

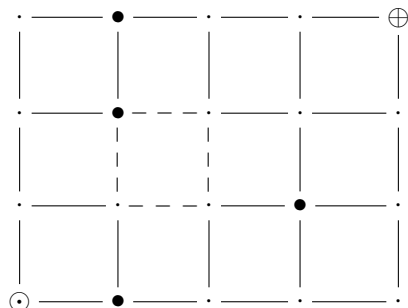
# Projecto de Programação Orientada por Objectos 2009/10

MEEC – IST

## 1 Problema

Considere uma grelha  $n \times m$ . Pretende-se encontrar o melhor caminho, i.e., o caminho com menor custo, entre um ponto inicial, com coordenadas  $(x_i, y_i)$ , e um ponto final, com coordenadas  $(x_f, y_f)$ . O custo do caminho é determinado pelo número de arestas percorridas. Em geral, o custo de cada aresta é 1, mas podem existir zonas especiais em que o custo seja superior. Existem ainda  $n_{obst}$  obstáculos em alguns pontos da grelha pelos quais não se pode passar.

Como exemplo, considere-se a figura seguinte, representando uma grelha  $5 \times 4$ :



Nesta figura, o ponto inicial, assinalado por  $\odot$ , tem coordenadas  $(1, 1)$ , o ponto final, assinalado por  $\oplus$ , tem coordenadas  $(5, 4)$ , os obstáculos estão assinalados por  $\bullet$ , e as arestas da zona de custo especial, assinaladas a tracejado, têm custo 4. Neste caso, o melhor caminho é  $(1, 1), (1, 2), (2, 2), (3, 2), (3, 1), (4, 1), (5, 1), (5, 2), (5, 3), (5, 4)$  com custo 12. Existem caminhos mais curtos mas cujo custo é superior. Por exemplo, o caminho  $(1, 1), (1, 2), (2, 2), (3, 2), (3, 3), (4, 3), (5, 3), (5, 4)$  é mais curto mas o seu custo é 13.

## 2 Abordagem

O objectivo deste projecto é programar em Java uma solução para o problema acima descrito utilizando programação evolutiva especificada e implementada por objectos.

A ideia é gerar no instante zero uma população de  $\nu$  indivíduos, todos colocados no ponto inicial, e fazê-la evoluir até ao instante final  $\tau$ . A cada indivíduo  $z$  está associado um conforto

$$\varphi(z) = \left(1 - \frac{\text{custo}(z) - \text{comp}(z) + 2}{(cmax - 1) \times \text{comp}(z) + 3}\right)^k \left(1 - \frac{\text{dist}(z, (x_f, y_f))}{n + m + 1}\right)^k$$

onde:

- $cmax$  é o custo máximo de uma aresta da grelha;
- $\text{custo}(z)$  é o custo do caminho do indivíduo  $z$ ;
- $\text{comp}(z)$  é o comprimento desse caminho – o número de arestas percorridas;
- $\text{dist}(z, (x_f, y_f))$  é a distância do último ponto do caminho ao destino – menor número de arestas que é necessário percorrer;
- $k$  é um parâmetro introduzido pelo utilizador de sensibilidade do conforto a pequenas variações.

Cada indivíduo  $z$  evolui de acordo com o seu conforto, através dos seguintes mecanismos aleatórios.

- **Morte**, variável exponencial com tempo médio  $(1 - \log(1 - \varphi(z)))\mu$  entre eventos.
- **Reprodução**, variável exponencial com tempo médio  $(1 - \log(\varphi(z)))\rho$ . Da reprodução surge um novo indivíduo cujo caminho é um prefixo do caminho do progenitor. O comprimento deste prefixo é determinado pelo conforto do progenitor aproveitando sempre 90% do caminho e uma fracção  $\varphi(z)$  dos restantes 10%.
- **Deslocamento** (usualmente chamado mutação em programação evolutiva), variável exponencial com tempo médio  $(1 - \log(\varphi(z)))\delta$  entre eventos. O deslocamento pode ocorrer equiprovavelmente para uma posição adjacente na grelha não ocupada por um obstáculo. Se o indivíduo se deslocar para uma posição que já existe no seu caminho deve eliminar o troço compreendido entre as duas ocorrências dessa posição.

