## MAC0438 – Programação concorrente – 1s2012 EP2

Data de entrega: 10/05/2012

Prof. Daniel Macêdo Batista

#### 1 Problema

A busca do menor caminho entre dois pontos de uma rede é equivalente à busca do menor caminho em um grafo, e esse problema é resolvido utilizando o conhecido algoritmo do caminho mais curto de Dijkstra <sup>1</sup>.

Apesar do algoritmo de Dijkstra devolver a melhor solução para o problema do menor caminho, nem sempre este menor caminho é utilizado para todos os pacotes. Isso acontece porque se todos os pacotes sempre seguirem a sugestão do algoritmo de Dijkstra, aquele caminho acaba se tornando um gargalo na rede por conta do congestionamento. Por causa disso, é comum que certos protocolos de roteamento não utilizem apenas o menor caminho entre dois pontos, mas sim os n menores caminhos e haja um sorteio a respeito de qual desses n serão usados por vez, diminuindo assim a probabilidade de que um único caminho torne-se um gargalo na rede.

A sua tarefa neste EP é implementar um programa concorrente que encontre os n menores caminhos entre o vértice 0 e todos os outros vértices de um grafo. Ou seja, a saída final do seu programa deverá apresentar no máximo  $n \times (m-1)$  caminhos, onde m é a quantidade de vértices do grafo.

## 2 Requisitos

### 2.1 Threads e barreira de sincronização

O seu EP deverá criar uma quantidade de threads igual à quantidade de núcleos do computador e essas threads deverão se sincronizar sempre que todas elas terminarem de encontrar um caminho (Cada thread terá o papel de encontrar exatamente 1 caminho). Se o computador onde o código for executado tiver apenas 1 unidade de processamento, a quantidade de threads deve ser 2. Você deve implementar algum algoritmo para barreira de sincronização simétrica e essa implementação deve estar explícita no seu código. EPs que implementem outro tipo de barreira ou EPs que utilizem alguma biblioteca que já traga a barreira implementada terão nota ZERO. Você deverá informar no LEIAME do seu código, e no relatório, em qual arquivo e em quais linhas a barreira está implementada.

Quando todas as threads chegarem na barreira de sincronização, a lista dos n menores caminhos para cada destino deve ser atualizada e esse procedimento deve ser repetido até que os n menores caminhos do vértice 0 para cada destino sejam encontrados.

As threads só poderão partir para a próxima iteração de busca depois que a lista for atualizada. EPs que permitam a saída de threads da barreira antes da hora terão nota ZERO.

https://en.wikipedia.org/wiki/Dijkstra\_algorithm

#### 2.2 Linguagem

Seu programa deve ser escrito em C, C++ ou java. Programas escritos em outra linguagem terão nota ZERO.

#### 2.3 Entrada e saída

O seu programa receberá como entrada o valor de n e o nome de um arquivo texto que contém a topologia do grafo como uma matriz de adjacências. Em todos os grafos passados como entrada, a existência de uma aresta de um vértice A para um vértice B implicará na existência de uma aresta do vértice B para o vértice A. Para o cálculo do menor caminho deve ser considerado que o peso de cada aresta vale 1. Todos os grafos passados como entrada serão grafos conexos.

O seu programa deverá aceitar uma opção -debug (Tem que ser assim, com o "-"na frente) e quando essa opção for passada na linha de comando, as seguintes informações devem ser apresentadas cada vez que as threads se encontrarem em uma barreira:

- Número da iteração, que vai ser um contador que armazena quantas vezes as threads se encontraram na barreira:
- Ordem com que as threads chegaram na barreira. Cada thread precisa de um identificador;
- m-1 listas atualizadas, cada uma com os n menores caminhos. Inicialmente pode haver menos do que n já que a lista ainda está sendo construída.

Quando o programa for executado com ou sem a opção -debug, ele precisará informar ao término da execução:

- Número de iterações: a quantidade de vezes que as threads se encontraram na barreira;
- m-1 listas, cada uma com os n menores caminhos, ou um valor menor que n caso não hajam tantos caminhos assim entre os vértices.

Cada caminho deve ser apresentado da seguinte forma:

$$(x) 0 - b - c - d - e - f - g$$

Onde (x) é a quantidade de arestas do caminho (no exemplo acima, 6) e b a g são os identificadores dos roteadores do caminho entre 0 e g. A identificação dos vértices deve ser feita considerando a ordem com que eles são apresentados na matriz de adjacências. Não mude esse padrão para evitar que os resultados saiam diferentes do esperado. Abaixo é apresentado um exemplo de saída do programa:

```
Para o vertice 1:
(2) 0 - 3 - 1
(3) 0 - 2 - 3 - 1

Para o vertice 2:
(2) 0 - 1 - 2
(2) 0 - 3 - 2

Para o vertice 3:
(3) 0 - 2 - 1 - 3
(3) 0 - 1 - 2 - 3
```

### 3 Relatório

Você deve entregar um relatório apresentando a saída do seu programa para o grafo abaixo, um grafo que representa a topologia da NSFNet<sup>2</sup>:

```
1 0 1 0
            0
              0 0 0
                    0
                       0
                         0
    1
      1
        0
          0
            0
              0
                1
                   0
                     0
                       0
          0
            1
                0
                   0
   0 0 0
              0
                     0
                       0
   0 0 1
          0
            0
                0
                   0
              0
                     0
 0 0 1 0 1
            0
              0 0 0
                    0
   0 0 1
          0
            1
              1
                0
                   0
                     0
                       0
   1 0 0 1
            0
              0
                0 1
                     0
   0 0 0 1
            0 0 1 0 0 0
          0
            0
              1 0
                   0
                     1 0
          0
            1
              0 0 0
                    1 0
   0 0 0
                         0
          0
            0
              0 1 1 0 0
 0 0 0 1
          0
            0
              0 0
                  0 0 0
          0
            0
              0 0 0 1 1 0
  0 0 0 0
          0 1
              0 0 0 0 0 1
 0 0 0 0
            0
              0 0 0 1 1 0 1
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 0 1 0
```

A saída deve ser decorrente da execução do programa com n igual a 2 e com a opção -debug. Apesar do relatório apresentar o resultado para o grafo da NSFNet, isso não significa que o EP será avaliado apenas com esse cenário.

O relatório também deve apresentar informações sobre a implementação da barreira (qual barreira foi implementada e onde ela está implementada – arquivo e número de linhas). Outras informações que você julgar necessárias para explicar o seu código podem ser apresentadas no relatório.

## 4 Sobre a entrega

Você deve entregar um arquivo .tar.gz contendo os seguintes itens:

- fonte, Makefile (ou similar), arquivo LEIAME;
- relatório em .pdf.

O desempacotamento do arquivo .tar.gz deve produzir um diretório contendo os itens. O nome do diretório deve ser ep2-membros\_da\_equipe. Por exemplo: ep2-joao-maria.

A entrega do .tar.gz deve ser feita através do PACA.

O EP pode ser feito individualmente ou em dupla.

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>http://www.nsfnet-legacy.org/about.php

# 5 Bônus para o programa mais eficiente

Os EPs que receberem nota 10,0 passarão por uma avaliação extra para verificar qual é o mais eficiente. Os códigos serão executados em diversos cenários definidos pelo professor e aquele que rodar, em média, mais rápido será considerado o mais eficiente. Os autores deste EP ganharão 1,0 ponto extra na média final.