Implementación y optimización de un algoritmo en ensamblador DLX

JAIME GÓMEZ GARCÍA DIEGO BERMÚDEZ PÉREZ

Versión sin optimizar

MF(a1,a2) y MF(a2,a4)

```
main:

;cargamos MF(a1,a2)

If f1,a1

If f2,a2

eqf f2,f0 ;Si dividimos entre 0 hace un salto al final del programa bfpt fin divf f2,f1,f2

If f3,a2

multf f4,f1,f3

;cargamos MF(a3,a4)

If f5,a3

If f6,a4

eqf f6,f0 ;Si dividimos entre 0 hace un salto al final del programa bfpt fin divf f6,f5,f6

If f7,a4

multf f8,f5,f7
```

Podemos ver las cargas y cálculos realizados para MF(a1,a2) y MF (a3,a4). El resultado de los registros sería:

Producto de Kronecker

```
;producto de Kronercker de f9 a f24
;primera fila
multf f9,f1,f5
multf
       f10,f1,f6
multf
       f11,f2,f5
multf
       f12,f2,f6
;segunda fila
multf
       f13,f1,f7
multf
       f14,f1,f8
multf
       f15,f2,f7
multf
        f16,f2,f8
;tercera fila
multf
       f17,f3,f5
multf
        f18,f3,f6
       f19,f4,f5
multf
multf
       f20,f4,f6
;cuarta fila
multf
       f21,f3,f7
multf
       f22,f3,f8
multf
       f23,f4,f7
multf
        f24,f4,f8
```

A continuación calculamos el producto de Kronecker, almacenando en los registros de f9 a f23.

(a1 + a4) / | MF(a2,a3)|

```
;a1+a4
addf
        f25,f1,f7
;calculamos MF(a2,a3) a2 esta en f3 y a3 esta en f5
eqf f5,f0 ;Si dividimos entre 0 hace un salto al final del programa
bfpt
divf f26,f3,f5
multf f27,f3,f5
;calculamos el determinante de MF(a2,a3)
       f28,f3,f27
multf
multf
      f29,f5,f26
        f30,f28,f29
subf
;calculamos (a1+a4)/|MF(a2,a3)|
eqf f30,f0 ;Si dividimos entre 0 hace un salto al final del programa
bfpt
        f30, f25, f30
divf
```

Primero sumamos a1 y a4 y lo guardamos en el registro f25, después calculamos MF(a2,a3) y su determinante, finalmente hacemos la división.

Calculamos y almacenamos M

```
;calculamos M de f9 a f24
multf f9,f9,f30
multf
       f10,f10,f30
     f11,f11,f30
multf
       f12,f12,f30
multf
multf
       f13,f13,f30
       f14, f14, f30
multf
       f15,f15,f30
multf
multf
       f16,f16,f30
multf
       f17,f17,f30
       f18,f18,f30
multf
multf
       f19,f19,f30
multf
       f20,f20,f30
       f21,f21,f30
multf
multf
       f22,f22,f30
multf
       f23,f23,f30
       f24,f24,f30
multf
;Almacenamos M
sf M,f9
sf M+4,f10
sf M+8,f11
sf M+12,f12
sf M+16,f13
sf M+20,f14
sf M+24,f15
sf M+28,f16
sf M+32,f17
sf M+36,f18
sf M+40,f19
sf M+44,f20
sf M+48,f21
sf M+52,f22
sf M+56,f23
sf M+60,f24
```

La matriz M es calculada multiplicando la matriz de Kronecker por el registro f30.

Calculamos y almacenamos VH, HM

```
;Calculamos VM

multf f9,f9,f13

multf f10,f10,f14

multf f11,f11,f15

multf f12,f12,f16

;Calculamos HM

multf f17,f17,f21

multf f18,f18,f22

multf f19,f19,f23

multf f20,f20,f24
```

```
;Almacenamos VM

sf VM,f9
sf VM+4,f10
sf VM+8,f11
sf VM+12,f12
;Almacenamos HM

sf HM,f17
sf HM+4,f18
sf HM+8,f19
sf HM+12,f20
```

El cálculo de VH se realiza multiplicando los valores de la primera y segunda fila de M y el cálculo de VM multiplicando los de la tercera y cuarta fila.

