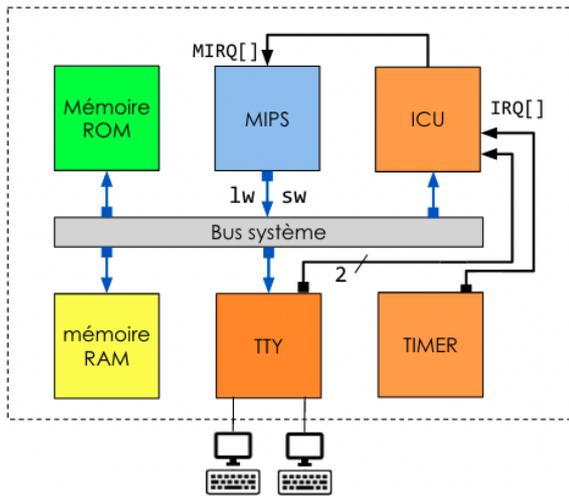
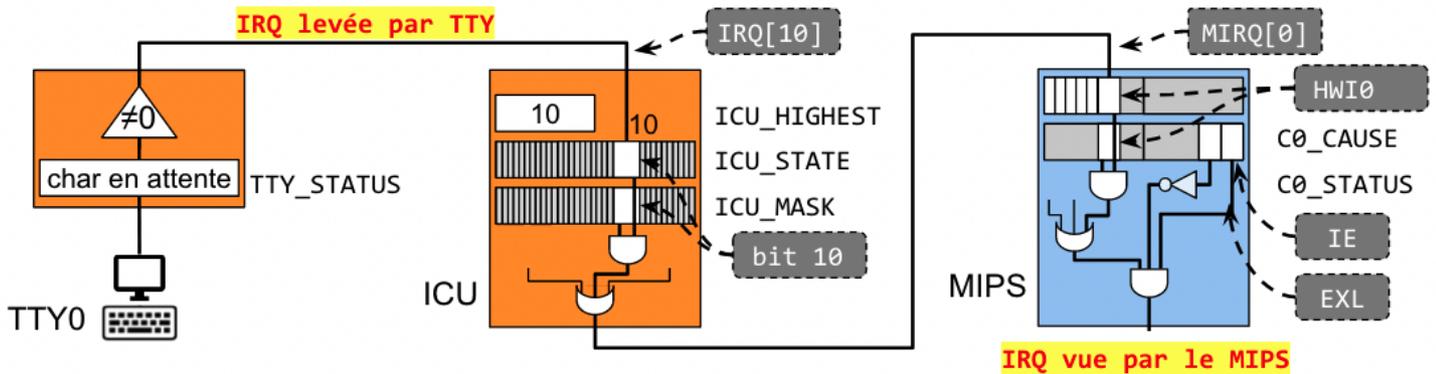


Sur le schéma de la plateforme des TP, on peut voir que seuls les composants TTY et TIMER peuvent lever des IRQ. Les IRQ de ces contrôleurs de périphériques sont envoyés au composant ICU qui va les combiner pour produire un unique signal IRQ pour le processeur.



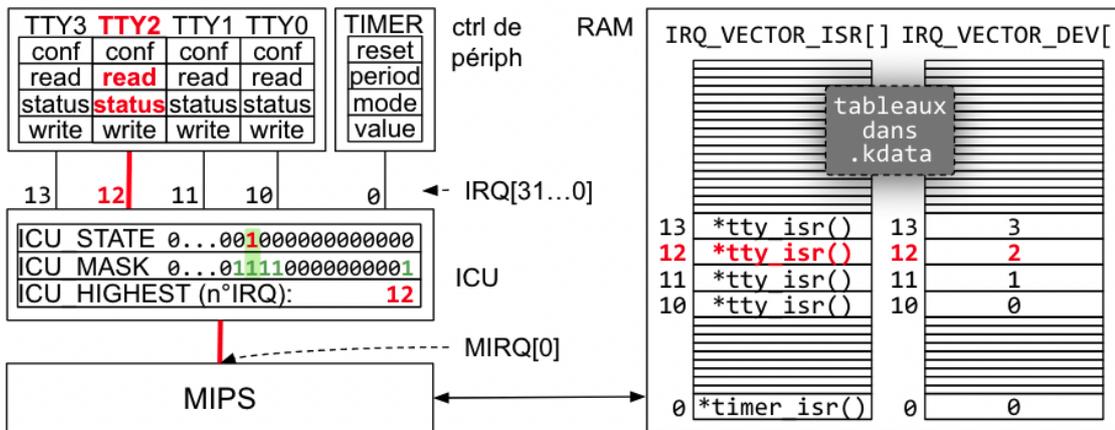
Une IRQ peut être masquée, c'est-à-dire que le processeur ne va pas interrompre le programme en cours. Le masquage peut être demandé à plusieurs endroits : dans le composant ICU et dans le processeur lui-même. Le masquage est demandé par le noyau, le plus souvent de manière temporaire, quand il doit exécuter un code critique qui ne doit surtout pas être interrompu.



