TSP com MPI e Threads

Como executar

O projeto tem um Makefile. Para compilar o programa basta executar make mpiapp, lembrando que é necessário o mpico para compilar programas com MPI.

Para executar o código utilizar $mpirun -np < x > --hostfile host_file ./main , sendo <math>x$ a quantidade de processos.

Para alterar o número de *threads* basta modificar a constante NUM_THREADS no arquivo main.c.

Para alterar a instância utilizada no programa, basta alterar o nome do arquivo na constante FILENAME no arquivo main.c. As opções de instâncias estão na pasta /instances.

Ao executar o código deve-se informar o número de cidades da instância escolhida.

Desenvolvimento

Separei o desenvolvimento nas seguintes etapas:

- 1. Solução do problema sem o uso de threads e MPI
- 2. Solução apenas com threads
- 3. Solução com MPI e threads

Solução sem threads e MPI

Nessa etapa foram desenvolvidas as estruturas de dados necessárias para executar o programa, assim como a lógica do TSP de acordo com o que foi sugerido no capítulo 6 do livro *An Introduction to Parallel Programming*. As estruturas criadas foram:

- stack : utilizada para controlar a descoberta de novos caminhos (como descrito no livro).
- tour : responsável por armazenar as cidades de de determinado caminho, assim como o tamanho máximo do caminho e o custo dele.
- graph : responsável por armazenar a matriz de adjacências da instância que o problema irá executar.
- queue : utilizada para fazer a busca em largura para distribuição dos caminhos pelas threads e processos posteriormente.

Nessa primeira etapa tinha apenas um processo e um código sem *threads*, portanto, consistia apenas na inicialização da *stack* com o *tour* inicial (contendo apenas *hometown*) e a busca em profundidade atualizando o melhor caminho.

```
while(!Empty(stack_t)) {
 current_tour = Pop(stack_t);
 if(GetTourCost(current_tour) > *best_tour && *best_tour != -1) {
    continue;
 }
  if(GetTourNumberCities(current_tour) == n_cities) {
     cost = GetEdgeWeight(graph t, LastCity(current tour), hometown);
     AddCity(current_tour, hometown, cost);
     if(BestTour(current tour, best tour)) {
       printf("Update best tour!\n");
       PrintTourInfo(current_tour);
       best_tour = current_tour;
    }
  } else {
    for (int nbr=n_cities-1; nbr >= 1; nbr--) {
      if(!TourContainCity(current tour, nbr)) {
        cost = GetEdgeWeight(graph t, LastCity(current tour), nbr);
        AddCity(current_tour, nbr, cost);
        PushCopy(stack t, current tour);
        RemoveLastCity(current_tour, cost);
      }
    }
  }
}
```

Solução com threads

Com a primeira etapa consolidada a solução foi extendida para utilizar *pthreads*. O balanceamento das *threads* foi feito inicialmente com uma busca em largura, e depois conforme as *threads* terminavam seus trabalhos elas buscavam novos trabalhos com outras *threads* que ainda não haviam terminado (como foi sugerido no livro).

O código abaixo mostra a busca em largura para o balanceamento inicial, e depois o código para divisão da fila da busca em largura entre as *threads*.

```
void FillBFSQueue(int num instances, graph* graph t, queue* bfs queue,
 tour* initial_tour) {
 int num cities = NumNodes(graph t);
  int visited nodes[num cities];
  tour* current_tour;
  EnqueueCopy(bfs_queue, initial_tour);
  for(int i=0; i < num_cities; i++) {</pre>
    if(TourContainCity(initial_tour, i)) {
      visited nodes[i] = 1;
    } else {
      visited_nodes[i] = 0;
    }
  }
  while(SizeQueue(bfs_queue) < num_instances) {</pre>
    current_tour = Dequeue(bfs_queue);
    int last_city = GetTourLastCity(current_tour);
    for(int nbr=num cities-1; nbr >= 0; nbr--) {
      int nbr_cost = GetEdgeWeight(graph_t, last_city, nbr);
      if (nbr cost == 0.0 || visited nodes[nbr] == 1) { continue; }
      AddCity(current_tour, graph_t, nbr);
      EnqueueCopy(bfs_queue, current_tour);
      RemoveLastCity(current_tour, graph_t);
      visited_nodes[nbr] = 1;
    }
  }
}
void ShareQueue(int num_instances, stack** stacks, queue* queue_t) {
  int i = 0;
 while(!EmptyQueue(queue_t)) {
    stack* current stack = stacks[i % num instances];
    PushCopy(current_stack, Dequeue(queue_t));
    i++;
  }
}
```

