

MAC422 - EP2

Bruno Ferrero & Rodrigo Alves Souza

Problema

- Simular n ciclistas dando v voltas em uma pista P de tamanho d e 10 raias;
- A cada 10 voltas os 4 primeiros ciclistas da volta devem pontuar;
- Ganha quem somar mais pontos.

Solução: ideia geral ...

1. Criar n threads;
2. Usar o `main()` como um cronômetro que incrementa uma variável global (relógio) a cada *timestep* arbitrário (`usleep(timestep)`);
3. Sincronizar as n threads a cada $k * \text{timestep}$ (60/20ms) intervalo de tempo;
4. Durante a sincronização registra-se as posições dos ciclistas em P ;
5. Usar uma matriz `A[#voltas][#ciclistas]` global e registrar para cada volta a classificação de cada ciclista naquela volta;

Os ciclistas e a criação das n threads

```
typedef struct param_ciclistas {  
    int id;  
    int posicao;  
    int v;  
    int d;  
    int rank;  
    int clock;  
    int pontos;  
    int quebrou;  
} parametros_ciclistas;  
  
/*dispara os ciclistas (threads)*/  
for (i = 0; i < n; i++) {  
    arg[i].id = i+1;  
    arg[i].posicao = 0;  
    arg[i].v = v;  
    arg[i].d = d;  
    arg[i].rank = -1;  
    arg[i].clock = -1;  
    arg[i].pontos = 0;  
    arg[i].quebrou = 0;  
    if ( pthread_create( &threads[i], NULL, ciclista, (void*)&arg[i]) ) {  
        fprintf(stderr,"Erro ao criar thread.");  
        abort ();  
    }  
}
```

O cronômetro `main()` e o `relogio_global`

```
/* SIMULADOR: "cronometro" */  
while (1) {  
    usleep (timestep);  
    relogio_global += 1;  
    /*TODOS OS CICLISTAS TERMINARAM A CORRIDA*/  
    if (finished == n)  
        break;  
}
```

A barreira e a sincronização

Solução para não perder os waits da barreira:

Uma thread só termina (`return NULL`) quando todas tiverem terminado suas corridas. Isso foi feito para evitar perder os `n waits` da barreira criada;

```
/* Inicializa a barreira */  
pthread_barrier_init (&barreira_ciclo, NULL, n);  
  
while(1) {  
    pthread_barrier_wait(&barreira_ciclo);  
    if (finished == n) return NULL;  
}
```

Escrevendo as posições com `mutex`

Ciclistas entrando na pista

```
/* COLOCA OS CICLISTAS NA PISTA */
pthread_mutex_lock ( &mutex1 );
for (j = 0; j < tamanho_pista && empty == 0; j++)
    for (i = 0; i < LARGURA && empty == 0; i++) {
        if (PISTA[i][j] == -1) {
            raia = i;
            posicao = j;
            empty = 1;
        }
    }
/* Primeiro slot livre */
PISTA[raia][posicao] = id;
/*printf ("pista[%d][%d] = %d\n",raia,posicao,PISTA[raia][posicao]);*/
pthread_mutex_unlock ( &mutex1 );
pthread_barrier_wait(&barreira_ciclo);
```

Execução

\$./corrida 250 6 160 -> 6 threads e o processo pai (7 PIDS)

```
1 [I] 0.5%] 4 [ 0.0%] 7 [I] 0.5%] 10 [|||||82.4%]
2 [|||||60.5%] 5 [|||||58.4%] 8 [ 0.0%] 11 [|||||99.5%]
3 [|||||59.5%] 6 [I] 1.6%] 9 [ 0.0%] 12 [ 0.0%]
Mem[||||| 2605/63983MB] Tasks: 54, 99 thr; 4 running
Swp[I] 79/233259MB] Load average: 3.67 2.08 1.01
Uptime: 87 days, 19:20:19
```

PID	USER	PRI	NI	VIRT	RES	SHR	S	CPU%	MEM%	TIME+	Command
8874	bruno	20	0	55560	732	644	S	278.	0.0	15:04.02	./corrida 250 6 160
8878	bruno	20	0	55560	732	644	R	99.6	0.0	2:49.53	./corrida 250 6 160
8877	bruno	20	0	55560	732	644	R	96.2	0.0	2:44.40	./corrida 250 6 160
8876	bruno	20	0	55560	732	644	S	59.8	0.0	2:43.15	./corrida 250 6 160
8875	bruno	20	0	55560	732	644	S	8.1	0.0	2:35.96	./corrida 250 6 160
8880	bruno	20	0	55560	732	644	S	7.7	0.0	2:48.28	./corrida 250 6 160
8879	bruno	20	0	55560	732	644	S	1.0	0.0	1:08.37	./corrida 250 6 160

