

## LIMIAR DE CONEXIDADE PARA CERTOS GRAFOS GEOMÉTRICOS

Y. KOHAYAKAWA

Data de entrega: 8/4/2013 (23:55)

## 1. INTRODUÇÃO

Inicialmente, lembre-se do problema geométrico discutido em sala no dia 28/2/2013 (veja **prog3.18.c**). Estamos aqui interessados em encontrar o ‘limiar de conexidade’ para uma coleção ‘grande’ e ‘típica’ de pontos no plano. (Este EP poderia ter como motivação o estudo de redes de sensores (*wireless sensor networks*, WSNs).)

## 2. DESCRIÇÃO DO PROBLEMA

Sejam dados  $N$  e  $0 \leq d \leq 1$ . Sejam ainda  $p_1, \dots, p_N \in [0, 1]^2$  pontos no quadrado unitário. Definimos um grafo  $G = (V, E)$  com  $V = [N] = \{1, \dots, N\}$  e

$$E = \{\{i, j\}: \|p_i - p_j\| \leq d\}. \quad (1)$$

Para explicitar a dependência de  $G$  da coleção de pontos  $p_i$  ( $1 \leq i \leq N$ ) e de  $d$ , podemos escrever  $G(\mathbf{p}, d)$  para  $G$  acima, onde  $\mathbf{p} = (p_1, \dots, p_N)$ . O *limiar de conexidade*  $d_*(\mathbf{p})$  de  $\mathbf{p}$  é o menor  $d$  tal que  $G(\mathbf{p}, d)$  é conexo. (Para conceitos básicos da teoria dos grafos, veja, por exemplo, o material em <http://www.ime.usp.br/~pf/grafos-exercicios/> Basta você ler a definição de grafo e então ler a definição de conexidade de grafos.)

Seu EP deve implementar um algoritmo que, dado  $\mathbf{p}$  como acima, determina  $d_*(\mathbf{p})$ . Este algoritmo deve ser ‘eficiente’ para instâncias aleatórias de  $\mathbf{p}$  (como definido mais precisamente a seguir) com  $N$  ‘grande’. Seu programa deverá estimar o que podemos chamar de ‘densidade normalizada crítica para conexidade’ para  $N$  pontos uniformemente escolhidos em  $[0, 1]^2$ .

**2.1. Instâncias aleatórias.** Dado  $N$ , para gerar uma instância aleatória  $\mathbf{p} = (p_1, \dots, p_N)$ , você deve gerar os  $p_i$  ( $1 \leq i \leq N$ ) uniformemente ao acaso em  $[0, 1]^2$ , independentemente.

**2.2. Densidade normalizada crítica.** Definimos (informalmente) a *densidade normalizada crítica para conexidade* para  $N$  pontos aleatórios em  $[0, 1]^2$  como sendo o valor ‘típico’  $c_*(N)$  de

$$(d_*(\mathbf{p}))^2 \frac{N}{\log N}, \quad (2)$$

onde  $\mathbf{p}$  é como definido em §2.1. Prova-se que, quando  $N \rightarrow \infty$ , esses valores típicos convergem para um valor  $c_*$  ( $0 < c_* < \infty$ ).

## 3. SEU PROGRAMA

Seu programa deve ter dois modos de operação.

**3.1. Verificação de conexidade.** No modo de *verificação de conexidade*, a tarefa principal do programa é verificar se um dado  $\mathbf{p} = (p_1, \dots, p_N)$  e  $d$  definem um grafo  $G(\mathbf{p}, d)$  conexo. Neste modo, seu programa deve receber como entrada  $N$  e  $d$  e ele deve gerar  $N$  pontos aleatórios como em §2.1. A saída do programa deve ser uma mensagem, dizendo se  $G(\mathbf{p}, d)$  é conexo ou não. Seu programa deve também receber, opcionalmente, um inteiro não-negativo  $s$  (uma *semente*) para inicializar o gerador de números aleatórios (você deve usar `rand()` e `srand()` do `stdlib` em seu programa). Caso o usuário não dê uma semente, seu programa deve usar um valor padrão fixo de semente (um valor *default*). Finalmente, o usuário também deverá poder executar seu programa de modo que ele tenha também como saída uma listagem dos pontos  $p_i$  gerados (isto será útil na depuração de seu programa).