Com as *stacks* balanceadas era só executar o código da primeira etapa para cada uma das *threads*.

Solução com MPI e threads

Primeiramente, era preciso iniciar o MPI da maneira correta. Como o programa é *multi thread* era preciso iniciar o MPI com

```
MPI_Init_thread(NULL, NULL, MPI_THREAD_MULTIPLE, &provided); Dessa maneira, múltiplas threads podem fazer chamadas para o MPI.
```

A leitura da instância é feita pelo processo zero e enviada para os demais processos. Como o envio dessas mensagens é necessário para o início da execução. então não tem problema usar o MPI Send e MPI Recv que são bloqueantes.

```
if(process_rank == 0) {
  ReadNCities(&n cities);
  AllocateInputs(n cities);
  InitializeInstance();
  for (int dest = 0; dest < num processes; dest++) {</pre>
    if (dest != process rank) {
      MPI_Send(&n_cities, 1, MPI_INT, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
      MPI_Send(nodes, n_cities, MPI_INT, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
      for(int i=0; i < n cities; i++)</pre>
        MPI_Send(adj_m[i], n_cities, MPI_FLOAT, dest, 0, MPI_COMM_WORLD)
    }
  }
} else {
 MPI_Recv(&n_cities, 1, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNOR
 AllocateInputs(n_cities);
 MPI_Recv(nodes, n_cities, MPI_INT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGN
  for(int i=0; i < n cities; i++)</pre>
    MPI_Recv(adj_m[i], n_cities, MPI_FLOAT, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_ST
}
```

Com todos processos tendo a instância inicial era necessário fazer uma busca em largura para dividir as possibilidades entre os processos antes de dividir pelas *threads*. Ou seja, a divisão inicial era feita pelo número de processos e para cada um desses processos ocorria uma divisão pelo número de threads.

```
void ThreadsSplit(int num_threads, queue* bfs_queue) {
  int error;
  stack* threads_stacks[num_threads];

// Initialize threads stacks
  for(int i=0; i<NUM_THREADS; i++) {
    threads_stacks[i] = CreateStack((n_cities*n_cities)/2);</pre>
```

```
ShareQueue(num_threads, threads_stacks, bfs_queue);
 pthread t* workers = (pthread t*) calloc (NUM THREADS, sizeof(pthread
 if (!workers) { exit(-1); }
 for(int i=0; i < num_threads; i++) {</pre>
    error = pthread_create(&workers[i], NULL, &execute, (void*)threads_s
    if(error) { printf("Failed to create thread: %lu\n", (long)workers[i
 }
  for(int i=0; i < num threads; i++) {</pre>
   error = pthread_join(workers[i], NULL);
   if(error) { printf("Failed to join thread: %lu\n", (long)workers[i])
 }
 for(int i=0; i < num_threads; i++) {</pre>
   FreeStack(threads_stacks[i]);
 }
}
void ProcessesSplit(int num processes, int process rank, queue* bfs qu
eue, graph* graph_t) {
 stack* my stack;
 queue* threads_bfs_queue = CreateQueue(MaxSizeQueue(bfs_queue));
 stack* processes_stacks[num_processes];
 for(int i=0; i < num_processes; i++) {</pre>
   processes stacks[i] = CreateStack((n cities*n cities)/2);
 }
 ShareQueue(num_processes, processes_stacks, bfs_queue);
 my_stack = processes_stacks[process_rank];
 while(!Empty(my stack)) {
   FillBFSQueue(NUM_THREADS, graph_t, threads_bfs_queue, Pop(my_stack))
 }
 ThreadsSplit(NUM THREADS, threads bfs queue);
 for(int i=0; i < num_processes; i++) {</pre>
   FreeStack(processes stacks[i]);
 }
 FreeQueue(threads bfs queue);
}
```