Calculamos y almacenamos el check

```
;Calculamos check lo guardamos en f21
multf
       f21,f21,f0
addf
       f21,f21,f9
addf
       f21,f21,f10
addf
       f21,f21,f11
       f21,f21,f12
addf
addf
       f21,f21,f17
addf
       f21,f21,f18
addf
       f21,f21,f19
addf
       f21,f21,f20
```

Por último cargamos el check en el registro 21.

Resultados obtenidos de la versión sin optimizar

```
WINDLX - [Register]
           0x00000294 R31=
                                       0x00000000 D28=
                                                                                3.6
IMAR=
IR=
A=
          0x00000290 F0=
0x00000000 F1=
                                                       0
                                                 0.5
2.2
2.42
3.3
0.75
           0x00000000
          0x000000000 F3=
0x000000000 F4=
 AHI=
 BHI=
           0x00000000
BTA=
ALU=
          0x00000000 F6=
          0x00000000
                             F7=
                                          14.52
2.8021
2.10157
0.578946
0.434209
1.93291
6.878594
2.89936
11.2084
8.40629
13.5622
10.1716
49.2653
12.7524
 ALUHI=0x00000000
FPSR= 0x00000000 F9=
DMAR=
          0x00001070
                             F10=
SDR= 0x42450fa6 F11=
SDRHI=0x00000000 F12=
           0x00000000
LDRHI=0x00000000 F14=
R0= 0x00000000 F15=
R1=
           0x00000000
                             F16=
R2=
R3=
          0x00000000 F17=
0x000000000 F18=
           0x00000000
                             F20=
F21=
R5=
R6=
          0x00000000
0x00000000
           0x00000000
                            F22=
F23=
                                            4.2524
14.0329
           0 \times 0 0 0 0 0 0 0 0
R8=
           0x00000000
                            F24=
                                          0.329
5.5
0.666667
7.26
R10=
          0x00000000 F25=
0x00000000 F26=
                            F26=
F27=
R11=
                                              7.26
15.972
2.2
R12=
           0x00000000
R13=
R14=
R15=
          0x00000000 F28=
0x00000000 F29=
           0x00000000
                                           0.399361
          0x00000000 F31=
0x00000000 D0=
R16=
R17=
                                         0.0140625
                                                3.6
76.8
921.6
 R18=
           0x00000000
                            D2=
R19=
R20=
           0x00000000 D4=
           0x00000000
                            D6=
                                       921.6
19.3343
7.7095e-05
1.46326
0.00206544
1.2671e+06
6.5521e+01
 R21=
           0x00000000 D8=
R22=
           0x00000000 D10=
           0x00000000
                            D12=
R24=
R25=
          0x00000000 D14=
0x00000000 D16=
                            D14=
           0x00000000
                            D18=
R26=
          0x00000000 D20=
0x00000000 D22=
                                       1.8091e+11
770.454
R28=
                                            4096
49807.4
R30=
          0x00000000 D26=
```

Como podemos observar en la captura de pantalla el valor cargado en el registro f21 es 49.2653 siendo este el resultado correcto de la operación check.