Sur le schéma ci-dessus, on voit que l'IRQ du TTY0 est reliée à l'entrée n°10 de l'ICU, c'est un choix matériel qui n'est pas modifiable par logiciel. Son état est donc enregistré dans le bit n°10 du registre ICU_STATE. Il y a un AND avec le bit 10 du registre ICU_MASK. Si le bit 10 du registre ICU_MASK est à 0, alors la sortie du AND est 0 et l'IRQ est masquée (donc invisible pour le processeur). Le registre ICU_HIGHEST contient toujours le numéro de l'IRQ active la plus prioritaire, comme il n'y en a qu'une dans cet exemple, ICU_HIGHEST contient 10 (l'IRQ prioritaire, pour cette ICU, est l'IRQ active dont le numéro est le plus petit). L'IRQ de l'ICU est reliée à l'entrée 0 des 6 IRQs possibles du MIPS et sa valeur s'inscrit dans le registre HWI0 du registre c0_cause. Il y a un AND avec le bit HWI0 du registre c0_status. Si le bit HWI0 du registre c0_status est à 0, alors la sortie du AND est 0 et l'IRQ est aussi masquée. Enfin, il y a un dernier AND avec le bit 0 de c0_status (correspondant au bit IE pour Interrupt Enable) qui permet de masquer globalement les IRQ et avec le NOT du bit 1 de c0_status (correspondant au bit EXL EXception Level).

Quand le signal IRQ vue par le MIPS s'active (passe à 1), c'est que l'IRQ levée par le contrôleur de périphérique doit être prise en charge. Le programme en cours d'exécution est interrompu et dérivé vers `kentry` à l'adresse `0x80000180` et en même temps `C0_EPC ? PC+4, c0_cause.XCODE ? 0, c0_status.EXL ? 1`. Notez que le nom officiel de `c0_status` est `C0_SR`, mais dans ce document, on utilise `c0_status` pour plus de clarté.

Dans le schéma ci-après, à gauche c'est le matériel et à droite c'est un extrait de la RAM contenant les structures de données utilisées par le noyau pour la gestion des IRQ.