Com a divisão finalizada bastava executar o algoritmo TSP para cada uma das *stacks* de cada uma das *threads* dos processos. Entretanto, ainda era possível otimizar compartilhando o melhor *tour* entre os processos. Então, foi adicionado ao código da avaliação de *tours* métodos para receber e enviar novas melhores rotas.

```
void CheckNewBestTour(float* best_tour, int src) {
 int msg_available;
 float received_cost;
 MPI Status status;
 MPI_Message msg;
 MPI Improbe(src, 0, MPI COMM WORLD, &msg available, &msg, &status);
 if(msg available) {
   MPI_Mrecv(&received_cost, 1, MPI_FLOAT, &msg, MPI_STATUS_IGNORE);
    *best tour = received cost;
 }
}
void SendNewBestTour(float* best_tour, int num_processes, int process_
rank) {
 for(int dest = 0; dest < num_processes; dest++) {</pre>
    if(dest != process rank)
      MPI_Send(best_tour, 1, MPI_FLOAT, dest, 0, MPI_COMM_WORLD);
 }
}
```

O método de envio manda para todas os processos diferentes dele o novo valor de melhor *tour*. Já o método de receber verifica se há algum novo melhor *tour*, caso exista, então ele atribui a variável de melhor *tour*. O código de avaliação de *tours* ficou da seguinte maneira:

```
void EvaluateTours(stack* stack t, graph* graph t, float* best tour, p
thread mutex t evaluate mutex, term* term_t, int n_cities, int hometow
n, int num threads, int num processes, int process rank) {
 tour* current tour;
 while(!Termination(stack_t, term_t, num_threads)) {
    current_tour = Pop(stack_t);
    if(GetTourNumberCities(current_tour) == n_cities) {
      AddCity(current_tour, graph_t, hometown);
      for(int src = 0; src < num_processes; src++)</pre>
        CheckNewBestTour(best_tour, src);
      if(BestTour(current tour, *best tour)) {
        pthread mutex lock(&evaluate mutex);
        *best tour = GetTourCost(current tour);
        SendNewBestTour(best_tour, num_processes, process_rank);
        pthread_mutex_unlock(&evaluate_mutex);
      }
    } else {
      for (int nbr=n_cities-1; nbr >= 0; nbr--) {
        if (nbr == hometown) { continue; }
        if(!TourContainCity(current tour, nbr)) {
          AddCity(current_tour, graph_t, nbr);
          if(GetTourCost(current_tour) > *best_tour && *best_tour != -1)
            RemoveLastCity(current_tour, graph_t);
            continue;
          }
          PushCopy(stack_t, current_tour);
          RemoveLastCity(current tour, graph t);
        }
      }
   FreeTour(current_tour);
 }
}
```

Ao final da execução foi preciso fazer uma sincronização do melhor *tour*, para garantir que o processo zero mostre o melhor *tour* de fato. Isso teve que ser feito, pois pode acontecer de algum processo terminar antes e não pegar a atualização de melhor *tour* de outro processo ainda em execução, se isso acontecer com o processo zero (responsável por exibir o melhor *tour* no final), então ele vai exibir um melhor *tour* desatualizado.

```
// Final sync for best tour
if(process_rank != 0) {
MPI_Send(&best_tour, 1, MPI_FLOAT, 0, BEST_TOUR_FINAL_SYNC_TAG, MPI_COI
} else {
for(int dest=1; dest < num_processes; dest++) {
   int received_cost;
   MPI_Recv(&received_cost, 1, MPI_FLOAT, dest, BEST_TOUR_FINAL_SYNC_TAG

   if(received_cost < best_tour) {
      best_tour = received_cost;
   }
}</pre>
```