Rendimiento del programa

```
🖖 WINDLX - [Statistics]
File Window Execute Memory Configuration Statistics
Total
    333 Cycle(s) executed.
    ID executed by 100 Instruction(s).
    2 Instruction(s) currently in Pipeline.
Hardware configuration:
Memory size: 32768 Bytes
    faddEX-Stages: 1, required Cycles: 2
    fmulEX-Stages: 1, required Cycles: 5
    fdivEX-Stages: 1, required Cycles: 19
    Forwarding enabled.
Stalls:
    RAW stalls: 64 (19.22% of all Cycles), thereof:
        LD stalls: 4 (6.25% of RAW stalls)
        Branch/Jump stalls: 0 (0.00% of RAW stalls)
        Floating point stalls: 60 (93.75% of RAW stalls)
    WAW stalls: 0 (0.00% of all Cycles)
    Structural stalls: 161 (48.35% of all Cycles)
    Control stalls: 0 (0.00% of all Cycles)
    Trap stalls: 3 (0.90% of all Cycles)
    Total: 228 Stall(s) (68.47% of all Cycles)
Conditional Branches):
    Total: 4 (4.00% of all Instructions), thereof:
        taken: 0 (0.00% of all cond. Branches)
        not taken: 4 (100.00% of all cond. Branches)
Load-/Store-Instructions:
Total: 31 (31.00% of all Instructions), thereof:
        Loads: 6 (19.35% of Load-/Store-Instructions)
        Stores: 25 (80.64% of Load-/Store-Instructions)
Floating point stage instructions:
    Total: 60 (60.00% of all Instructions), thereof:
        Additions: 10 (16.67% of Floating point stage inst.)
        Multiplications: 46 (76.67% of Floating point stage inst.)
        Divisions: 4 (6.67% of Floating point stage inst.)
    Traps: 1 (1.00% of all Instructions)
```

Los datos más relevantes de la imagen anterior son:

- El número total de ciclos es de 333.
- La cantidad de RAW stalls es de 64.
- El 68% de todos los ciclos son paradas, siendo un total de 228.
- La carga y almacenamiento son un total de 31 ciclos

Versión optimizada

A partir de los resultados obtenidos en la versión anterior pudimos realizar una serie de cambios para poder mejorar el rendimiento del programa.

Primera mejora:

Intercalamos el almacenamiento de los resultados de tal forma que aprovechamos al máximo los recursos, esto lo hacemos intentando no realizar dos operaciones iguales seguidas, para ello intercalamos las multiplicaciones con el almacenamiento en memoria, pero sin que haya dependencia entre las operaciones. Con esto conseguimos ahorrarnos 21 ciclos.

```
;calculamos M de f9 a f24
multf f9,f9,f30
multf f10,f10,f30
sf M,f9
multf f11,f11,f30
sf M+4,f10
multf f12,f12,f30
sf M+8,f11
multf f13,f13,f30
sf M+12,f12
multf f14,f14,f30
sf M+16,f13
multf f15,f15,f30
sf M+20,f14
multf f16,f16,f30
sf M+24,f15
multf f17,f17,f30
sf M+28,f16
multf f18,f18,f30
sf M+32,f17
multf f19,f19,f30
sf M+36,f18
multf f20,f20,f30
sf M+40,f19
multf f21,f21,f30
sf M+44,f20
multf f22,f22,f30
sf M+48,f21
multf f23,f23,f30
sf M+52,f22
multf f24,f24,f30
sf M+56,f23
```

```
;Calculamos VM
multf f9,f9,f13
sf M+60,f24
multf
       f10,f10,f14
sf VM,f9
multf f11,f11,f15
sf VM+4,f10
multf f12,f12,f16
sf VM+8,f11
;Calculamos HM
multf f17,f17,f21
sf VM+12,f12
multf
       f18,f18,f22
sf HM, f17
multf f19, f19, f23
sf HM+4,f18
multf f20,f20,f24
sf HM+8,f19
```

Segunda mejora:

Nos dimos cuenta que en vez de tener que esperar por la división de a1/a2 podíamos ir calculando el primer cuadrante del producto de Kronecker, ya que para este primer cuadrante no necesitábamos dicha división, para ello también ahora calculamos antes MF(a3,a4). Con esta mejora conseguimos reducir el cálculo total en 8 ciclos.

Tercera mejora:

Otra mejora que se nos ocurrió fue reordenar el código para que al finalizar cualquier división comience la siguiente, dado que la división es de las operaciones más costosas que se realizan. Con esta mejora conseguimos reducir el cálculo total en 7 ciclos.