- À gauche, on voit que les IRQ venant des contrôleurs de périphériques sont connectés aux entrées d'IRQ de l'ICU. Il y a 32 entrées possibles. Sur notre plateforme, par exemple l'IRQ du TTY2 est connectée à l'entrée 12 de l'ICU. Ce numéro d'entrée est le numéro qui identifie le contrôleur de périphérique. Notez que le registre `ICU_MASK` est en lecture seul, c'est-à-dire qu'il ne peut pas être écrit directement. Pour modifier le contenu du registre `ICU_MASK`, il faut utiliser deux autres registres de l'ICU: `ICU_SET` et `ICU_CLEAR`. `ICU_SET` permet de mettre à 1 les bits de `ICU_MASK`, et `ICU_CLEAR` permet de les mettre à 0. Pour mettre à 1 le bit `i` du registre `ICU_MASK`, il faut écrire 1 dans le bit `i` du registre `ICU_SET`. Pour mettre à 0 le bit `j` du registre `ICU_MASK`, il faut aussi écrire 1, mais dans le bit `j` du registre `ICU_CLEAR`.
- À droite, il y a les deux tableaux que le noyau utilise pour connaître l'ISR à exécuter pour chaque numéro d'IRQ. Ce couple de tableaux se nomme **vecteur d'interruption** et comme il y a 32 entrées d'IRQ dans l'ICU, ces tableaux ont 32 cases chacun. Ici, le vecteur d'interruption est composé des tableaux `IRQ_VECTOR_ISR[]` et `IRQ_VECTOR_DEV[]`. Le vecteur d'interruption est indexé par les numéros d'IRQ. Il contient deux informations: (1) dans la case n°`i` du tableau `IRQ_VECTOR_ISR[]`, on trouve le pointeur sur la fonction ISR à appeler si l'IRQ n°`i` est levée, et (2) dans la case n°`i` du tableau `IRQ_VECTOR_DEV[]`, on trouve le numéro de l'instance du périphérique. Cette dernière information est nécessaire dans le cas des contrôleurs de périphérique multi-instances comme le TTY afin de savoir quel jeu de registres la fonction ISR doit utiliser. En effet, il y a une fonction ISR unique à exécuter quel que soit le numéro du TTY, l'adresse de cette fonction est placée dans les cases 10, 11, 12, et 13 du tableau `IRQ_VECTOR_ISR[]` (si on a 4 TTYs) et dans les cases 10, 11, 12, et 13 du tableau `IRQ_VECTOR_DEV[]`, on a les valeurs 0, 1, 2 et 3 qui correspondent bien au numéro d'instance des TTYs.

Enfin, nous rappelons les 3 registres du coprocesseur système (`c0`) qui sont utilisés au moment de l'entrée dans le noyau, quelle que soit la cause : `syscall` (vu la semaine dernière), interruption (TD de cette semaine) et exception (dans le cas de problèmes lors de l'exécution du programme comme la division par 0). On rappelle aussi que les seules instructions qui peuvent manipuler ces registres sont `mtc0` et `mfc0` pour, respectivement, les écrire et les

13. Sur une plateforme (autre que celle des TP) sur laquelle on aurait un TTY0 sur l'entrée 5, un TIMER sur l'entrée 2, et un autre TTY1 sur l'entrée 14. Que doit-on faire pour que seuls le TTY1 et le TIMER soient démasqués et que TTY0 soit masqué ?
Si les 3 IRQ se lèvent au même cycle, quelles seront les valeurs des registres ICU_STATE, ICU_MASK et ICU_HIGHEST ?
14. Dans quel mode est le processeur quand il traite une IRQ ?
15. Que fait le processeur lorsqu'il reçoit une IRQ masquée ?
16. Que signifie acquitter une IRQ ?
17. Qui demande l'acquiescement à qui ?
18. Comment demande-t-on l'acquiescement ?
19. Est-ce qu'une IRQ peut se désactiver sans intervention du processeur ?
20. Est-ce qu'une IRQ peut ne pas être attendue par le noyau ?
21. Quelle est la valeur du champ XCODE du registre c0_cause à l'entrée dans le noyau en cas d'interruption ?
22. Quelle est la valeur écrite dans le registre c0_EPC à l'entrée dans le noyau en cas d'interruption ?
23. Que se passe-t-il dans le registre c0_status à l'entrée dans le noyau en cas d'interruption et quelle est la conséquence ?
24. La routine kentry (entrée du kernel à l'adresse 0x80000180) appelle le gestionnaire d'interruption quand le MIPS reçoit une IRQ non masquée, que fait ce gestionnaire d'interruption ?
25. À l'entrée dans le noyau, kentry analyse le champ XCODE du registre de c0_cause et si c'est 0 alors il saute au code donné ci-après (ce n'est pas exactement le code que vous pouvez voir dans les fichiers sources pour que ce soit plus facile à comprendre).

```

cause_irq:
    addiu    $29,    $29,    -23*4        // 23 registers to save (18 tmp regs+HI+LO+$31+EPC)
    mfc0    $27,    $14                // $27 <- EPC (addr of syscall instruction)
    mfc0    $26,    $12                // $26 <- SR (status register)
    sw      $31,    22*4($29)         // $31 because, it is lost by jal irq_handler
    sw      $27,    21*4($29)         // save EPC (return address of IRQ)
    sw      $26,    20*4($29)         // save SR (status register)
    mtc0    $0,    $12                // SR <- kernel-mode without INT (UM=0 ERL=0 EXL=0)
    sw      $1,    1*4($29)           // save all temporary registers including HI and
    sw      $2,    2*4($29)           // LO
    [etc. pour les autres sauvegardes des registres temporaires]

    jal     irq_handler                // call the irq handler fonction écrite en C

    lw     $1,    1*4($29)            // restore all temporary registers including HI and
    lw     $2,    2*4($29)            // LO
    [etc. pour les autres restaurations des registres temporaires]
    lw     $26,    20*4($29)          // get old SR
    lw     $27,    21*4($29)          // get return address of syscall
    lw     $31,    22*4($29)          // restore $31
    mtc0   $26,    $12                // restore SR
    mtc0   $27,    $14                // restore EPC
    addiu  $29,    $29,    23*4        // restore the stack pointer
    eret                                // jr C0_EPC AND C0_SR.EXL <= 0