A população evolui em função da evolução individual dos seus elementos e ainda por ocorrência de **epidemias**. Quando o número de indivíduos excede um máximo  $\nu_{max}$ , ocorre uma epidemia. À epidemia sobrevivem sempre os cinco indivíduos com maior conforto. Para cada um dos restantes, a probabilidade de sobrevivência é  $\varphi(z)$ .

A evolução da população deverá ser regida por simulação estocástica discreta, isto é, baseada numa cadeia de acontecimentos pendentes.

### 3 Parâmetros

O programa deve receber o conjunto seguinte de dados:

- dimensões  $n$  e  $m$  da grelha;
- as coordenadas  $(x_i, y_i)$  do ponto inicial e  $(x_f, y_f)$  do ponto final;

- uma lista de tuplos (coordenada, coordenada, custo)

$$\{((x_1, y_1), (x'_1, y'_1), c_1), \dots, ((x_k, y_k), (x'_k, y'_k), c_k)\}$$

para especificar as zonas rectangulares de custo especial;

- o número de obstáculos  $n_{obst}$  e as coordenadas  $(x_i, y_i)$ , para  $i = 1, \dots, n_{obst}$ , desses obstáculos;
- instante final  $\tau(> 0)$  da evolução;
- lista de parâmetros  $k, \nu, \nu_{max}, \mu, \delta, \rho$ .

### 3.1 Formato do ficheiro de dados

O ficheiro que descreve os parâmetros de entrada da simulação é um ficheiro XML. A simulação é um elemento **simulacao** cujos atributos indicam o instante final (**instfinal**), população inicial (**popinicial**) e população máxima (**popmaxima**) da simulação, assim como a sensibilidade do conforto a variações (**sensconforto**). O elemento **simulacao** contém seis elementos:

- O elemento vazio **grelha** cujos atributos indicam a sua dimensão (**numcolunas** e **numlinhas**).
- O elemento vazio **ponto inicial**, cujos atributos indicam as coordenadas iniciais (**xinicial** e **yinicial**).
- O elemento vazio **ponto final**, cujos atributos indicam as coordenadas finais (**xfinal** e **yfinal**).
- O elemento vazio **zonascustoespecial** contém por sua vez uma lista de elementos **zona** com atributos que indicam a sua posição na grelha (**xinicial**, **yinicial**, **xfinal**, **yfinal**) e cujo conteúdo indica o respectivo custo.
- O elemento **obstaculos**, cujo único atributo descreve o número de obstaculos (**num**), contém por sua vez uma lista de elementos vazios **obstaculo** com atributos que indicam a sua posição na grelha (**xpos**, **ypos**).
- O elemento **eventos**, que por sua vez contém três novos elementos vazios (**morte**, **reproducao** e **deslocamento**) cujos atributos (**param**) descrevem os parâmetros relativos aos eventos morte, reprodução e mutação.

### 3.2 Exemplo

Como ilustração considere o exemplo descrito na Secção 1:

- dimensões da grelha:  $n = 5$  e  $m = 4$ ;
- ponto inicial:  $(x_i, y_i) = (1, 1)$ ;
- ponto final:  $(x_f, y_f) = (5, 4)$ ;
- zona de custo especial:  $(x_1, y_1) = (2, 2)$ ,  $(x'_1, y'_1) = (3, 3)$  e  $c_1 = 4$ ;
- obstáculos:  $n_{obst} = 4$  e coordenadas  $(2, 1)$ ,  $(2, 3)$ ,  $(2, 4)$ ,  $(4, 2)$ ;
- instante final da evolução:  $\tau = 100$ ;

- população inicial:  $\nu = 10$ ;
- população máxima:  $\nu_{max} = 100$ ;
- sensibilidade do conforto:  $k = 3$ ;
- parâmetros relacionados com os eventos:  $\mu = 10, \delta = 1, \rho = 1$ .