Cuarta mejora:

Para finalizar, la última mejora que realizamos fue acabar con la dependencia que existía para calcular la matriz M, esta dependencia era la necesidad de conocer el resultado de la división de a1 + a4 / |MF(a2,a3)|. Para ello reordenamos el código de tal forma que mientras se realiza esta división se calcula la cuarta fila del producto de Kronecker. Con esta mejora conseguimos reducir el cálculo total en 20 ciclos.

Resultados obtenidos tras realizar las mejoras:

```
WINDLX - [Register]
                           0x00000000 D28=
                                                       3.6
       0x00000294 R31=
IMAR=
       0x00000290 F0=
       0x00000000 F1=
                                  0.5
2.2
2.42
3.3
0.75
       0x00000000
                   F2=
AHI=
                    F3=
       0x00000000
                    F4=
       0 \times 000000000
BHI=
       0x00000000
                    F5=
BTA=
       0x00000000
                    F6=
       0x00000000
ALUHI=0x00000000
                   F8=
                                14.52
                               2.8021
FPSR= 0x00000000
                    F9=
                             2.10157
0.578946
DMAR=
       0x00001070
                   F10=
                    F11=
       0x42450fa6
SDR=
SDRHI=0x000000000
                    F12=
                             0.434209
       0x00000000
                              1.93291
                             6.37859
0.878594
LDRHI=0x00000000
                    F14=
R0=
       0x00000000
                   F15=
R1=
                              2.89936
       0x00000000
                    F16=
                              11.2084
8.40629
       0x00000000
                   F17=
R2=
R3=
       0x00000000
                    F18=
R4=
       0x00000000
                              13.5622
R5=
       0x00000000
                    F20=
                              10.1716
                              49.2653
12.7572
4.2524
R6=
       0x00000000
                    F21=
R7=
       0x00000000
                   F22=
                    F23=
       0x00000000
R8=
                              14.0329
R9=
       0x00000000
                   F24=
R10=
                                   5.5
       0x00000000
                    F25=
R11=
       0x00000000
                             0.666667
                               7.26
15.972
R12=
       0x00000000
                    F27=
R13=
       0x000000000
                    F28=
R14=
       0x00000000 F29=
                             0.399361
R15=
                   F30=
       0x00000000
R16=
       0x00000000
                   F31=
R17=
                            0.0140625
       0x00000000
                   D0=
                                  3.6
76.8
R18=
       0x00000000
R19=
       0x00000000
                   D4=
                                921.6
R20=
       0x000000000
                   D6=
                              19.3343
R21=
R22=
       0x00000000
                   D8=
                           7.7095e-05
                    D10=
       0 \times 000000000
R23=
       0x00000000
                   D12=
                              1.46326
R24=
       0x00000000
                           0.00206544
                   D14=
       0x00000000
                           1.2671e+06
R26=
       0x00000000
                   D18=
                           6.5521e+06
R27=
       0x00000000
                    D20=
                           1.8091e+11
                              770.454
4096
R28=
                   D22=
       0x00000000
R29=
       0 \times 000000000
                   D24 =
                              49807.4
R30=
       0x00000000 D26=
```

Como podemos observar en la captura de pantalla el valor cargado en el registro f21 es 49.2653 siendo este el resultado correcto de la operación check.

Es el mismo valor que la versión sin optimizar, por tanto concluimos que al realizar la optimizaciones no ha ocurrido ningún error de cálculo.

Rendimiento del programa



Como podemos ver en en las estadísticas:

- El número total de ciclos es de 277
- La cantidad de RAW stalls es de 26
- El 63% de todos los ciclos son paradas, siendo un total de 176.

Podemos ver que hemos reducido en 38 la cantidad de RAW stalls, el total de ciclos de parada también se ha reducido, en concreto 52 pero el porcentaje sigue siendo similar. Claramente el número de ciclos de carga y almacenamiento no ha variado en absoluto, ya que no hemos realizado ningún cambio.

En conclusión con esta serie de optimizaciones hemos conseguido pasar de 333 ciclos a 277 siendo 56 el total de ciclos que nos hemos ahorrado.