

PRÁCTICA 2

Estudio del cauce segmentado

Conceptos desarrollados:

Riesgos RAW.
Adelantamiento (*forwarding*).
Aceleración.
Salto retardado.

El programa de prueba.

Para la realización de esta práctica utilizaremos un programa de ordenación mediante el algoritmo de la burbuja y observaremos su comportamiento bajo determinadas condiciones. Se trata de un método sencillo que nos permitirá ordenar un conjunto de enteros almacenados en un vector. El código correspondiente sería algo así:

```
int n = 10; // Longitud del vector.  
int A [10] = {1,5,3,7,2,8,5,9,0,7}; // Valores del vector.  
int i, j, k;  
  
for ( i = 0; i < n-1; i++ )  
    for ( j = n-1; j > i; j-- )  
        if (A [ j ] < A [ j-1 ]) {  
            k = A [ j ];  
            A [ j ] = A [ j-1 ];  
            A [ j-1 ] = k;  
        }
```

El programa ensamblador correspondiente podría ser el que se muestra a continuación y se suministra en el fichero Burbuja.s.

```

.data

N:      .byte   10
A:      .byte   1,5,3,7,2,8,5,9,0,7

.text

    lb      r1,N(r0)           ; N - 1
    daddi  r1,r1,-1          ; i = 0  (i es r2)
    dadd   r2,r0,r0          ; for ( i = 0; i < n-1; i++ )
for1:   beq    r2,r1,sigue1   ; for ( i = 0; i < n-1; i++ )
        dadd   r3,r0,r1          ; j = N - 1  (j es r3)
for2:   beq    r3,r2,sigue2   ; for ( j = n-1; j > i; j-- )
        lb     r4,A(r3)          ; r4 = A[j]
        lb     r5,A-1(r3)         ; r5 = A[j-1]
        slt    r6,r4,r5
        beqz  r6,salta          ; if (A [j] < A [j-1]) {
        dadd   r7,r0,r4          ; k = A [j];
        dadd   r4,r0,r5
        sb    r4,A(r3)           ; A [j] = A [j-1];
        sb    r7,A-1(r3)          ; A [j-1] = k;
salta:  addi   r3,r3,-1
        j      for2
sigue2: addi   r2,r2,1
        j      for1
sigue1: halt

```

Primera parte.

- 1) Asegurarse de que no están seleccionadas ninguna de las opciones de la pestaña de configuración.
- 2) Cargar y ejecutar el programa comprobando que funciona correctamente.
- 3) Anotar los datos siguientes:

Ciclos: [760](#)

Paradas por RAW: [234](#)

Instrucciones: [429](#)

Paradas por saltos (*Branch taken*): [93](#)

CPI: [1,772](#)

- 4) Comprobar que el valor CPI coincide con el resultado del cociente entre el número de ciclos y las instrucciones ejecutadas.

$$\frac{\text{nº de ciclos}}{\text{nº de instrucciones}} = 760 / 429 = 1,772$$

- 5) Ahora vamos a fijarnos en la **primera vez que se ejecuta la instrucción “slt”** y contestaremos a las preguntas formuladas a continuación. Pero antes de nada **hay que aclarar dos cuestiones**.

- La primera no representa gran dificultad y es simplemente que **el simulador numera los ciclos de manera que el primero es el ciclo cero** y no el uno como solemos hacer en clase.
- La segunda es que **en la ventana “Cycles” no aparecen todas las instrucciones que se han ejecutado** ya que tiene un buffer limitado y guarda solamente las últimas. Por lo tanto, es posible que lo que ocurrió al comienzo de la ejecución ya no esté disponible y será necesario volver a ejecutar el programa desde el principio, parando en el lugar en que la instrucción aparece por primera vez.

¿En qué ciclo comienza la extracción (IF) de “slt”? **14 (15 ciclos)**

¿Cuántos ciclos de espera se producen?: **2**

¿En qué etapa se produce la espera? **Decode**

¿A qué es debida dicha espera?

