Evaluación de la práctica 2: Limitaciones a la Vectorización

30237 Multiprocesadores - Grado Ingeniería Informática

Esp. en Ingeniería de Computadores Universidad de Zaragoza

Sergio García Esteban

14-marzo-2020

Resumen

Los tiempos y métricas deberán obtenerse para máquinas de los laboratorios L0.04 o L1.02. Sed concisos en las respuestas. Se valorarán las referencias utilizadas.

Notas generales

El trabajo puede presentarse de forma individual o en grupos de máximo dos personas. Podéis trabajar en grupos mayores, pero cada grupo debe elaborar el material a entregar de forma independiente. Hacedme llegar vuestros trabajos en formato pdf a través de la entrega habilitada en la web de la asignatura (moodle). Incluid vuestro nombre y apellidos en la cabecera del documento y vuestro NIP en el nombre del fichero (p2_NIP.pdf).

Plazo límite de entrega: jueves, 19 de marzo, 23h59m59s.

Parte 1. Efecto del alineamiento de los vectores en memoria

La función $ss_align_v1()$ calcula el kernel scale and shift. El vector x[] está alineado con el tamaño vectorial de AVX, es decir, su dirección inicial es múltiplo de 32 bytes (256 bits).

```
for (unsigned int i = 0; i < LEN; i++)
    x[i] = alpha*x[i] + beta;</pre>
```

La función $ss_align_v2()$ hace el mismo cálculo pero con el vector x[] NO alineado, ya que se procesa desde el elemento con índice 1:

```
for (unsigned int i = 0; i < LEN; i++)
    x[i+1] = alpha*x[i+1] + beta;</pre>
```

Las funciones ss_align_v1_intr() y ss_align_v2_intr() implementan con intrínsecos los bucles de las funciones ss_align_v1() y ss_align_v2() respectivamente. En el primer caso los accesos a memoria son alineados y en el segundo son no alineados. Todas estas funciones las compilamos en la sesión de prácticas con las versiones 9.2 y 7.2 de gcc.

1. Para cada instrucción de escritura en memoria ejecutada, indica su tipo -escalar(E)/vectorial (V)- y la dirección del dato al que accede. En caso de instrucción vectorial, especifica solamente la dirección del primer elemento. Supón que el vector x[] tiene 32 elementos de tipo float, y que está almacenado a partir de la dirección 0x6020c0. Añade las filas que sean necesarias en las tablas.

Notación: para cada instrucción vectorial, indica el número de elementos en el vector, y si dichos elementos deben estar alineados (A) o no (U).

| align_v1() | | tipo inst. | dirección |
|------------|-------------------|------------|-----------|
| vmovaps | %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x6020c0 |
| vmovaps | %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x6020e0 |
| vmovaps | %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x602100 |
| vmovaps | %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x602120 |

| align_v2_gcc7() | tipo inst. | dirección |
|--|------------|-----------|
| vmovups %xmm0,0x2017cf(%rip) | V4U | 0x6020c4 |
| vmovss %xmm0,0x2017cb(%rip) | E1 | 0x6020d4 |
| vmovss %xmm0,0x2017bb(%rip) | E1 | 0x6020d8 |
| vmovss %xmm0,0x2017ab(%rip) | E1 | 0x6020dc |
| vmovaps %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x6020e0 |
| vmovaps %ymm0,-0x20(%rax) | V8A | 0x602100 |
| <pre>vmovaps %ymm0,-0x20(%rax)</pre> | V8A | 0x602120 |
| <pre>vmovss %xmm0,0x20273e(%rip)</pre> | E1 | 0x602140 |

| align_v2_intr() | | tipo inst. | dirección |
|-----------------|-------------------|------------|-----------|
| vmovups | %ymm0,-0x20(%rax) | V8U | 0x6020c4 |
| vmovups | %ymm0,-0x20(%rax) | V8U | 0x6020e4 |
| vmovups | %ymm0,-0x20(%rax) | V8U | 0x602104 |
| vmovups | %ymm0,-0x20(%rax) | V8U | 0x602124 |
| | | | |

Parte 2. Efecto del solapamiento de las variables en memoria

- 1. Escribe los tiempos de ejecución en ns de los bucles ejecutados en las siguientes llamadas a funciones. Describe muy brevemente en la tabla las tareas realizadas u obviadas **en tiempo de ejecución**. Notación:
 - [n]S: [no] comprobar solapamiento
 - [n]A: [no] comprobar alineamiento
 - E/V: ejecución escalar/vectorial En caso de que no se efectúe alguna tarea (nX), indicar la razón.