Seu programa deve receber a entrada na linha de comando. Assim, seu programa poderia ser executado, por exemplo, das seguintes formas:

```
prompt$ ep1 -N100 -d0.1
prompt$ ep1 -N1000 -d0.01 -s323
prompt$ ep1 -N10000 -d0.001 -s323 -v
```

Você deve também implementar a seguinte forma de execução útil para depuração: com a chamada

```
prompt$ ep1 -C -d0.3
```

seu programa deve ler as coordenadas  $x$  e  $y$  de pontos em  $[0, 1]^2$  do `stdin`, e deve determinar se o  $d$  dado na linha de comando define um grafo conexo. Sua entrada para a chamada acima poderia ser, por exemplo,

```
0.1 0.6
0.7 0.1
0.6 0.5
0.3 0.4
```

Esta entrada tem 4 pontos, a saber,  $(0.1, 0.6)$ ,  $(0.7, 0.1)$ ,  $(0.6, 0.5)$  e  $(0.3, 0.4)$ .

**3.2. Estimção da densidade normalizada crítica.** Seu programa também deve ser capaz de estimar a densidade normalizada crítica  $c_*(N)$  (veja §2.2). Para tanto, o usuário fornecerá  $N$  e também um inteiro  $M$ . Seu programa deve gerar  $M$  instâncias aleatórias  $\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_M$  e deve determinar  $d_*(\mathbf{p}_j)$  para todo  $1 \leq j \leq M$ . Seu programa deve então devolver como sua estimativa para  $c_*(N)$  a média dos  $M$  números da forma (2) (um para cada  $\mathbf{p}_j$ ).

Novamente, o usuário deve ter a opção de fornecer uma semente para o gerador de números aleatórios, através da opção de linha de comando `-s`. Ademais, se o usuário der a opção `-v`, seu programa deve imprimir os  $M$  valores da expressão (2) obtidos. Ademais, implemente a opção `-V`, que faz com que seu programa imprima não só estes  $M$  valores, mas lista os  $\mathbf{p}_j$  correspondentes.

Seu programa poderia ser executado, por exemplo, das seguintes formas:

```
prompt$ ep1 -N100 -M1
prompt$ ep1 -N1000 -M100 -s323
prompt$ ep1 -N10000 -M100 -s323 -v
prompt$ ep1 -N20 -M5 -s323 -V
```

Como em §3.1, você deve também implementar a seguinte forma de execução útil para depuração: com a chamada

```
prompt$ ep1 -D
```

seu programa deve ler uma seqüência de pontos em  $[0, 1]^2$  do `stdin` e deve determinar  $d_*(\mathbf{p})$ , onde  $\mathbf{p}$  é a seqüência de pontos dada pelo usuário; no exemplo em §3.1, temos

$$\mathbf{p} = ((0.1, 0.6), (0.7, 0.1), (0.6, 0.5), (0.3, 0.4)).$$

### Observações

1. *Este EP é estritamente individual.* Programas semelhantes receberão nota 0.
2. Seja cuidadoso com sua programação (correção, documentação, apresentação, clareza do código, etc), dando especial atenção a suas estruturas de dados. A correção será feita levando isso em conta.
3. Comparem entre vocês o desempenho de seus programas.
4. Entregue seu EP no Paca.
5. Não deixe de incluir em seu código um *relatório* para discutir seu EP: discuta as estruturas de dados usadas, os algoritmos usados, etc. *Se você escrever claramente como funciona seu EP, o monitor terá pouca dificuldade em corrigi-lo, e assim você terá uma nota mais alta.* (Se o monitor sofrer para entender seu código, sua nota será baixa.)

*Observação final.* Envie dúvidas para a lista de discussão da disciplina.

INSTITUTO DE MATEMÁTICA E ESTATÍSTICA, UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO, RUA DO MATÃO 1010, 05508-090 SÃO PAULO, SP

*Endereço eletrônico:* [yoshi@ime.usp.br](mailto:yoshi@ime.usp.br)