Hay una dependencia de datos lb r4,A(r3) y r5,A-1(r3) con r4 y r5, y estos a su vez dependen de r3, y habrá más dependencias

- 6) Observaremos ahora el comportamiento de la instrucción que va a continuación: la instrucción “beqz”.

¿Por qué permanece tantos ciclos en la etapa IF?

Porque la instrucción anterior se para en la etapa ID por RAW, y la instrucción beqz no puede avanzar a la siguiente etapa

¿Cuantos ciclos de espera se introducen en la etapa ID?

2 ciclos

¿A qué se debe la espera?

Por dependencia de datos de r6, que justamente lo modifica la instrucción anterior (slt r6,r4,r5)

- 7) Observa cómo coinciden la lectura y escritura de un mismo registro (coincidencia de las etapas ID y WB) en las dependencias.

¿Qué permite que ambas etapas coincidan en el mismo ciclo?

Subciclos, que en WB se escriba en el primer subciclo, y el segundo subciclo lo lee en ID

¿En qué ciclo se produce por primera vez esta coincidencia?

17 (Ciclo 18)

¿Cuál es el registro causante de dicha dependencia?

r6

Segunda parte.

- 8) Entrar en la pestaña de configuración y **activar la opción de adelantamiento (forwarding)**.

- 9) Volver a cargar y ejecutar el programa comprobando que sigue funcionando.

- 10) Anotar los nuevos datos:

Ciclos: 627

Paradas por RAW: 101

Instrucciones: 429

Paradas por saltos (*Branch taken*): 93

CPI: 1,462

- 11) Calcular la aceleración respecto a la ejecución sin adelantamiento.

Ciclos sin adelantamiento: 760
Ciclos con adelantamiento: 627

$760 / 627 = 1,2121\dots$ (21% de aceleración)

- 12) Comprobar que se obtiene la misma aceleración tanto si se comparan los tiempos de ejecución como si se comparan los valores de CPI.

CPI sin mejora: 1,772
CPI con mejor: 1,462

$1,772 / 1,462 = 1.2120\dots$ (21% de aceleración)

- 13)**Buscar un caso en el que se produzca un adelantamiento de la etapa **MEM a la EX** y escribir las dos líneas de la ventana “Cycles” correspondientes a las instrucciones involucradas.

```
lb    r1,N(r0)
dadd r1,r1,-1 ; N - 1
```

- 14)**En este caso, relacionado con las detenciones del cauce y los ciclos de espera, el simulador presenta un comportamiento diferente al visto en clase. ¿Cuál es esa diferencia?

En MIPS normal, cuando se produce una parada, se queda esperando en la etapa IC
embargo, en WinMIPS64 se puede producir una espera en la etapa de ejecución (E)

- 15)**Buscar ahora un caso en el que se produzca un adelantamiento desde la etapa **EX a la ID** escribiendo las líneas afectadas.

```
dadd r2,r0,r0
beq r2,r1,sigue1
```

Tercera parte.

- 16)**Entrar nuevamente en la pestaña de configuración y **activar la opción de hueco de retardado (delay slot)** además de la de adelantamiento (*forwarding*).
- 17)**Volver a cargar el programa, ejecutarlo y observar el resultado. ¿A qué se debe este comportamiento?

18)Solucionar el problema mediante el uso de instrucciones **nop**, comprobando de forma experimental cuál será el **mínimo** de dichas instrucciones y **dónde** habrá que colocarlas.

19)Una vez solucionado el problema, ejecutar la nueva versión y anotar los siguientes datos:

Ciclos:	Paradas por RAW:
Instrucciones:	Paradas por saltos (<i>Branch taken</i>):
CPI:	

20)Ahora, intentar solucionar el problema con reordenamiento de código en vez de instrucciones **nop**. Indicar los cambios introducidos:

21)Volver a ejecutar con la última modificación y anotar los datos siguientes:

Ciclos:	Paradas por RAW:
Instrucciones:	Paradas por saltos (<i>Branch taken</i>):
CPI:	

22)Compara estos resultados con los obtenidos con la versión anterior (la de las instrucciones nop).

¿Qué ocurre?

¿Cuál es la explicación?