- Déterminer les signaux de sortie de l'UC
 ☞ Quels signaux doit-elle générer ?

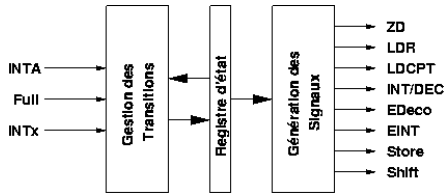


Exemple d'implémentation (8/15) (2) déterminer les entrées/sorties



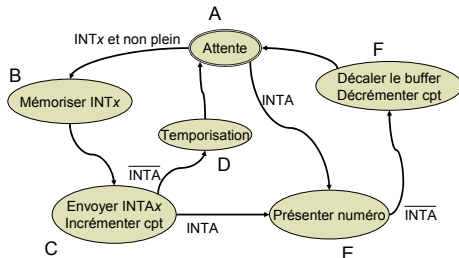
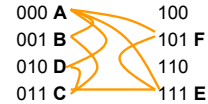
Exemple d'implémentation (9/15) (3) choix de la technique d'implémentation

- Implémentation « câblée » :



Exemple d'implémentation (10/15) (4) Codage des états

- Dans notre automate, on a 6 états
 - ⇒ au minimum 3 bits dans le registre d'états
 - ⇒ Il faut attribuer une configuration de ces 3 bits pour chacun des états
 - Critère : minimiser la distance (en nombre de bits différents) entre deux états reliés entre eux...



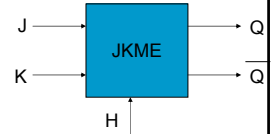
Exemple d'implémentation (11/15) (5) Gestion des transitions

- Pour stocker le registre d'états, on utilise des bascules JKME

⇒ Vues en TD

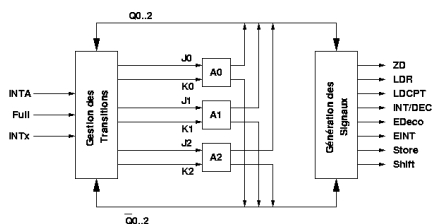
- Pour mémoire :

J	K	Qn+1
0	0	Qn
0	1	0
1	0	1
1	1	\overline{Qn}



Mémorisation sur un front montant (ou descendant au choix)

Exemple d'implémentation (12/15) (5) Gestion des transitions (suite)



- On doit donc juste générer les J0..2 et K0..2 en fonction de Q0..2 et des entrées...

Exemple d'implémentation (13/15) (5) Gestion des transitions (suite)

Etat	Q2..0	INTA	Full	INTx	état suivant
A	000	*	0	1	B 001
		1	1	*	E 111
		1	0	0	E 111
		0	1	*	A 000
		0	0	0	A 000
B	001	*	*	*	C 011
C	011	0	*	*	D 010
		1	*	*	E 111
D	010	*	*	*	A 000
E	111	0	*	*	F 101
		1	*	*	E 111
F	101	*	*	*	A 000

Exemple d'implémentation (14/15)

(5) Gestion des transitions (suite)

Etat	Q2..0	INTA	Full	INTx	état suivant	JK2	JK1	JK0
A	000	*	0	1	B 001	0*	0*	1*
		1	1	*	E 111	1*	1*	1*
		1	0	0	E 111	1*	1*	1*
		0	1	*	A 000	0*	0*	0*
	0	0	0	A 000	0*	0*	0*	
B	001	*	*	*	C 011	0*	1*	*0
C	011	0	*	*	D 010	0*	*0	*1
		1	*	*	E 111	1*	*0	*0
D	010	*	*	*	A 000	0*	*1	0*
E	111	0	*	*	F 101	*0	*1	*0
		1	*	*	E 111	*0	*0	*0
F	101	*	*	*	A 000	*1	0*	*1

Exemple d'implémentation (15/15)

(6) Génération des signaux

- Pour chaque état, on regarde les signaux générés

Eta t	Q2.. 0	Z D	LD R	EIN T	LDCP T	INT/IDE C	EDec o	Stor e	Shif t
A	000	0	*	1	0	*	0	0	0
B	001	0	1	1	0	1	0	1	0
C	011	0	0	1	1	1	1	0	0
D	010	0	*	1	0	*	0	0	0
E	111	1	*	1	0	0	0	0	0
F	101	0	*	0	1	0	0	0	1

Conclusion

- La méthode d'implémentation « câblée » des automates est propre aux μP de type RISC :
 - ↪ RISC = Reduced Instruction Set Computer
 - E.g. PowerPC, MIPS, ...
 - ↪ Le format des instructions est uniforme et on peut facilement « tirer » des câbles à partir du registre IR
 - ↪ La plupart des instructions se font en un cycle et sont donc facilement représentable sous forme d'automates
- Pour les CISC...
 - ↪ Complex Instruction Set Computer
 - E.g. Pentium x86, Motorola 68xxx, ...
 - ↪ Automate monstrueux \Rightarrow il faut une autre méthode...