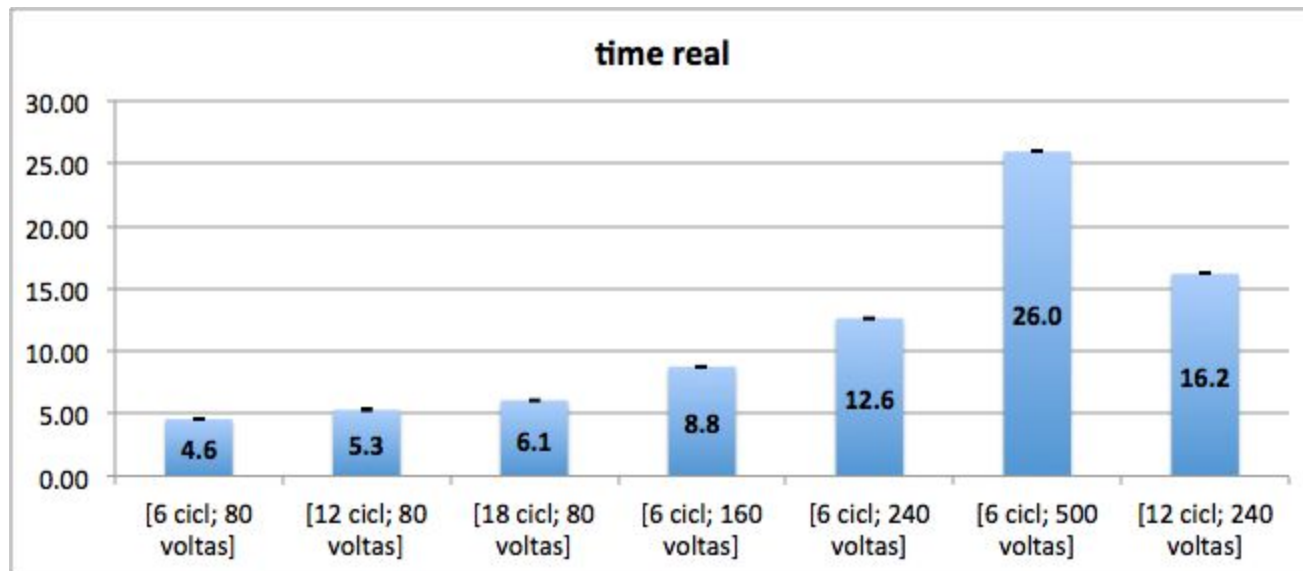
Execução: saída

```
Volta 150: Id: 1 [ 55] | Id: 6 [ 58] | Id: 2 [ 28] | Id: 4 [ 7] | Id: 3 [ 4] | Id: 5 [ 13] |
Volta 151: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 152: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 153: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 154: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 155: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 156: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 157: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 158: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 159: Id: 6 | Id: 1 | Id: 2 | Id: 4 | Id: 3 | Id: 5 |
Volta 160: Id: 1 [ 60] | Id: 6 [ 61] | Id: 2 [ 30] | Id: 4 [ 8] | Id: 3 [ 4] | Id: 5 [ 13] |
Ciclista: 1 | Pontos: 60 | Terminou em: 3471780
Ciclista: 2 | Pontos: 30 | Terminou em: 3496740
Ciclista: 3 | Pontos: 4 | Terminou em: 3516740
Ciclista: 4 | Pontos: 8 | Terminou em: 3506760
Ciclista: 5 | Pontos: 13 | Terminou em: 1322880 | Quebrou na volta 60
Ciclista: 6 | Pontos: 61 | Terminou em: 3471780
bruno@polar:~/disciplinas/mac422/ep/ep2/mc422_02$
```