```

Pourquoi, ne pas sauver les registres persistants ?

26. La fonction irq_handler() a pour mission d'appeler la bonne ISR. Dans le code qui suit (extrait du fichier kernel/harch.c), on voit d'abord la déclaration de la structure qui décrit les registres présents dans l'ICU. En fait c'est un tableau de structures parce qu'il y a autant d'instances d'ICU que de processeurs (donné par NCPUS), ici, il y a un seul processeur MIPS, donc NCPUS=1.

```

struct icu_s {
    int state;           // state of all IRQ signals
    int mask;           // IRQ mask to chose what we need for this ICU
};

```

```

    int set;           // IRQ set --> enable specific IRQs for this ICU
    int clear;        // IRQ clear --> disable specific IRQs for this ICU
    int highest;      // highest priority IRQ number for this ICU
    int unused[3];    // these 3 registers are not used
};
extern volatile struct icu_s __icu_regs_map[NCPUS];

static int icu_get_highest (int icu) {
    return __icu_regs_map[icu].highest;
}

static void icu_set_mask (int icu, int irq) {
    __icu_regs_map[icu].set = 1 << irq;
}

void irq_handler (void) {
    int irq = icu_get_highest (cpuid());
    irq_vector_isr[irq] (irq_vector_dev[irq]);
}

```

La déclaration `extern volatile struct icu_s __icu_regs_map[NCPUS];` informe le compilateur que le symbole `__icu_regs_map` est défini ailleurs et que c'est un tableau de structures de type `struct icu_s`. Ainsi, le compilateur `gcc` sait comment utiliser la variable `__icu_regs_map`.

Dans quel fichier est défini `__icu_regs_map` ?

Que font les fonctions `icu_get_highest()`, `icu_set_mask()` et `irq_handler()` ?

Comment s'appelle le couple de tableaux `irq_vector_isr[irq]` et `irq_vector_dev[irq]` ?

Combien ont-il de cases ?

27. Si `ICU_HIGHEST` contient 10 (dans le cas de notre plateforme) que doit faire la fonction `irq_handler()`

28. Que fait la fonction `icu_set_mask (int icu, int irq)` ?

29. Les registres du **TIMER** sont définis dans le code du noyau de la façon suivante :

```

struct timer_s {
    int value;           // timer's counter : +1 each cycle, can be written
    int mode;           // timer's mode : bit 0 = ON/OFF ; bit 1 = IRQ enable
    int period;         // timer's period between two IRQ
    int resetirq;       // address to acknowledge the timer's IRQ
};
extern volatile struct timer_s __timer_regs_map[NCPUS];

```

Écrivez le code de la fonction `static void timer_init (int timer, int tick)` qui initialise la période du timer n° `timer` avec l'entier nommé `tick` et active les IRQ si la période donnée est non nulle.

30. La configuration des périphériques et des interruptions est faite dans la fonction `arch_init()` appelée par `kinit()`.

Écrivez les instructions C permettant d'ajouter le **TIMER** dans le noyau avec un tick de 1000000 (1 million de cycles). Il faut (1) initialiser le timer ; (2) démasquer l'IRQ venant du timer dans l'ICU, elle connectée sur son entrée n°0 ; (3) initialiser le vecteur d'interruption avec la fonction `timer_isr` pour ce timer 0.