Testes

Foram feitos testes para verificar o tempo de execução para 1, 2, 4 e 8 processos e 2 ou 4 threads em cada processo. Para medir o tempo de execução foi utilizado o método MPI_Wtime() da biblioteca do MPI. Foi sugerido utilizar as instâncias de 12 e 15 cidades.

Instância com 12 cidades:

```
0 300 352 466 217 238 431 336 451 47 415 515
300 0 638 180 595 190 138 271 229 236 214 393
352 638 0 251 88 401 189 386 565 206 292 349
466 180 251 0 139 371 169 316 180 284 206 198
217 595 88 139 0 310 211 295 474 130 133 165
238 190 401 371 310 0 202 122 378 157 362 542
431 138 189 169 211 202 0 183 67 268 117 369
336 271 386 316 295 122 183 0 483 155 448 108
451 229 565 180 474 378 67 483 0 299 246 418
47 236 206 284 130 157 268 155 299 0 202 327
415 214 292 206 133 362 117 448 246 202 0 394
515 393 349 198 165 542 368 108 418 327 394 0
```

Podemos ver abaixo que quando executamos com 2 threads o desempenho é melhor. Inclusive, podemos ver que a execução com 4 e 8 processos para 2 threads tem, praticamente, o mesmo tempo de execução.

1 processo

2 processos

```
2 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 2 --hostfile host_file ./
Cities number:
12
BEST TOUR:
Best tour: 1733.00
Total execution time: 1.35s
_____
4 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 2 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
12
BEST TOUR:
Best tour: 1733.00
Total execution time: 1.51s
```

8 processos

Instância com 15 cidades:

```
0 29 82 46 68 52 72 42 51 55 29 74 23 72 46
29 0 55 46 42 43 43 23 23 31 41 51 11 52 21
82 55 0 68 46 55 23 43 41 29 79 21 64 31 51
46 46 68 0 82 15 72 31 62 42 21 51 51 43 64
68 42 46 82 0 74 23 52 21 46 82 58 46 65 23
52 43 55 15 74 0 61 23 55 31 33 37 51 29 59
72 43 23 72 23 61 0 42 23 31 77 37 51 46 33
42 23 43 31 52 23 42 0 33 15 37 33 33 31 37
51 23 41 62 21 55 23 33 0 29 62 46 29 51 11
55 31 29 42 46 31 31 15 29 0 51 21 41 23 37
29 41 79 21 82 33 77 37 62 51 0 65 42 59 61
74 51 21 51 58 37 37 33 46 21 65 0 61 11 55
23 11 64 51 46 51 51 33 29 41 42 61 0 62 23
72 52 31 43 65 29 46 31 51 23 59 11 62 0 59
46 21 51 64 23 59 33 37 11 37 61 55 23 59 0
```

Podemos ver que para a instância de 15 cidades a execução com 4 threads se saiu melhor no geral.

1 processo

```
2 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 1 --hostfile host file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 52.13s
-----
4 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 1 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 32.91s
```

```
2 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 2 --hostfile host_file ./
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 18.55s
______
4 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 2 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 12.00s
```

4 processos

```
2 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 4 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 11.74s
4 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 4 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 13.12s
```

```
2 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 8 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 11.11s
4 threads
[inf2591-06@server parallel-tsp]$ mpirun -np 8 --hostfile host_file ./
main
Cities number:
15
BEST TOUR:
Best tour: 291.00
Total execution time: 10.79s
```