Resultados

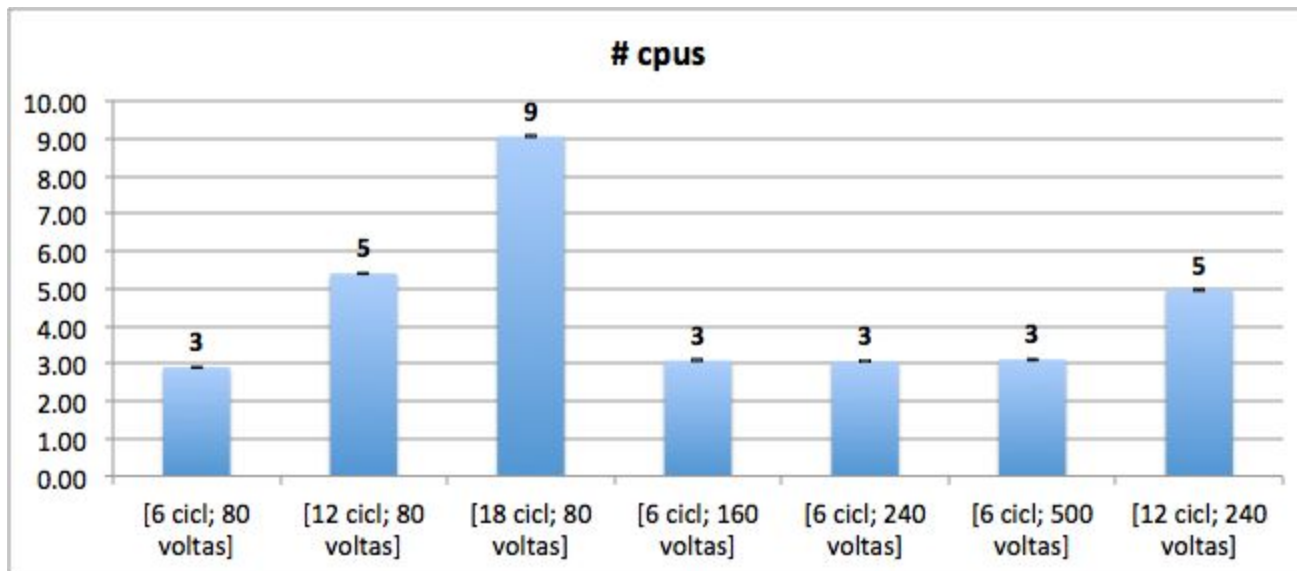
- 30 execuções utilizando o `perf`
 - `$ perf stat -r 30 ./corrida 250 6 80 >> logs/log_06c_080v.txt 2>&1`
- Os testes considerados foram:
 - 6 ciclistas e 80 voltas; -> poucos ciclistas e poucas voltas
 - 12 ciclistas e 80 voltas; -> medios ciclistas e poucas voltas
 - 18 ciclistas e 80 voltas; -> muitos ciclistas e poucas voltas
 - 6 ciclistas e 160 voltas; -> poucos ciclistas e poucas voltas
 - 6 ciclistas e 240 voltas; -> poucos ciclistas e médias voltas
 - 6 ciclistas e 500 voltas; -> poucos ciclistas e muitas voltas
 - 12 ciclistas e 240 voltas; -> medios ciclistas e medios voltas

Resultados



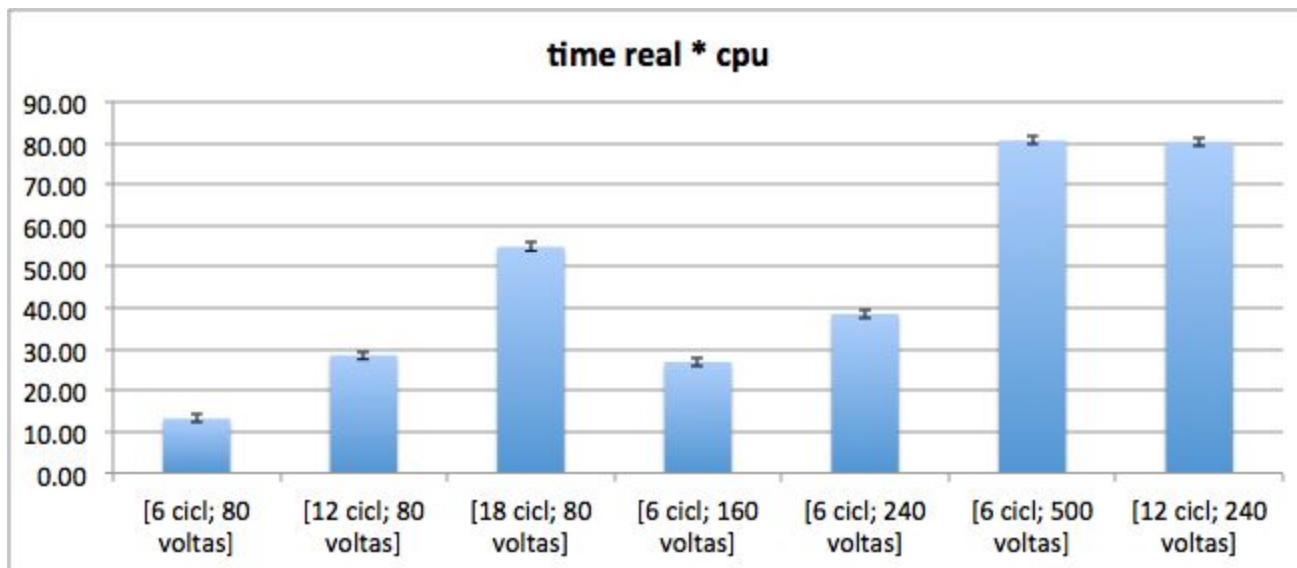
- O # de ciclistas aumenta (mas muito pouco) o tempo de execução;
- O tempo de execução aumenta proporcionalmente (linear) com o aumento da prova (número de voltas).

Resultados



- O # de ciclistas aumenta proporcionalmente o o número de cpus usadas;
- O número de cpus não varia com o tamanho da prova.

Resultados



Fim