| llamada a función | tiempo (ns) | tareas |
|--|-------------|---|
| ss_alias_v1(&y[1], y) | 3954.1 | S A -> E |
| ss_alias_v1(y, x) | 78.8 | S A -> V |
| $\overline{ss_alias_v2(\&y[1], \&x[1])}$ | 92.3 | $nS(restrict) A \rightarrow V$ |
| ss_alias_v2(y, x) | 78.3 | $nS(restrict) A \rightarrow V$ |
| $\overline{ss_alias_v3(\&y[1], \&x[1])}$ | 92.3 | nS(pragma ivdep) A -> V |
| ss_alias_v3(y, x) | 78.3 | nS(pragma ivdep) A -> V |
| ss_alias_v4(y, x) | 78.3 | $\frac{1}{\text{nS(restrict) nA(builtin_assume_aligned)}} \rightarrow \text{V}$ |

Parte 3. Efecto de los accesos no secuenciales (stride) a memoria

1. Lista el código ensamblador correspondiente al bucle interno de la función ss_stride_vec().

¿Cuántas instrucciones vectoriales hay en el cuerpo del bucle? Avuda: utiliza las etiquetas al final de cada línea para identificarlas.

```
vmovaps (%rax),%ymm5
vshufps $0x88,0x20(%rax),%ymm5,%ymm1
vperm2f128 $0x3,%ymm1,%ymm1,%ymm2
       $0x40,%rax
vshufps $0x44,%ymm2,%ymm1,%ymm0
vshufps $0xee, %ymm2, %ymm1, %ymm2
vinsertf128 $0x1, %xmm2, %ymm0, %ymm0
vmulps %ymm4,%ymm0,%ymm0
vaddps %ymm3,%ymm0,%ymm0
vmovss %xmm0,-0x40(%rax)
vextractps $0x1,%xmm0,-0x38(%rax)
vextractps $0x2,%xmm0,-0x30(%rax)
vextractps $0x3, %xmm0, -0x28(%rax)
vextractf128 $0x1, %ymm0, %xmm0
vmovss %xmm0,-0x20(%rax)
vextractps $0x1, %xmm0, -0x18(%rax)
vextractps $0x2, %xmm0, -0x10(%rax)
vextractps $0x3, %xmm0, -0x8(%rax)
       $0x6030c0, %rax
cmp
jne
       4007d8 < ss_stride_vec+0x48>
```

20 instrucciones, de las cuales 15 son vectoriales.

OPTATIVO. Detalla las operaciones realizadas por las instrucciones vectoriales del bucle interno en 'ss_stride_vec()'.

```
vmovaps (%rax), %ymm5 -> lee de memoria 8 elementos del vector x[]
vshufps $0x88,0x20(%rax),%ymm5,%ymm1 -> mezcla los 8 elementos leídos en la
        instr anterior y los siguientes 8 elementos en memoria, para obtener
        los 8 elementos de índice par.
vperm2f128 $0x3, %ymm1, %ymm1, %ymm2 -> permutación para ordenar los elementos
vshufps $0x44, %ymm2, %ymm1, %ymm0 -> mezcla 1 para ordenar los elementos
```

vshufps \$0xee, %ymm2, %ymm1, %ymm2 -> mezcla 2 para ordenar los elementos vinsertf128 \$0x1, %xmm2, %ymm0, %ymm0 -> inserta 128 bits (xmm) de la mezcla 2 en el registro resultante de la mezcla 1 para obtener los

8 elementos ordenados

vmulps %ymm4,%ymm0,%ymm0 -> 8 elementos resultantes * alpha

2. Calcula la aceleración (speedup) de la versión icc sobre la gcc. versión escalar: 470.1/470.2 -> 100% versión vectorial: 608.0/770.2 -> 78%

Parte 4. Efecto de las sentencias condicionales en el cuerpo del bucle

Lista el código ensamblador correspondiente al bucle interno de la función cond_vec().
 ¿Cuántas instrucciones vectoriales hay en el cuerpo del bucle?

```
vmovaps 0x6020c0(%rax),%ymm2
vmovaps 0x6030c0(%rax),%ymm3
add $0x20,%rax
vcmpltps %ymm1,%ymm2,%ymm0
vblendvps %ymm0,%ymm2,%ymm3,%ymm0
vmovaps %ymm0,0x6010a0(%rax)
cmp $0x1000,%rax
jne 400940 <cond_vec+0x40>
```

8 instrucciones, de las cuales 5 son vectoriales.

2. Detalla las operaciones realizadas por las instrucciones vectoriales del bucle. Por ejemplo:

```
vmovaps 0x6020c0(\%rax),\%ymm2 \rightarrow lee de memoria 8 elementos del vector y[] vmovaps 0x6030c0(\%rax),\%ymm3 \rightarrow lee de memoria 8 elementos del vector x[]
```

3. Calcula la aceleración (speedup) de la versión vectorial sobre la escalar. 573.0/89.6 -> 639%