

Operating Systems Class - Assignment 2

João Ferreira & Pedro Cristina Marques

Department of Informatics Engineering

University of Coimbra

`jpbat@student.dei.uc.pt` | `pgcm@student.dei.uc.pt`

2009113274 | 2007184032

November 2011

Introdução

Neste projecto foi-nos proposto aplicar uma transformação a uma matriz, através da formula:

$$U_{x,y} = U_{x,y} + C_x(U_{x+1,y} + U_{x-1,y} - 2U_{x,y}) \\ + C_y(U_{x,y+1} + U_{x,y-1} - 2U_{x,y})$$

tirando partido do princípio da programação concorrente, de **Shared Memory** e de **Memory Mapped Files** usando, claro, semáforos **POSIX** para aceder à memória partilhada.

O nome do ficheiro base é definido como uma constante global (**FIN**) no ficheiro **heat_concurrent.c**, no mesmo ficheiro são também definidos, tal como pedido, se o programa deve estar a correr ou não em **DEBUG MODE**, o número de **STEPS** que o programa deve executar e a dimensão do quadrado (**SQUARE_DIMENSION**).

Processo Pai

O processo pai começa por executar a rotina **init()** que inicializa a memória partilhada e os semáforos. De seguida carrega a matrix do ficheiro para a memória partilhada, passando depois à transformação da mesma com o número de processos definido acima. Depois de meter os processos filhos a trabalhar faz **sem_wait** ao semáforo **change**, para que saiba quando os filhos acabaram de trabalhar e possa continuar com a execução do programa.

Quando volta a correr, este processo mata os filhos com o uso da rotina **kill**, enviando um sinal **SIG_KILL** a cada um dos **PIDs** dos filhos. Depois disto verifica se está num dos **STEPS** em que tenha que escrever para ficheiro e caso se confirme chama a rotina **write_to_file()**. Após isto faz a alteração da matriz à qual deve ir buscar os valores para trabalhar. Quando tudo isto estiver feito chama a rotina **terminate()** que fecha os semáforos e remove a **Shared Memory**.

SharedMemory, Semáforos e MemoryMappedFiles

No segmento de memória partilhada encontra-se a seguinte informação:
+**next** - que indica a cada processo qual a linha que deve processar.
+**this** - a versão da matriz à qual os processos devem ir buscar os valores.

No que diz respeito aos semáforos, foram necessários 3, sendo eles:

- mutex** - garante o acesso em exclusão mutua às variáveis.
- remainingLines** - informa os processos do número de linhas que ainda falta processar, e que garante que estes não o ultrapassem.
- change** - controla o fluxo de trabalho do processo pai.

Por fim foram mapeados 4 ficheiros, sendo que isto foi feito à medida que se revelou ser necessário guardar os mesmos.

Rotina Worker()

Na rotina worker cada processo entra num ciclo infinito no qual faz `sem_wait()` ao semáforo `remaining_lines` e caso consiga prosseguir então acede ao `next` que está em **Shared Memory** para saber qual a linha que deve correr. Depois faz a transformação e verifica se foi o ultimo processo a correr. Caso tenha sido faz `sem_post()` no semáforo `change`, que faz com que o processo pai volte a trabalhar.

SpeedUp & Occupancy

Para termos noção de qual era o nosso **speedup** e a **ocupância** do nosso CPU, foi desenvolvido um script em **bash** que executa cada uma das versões (sequencial e concorrente) 30 vezes, guardando cada um deles para ficheiro. Após isso chama outro script que calcula a média, e o desvio padrão de cada uma das versões. Assim chegamos aos seguintes resultados:

Processes	Avg(ms)	StdDev(ms)	SpeedUp	Occupancy
1	20970	480		
2	12375	255	1.69	84.73%

Para analisar a tabela convém primeiro referir as seguintes fórmulas: $SpeedUp = \frac{AvgSequencial}{AvgConcorrente}$ e $Occupancy = \frac{SpeedUp}{NumeroDeCores}$ e também que todos os testes foram corridos numa máquina com **2 cores**, sendo que cada um deles tem **2.80Ghz** de velocidade.

Conclusão

Assim conclui-se que `Shared Memory` e `Memory Mapped Files` são ferramentas que podemos utilizar, com precaução, para aumentar-mos a performance dos nossos projectos, uma vez que nos permite comunicar com bastante rapidez entre processos.