Seguem os mesmo parâmetros em XML:

```
<simulacao instfinal="100" popinicial="10" popmaxima="500" sensconforto="3" >
  <grelha numcolunas="5" numlinhas="4"/>
  <pontoinicial xinicial="1" yinicial="1" >
  <pontofinal xfinal="5" yfinal="4" >
  <zonascustoespecial>
    <zona xinicial="2" yinicial="2" xfinal="3" yfinal="3" >4</zona>
  </zonascustoespecial>
  <obstaculos num="4" >
    <obstaculo xpos="2" ypos="1"/>
    <obstaculo xpos="2" ypos="3"/>
    <obstaculo xpos="2" ypos="4"/>
    <obstaculo xpos="4" ypos="2"/>
  </obstaculos>
  <eventos>
    <morte param="10"/>
    <reproducao param="1"/>
    <mutacao param="1"/>
  </eventos>
</simulacao>
```

## 4 Resultados

O programa deve imprimir para o terminal no final da simulação o caminho do indivíduo mais adaptado ao longo de toda a simulação. Por caminho do indivíduo mais adaptado entende-se:

- caso algum indivíduo atinja o ponto final, o caminho do indivíduo  $z$  com menor custo, independentemente de o indivíduo  $z$  ter ou não sobrevivido até ao fim da simulação;
- caso nenhum indivíduo atinja o ponto final, o caminho do indivíduo  $z$  com maior conforto, independentemente de o indivíduo  $z$  ter ou não sobrevivido até ao fim da simulação;

Durante a simulação o programa deve ainda imprimir para o terminal o resultado de observações da população, realizadas de  $\tau/20$  em  $\tau/20$  unidades de tempo. Cada observação deve incluir o instante actual, o número de eventos já realizados, a dimensão da população, o caminho do melhor indivíduo e o respectivo custo/conforto (custo no caso de ter sido atingido o ponto final e conforto caso contrário), segundo o seguinte formato:

Observacao  $x$ :

Instante actual:	instante
Numero de eventos realizados:	eventos
Dimensao da populacao:	dimensao
Foi atingido o ponto final:	sim/nao
Caminho do individuo mais adaptado:	$\{(x_1, y_1), \dots, (x_j, y_j)\}$
Custo/Conforto:	custo/conforto

Qualquer outra impressão para o terminal, ou uma impressão deste conteúdo fora deste formato, incorre em penalização na nota do projecto.

## 5 Simulação

O simulador deve executar os seguintes passos:

1. Ler o ficheiro que descreve os parâmetros de entrada da simulação, e guardar/criar os valores/objectos necessários. O ficheiro com os dados de entrada é um ficheiro XML, cujo formato é descrito na Secção 3.1, e deve ser validado através de um DTD apropriado.
2. Executar o ciclo de simulação até que: (i) o tempo limite de simulação seja atingido; ou (ii) não haja mais eventos a simular. Durante a simulação devem ser impressos para o terminal as observações da população descritas na Secção 4.
3. No final da simulação deve ser imprimido para o terminal a informação pedida na Secção 4.

## 6 Avaliação

O projecto vale 8 valores da nota final que se distribuem da seguinte forma:

### 1. (2 val) Relatório intercalar: 27 Abril 2010

- Nesta fase deverá ser entregue a especificação em UML do diagrama de classes e pacotes (tão detalhado quanto possível).
- O diagrama UML deve ser entregue via fenix.

### 2. (6 val) Relatório final: 27 Maio 2010

- Nesta fase deverá ser entregue as fontes do programa, o respectivo executável .jar (com os ficheiros .java, .class, e MANIFEST.MF organizados correctamente em directorias), e a documentação (gerada pela ferramenta javadoc) da aplicação.
- As fontes, executável e documentação da aplicação devem ser entregues via fenix.

### 3. Discussão final: 1 e 8 Junho 2010

A distribuição dos grupos para a discussão final será disponibilizada oportunamente. Todos os membros do grupo devem estar presentes na discussão. A nota final do projecto dependerá desta discussão, e não será necessariamente a mesma para todos os membros do grupo.

Tanto para o relatório intercalar como para o final, projectos entregues após a data estabelecida terão a seguinte penalização: por cada dia de atraso haverá uma penalização de  $2^n$  valores da

nota, onde  $n$  é o número de dias em atraso. Ou seja, relatórios entregues com 1 dia de atraso serão penalizados em  $2^1 = 2$  valores (o relatório intercalar incorre numa penalização de 0.2 valores da nota final, o relatório final incorre numa penalização de 0.6 valores da nota final), relatórios entregues com 2 dias de atraso serão penalizados em  $2^2 = 4$  valores (o relatório intercalar incorre numa penalização de 0.4 valores da nota final, o relatório final incorre numa penalização de 1.2 valores da nota final), etc. Por dia de atraso entende-se ciclos de 24h a partir do dia estabelecido para a entrega.