

## Tarefa 4 de SemináriosII

Gustavo Lopes Rodrigues

1. Como ficou o tempo de execução da versão paralelizada com *reduction* em relação à versão ante

Comparando o código paralelizado com redução, com o código inicial, o código paralelizado ficou aproximadamente 4 vezes mais rápido

```
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminario  
s II/TarefaIII$ time ./a.out
```

Código não paralelizado  
Número total de primos: 148933

```
real    0m0,834s  
user    0m0,832s  
sys      0m0,000s  
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminario  
s II/TarefaIII$ gcc primos.c -lm -fopenmp  
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminario  
s II/TarefaIII$ time ./a.out
```

Código paralelizado  
Número total de primos: 148933  
speedup: 4

```
real    0m0,204s  
user    0m1,362s  
sys      0m0,032s
```

2. Como ficou o tempo de execução da versão paralelizada com a seção crítica em relação ao que usou a redução (*reduction*)? Rode pelo menos 10 vezes e compare o tempo médio (computado e impresso em seu código, como na tarefa do cálculo de Pi).

O código paralelizado com redução e com seção crítica tem tempos muito parecidos, no tempo real e do usuário, a da seção crítica possui o tempo um pouco mais alto, pois há mais chamadas ao sistema, e sem contar que quando há uma seção crítica, as threads precisam esperar as outras threads terminar os cálculos, por isso, esse tipo de programa demora mais um pouco, já que quando tem *reduction*, as threads criam uma variável separada e depois soma elas separadamente

Código do primos.c com critical

```
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios  
II/TarefaIII$ time ./a.out  
Número total de primos: 148933  
tempo de execução = 0.207633
```

```
real    0m0,211s  
user    0m1,416s
```

```
sys    0m0,009s
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.215664
```

```
real   0m0,219s
user   0m1,459s
sys    0m0,004s
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.223805
```

```
real   0m0,228s
user   0m1,484s
sys    0m0,004s
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.217656
```

```
real   0m0,220s
user   0m1,458s
sys    0m0,000s
```

Codigo do primos.c com reduction

```
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ gcc primosReduction.c -lm -fopenmp
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.202148
```

```
real   0m0,205s
user   0m1,376s
sys    0m0,004s
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.213289
```

```
real   0m0,217s
user   0m1,461s
sys    0m0,012s
```

```
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$ time ./a.out
Número total de primos: 148933
tempo de execução = 0.191258
```

```
real    0m0,194s
user    0m1,310s
sys     0m0,016s
```

```
gustavolr@gustavolr-340XAA-350XAA-550XAA:~/Área de Trabalho/Exercicios/Seminarios
II/TarefaIII$
```

---

3. Explique porque o tempo com a seção crítica ficou “bom” (“comparável” ao tempo com a redução). Pense na carga de trabalho que cada *thread* recebe ao serem divididas as iterações do *loop* paralelizado.

Para entender o tempo entre os dois códigos, é preciso entender que quando há uma seção crítica, as threads fazem os cálculos, e quando chegam na seção crítica, eles esperam as outras threads chegarem para então continuarem. O código com *reduction* significam que todas as threads teram uma cópia da variável (nesse caso a variável “soma”) e depois todas serem somadas(já que o comando é “+”).

Levando em consideração isso tudo, é compreensível porque o tempo do código com seção ficou bom, pois a redutiva possui mais uma variável, dando um pouco mais de peso ao código.

---

4. Em relação ao balanceamento de carga, compare os tempos de execução usando a redução (sem seção crítica) e cada uma das três políticas (*static*, *dynamic* e *guided*, estas duas últimas com *chunk size* igual a 100). Use LIMITE\_MAX igual a 2 milhões e 4 milhões. Novamente, rode pelo menos 10 vezes com cada parâmetro e reporte algo parecido com:

**Número de execuções: 10(para cada tipo de política)**

**Tempo médio nas execuções: 0,210666**

**LIMITE\_MAX: 2000000**

Política	static	dynamic	guided
Tempo médio	0,200	0,182	0,250

**Número de execuções: 10(para cada tipo de política)**

**Tempo médio nas execuções: 0,478333**

**LIMITE\_MAX: 4000000**

Política	static	dynamic	guided
Tempo médio	0,510	0,445	0,480

---

5. Varie o *chunk* de 50 em 50 até um valor máximo, MAX\_CHUNK, que você definir, e tente determinar o *chunk* ótimo para as políticas *dynamic* e *guided*. Novamente, reporte o tempo médio para, pelo menos, 10 execuções. Ou seja, para cada valor de *chunk* seu código deve rodar pelo menos 10 vezes e reportar o tempo médio para verificação. Mantenha variáveis para armazenar o “tempo mínimo global”, isto é, o menor tempo entre todas as execuções com todas as políticas com todos os valores de *chunk*, e o “tempo mínimo global médio”, isto é parecido com o anterior, mas considera as 10 (pelo menos) execuções. Use LIMITE\_MAX de 4 milhões.

**Número de execuções: 10 (para cada tipo de política)**

**Tempo médio nas execuções:0,396666667**

**LIMITE\_MAX: 4000000**

<b>Política</b>	<b>static</b>	<b>dynamic</b>	<b>guided</b>
<b>Tempo médio</b>	0,410	0,380	0,400

MAX\_CHUNK:

guided: 100

static: 150

dynamic: 50