

# Trabalho Prático - Matemática Discreta

João Victor Taufner Pereira - 2017098315

<sup>1</sup>Universidade Federal de Minas Gerais (UFMG)  
Belo Horizonte - MG - Brasil

## 1. Introdução

O problema proposto nesse trabalho consiste em gerar programas que representem duas espirais, uma quadrada e uma triangular. Essas espirais são compostas por uma sequência de pontos ordenados de coordenadas  $x$  e  $y$ , e suas formas podem ser vistas nas imagens ao fim da seção.

Dessa forma, serão feitos dois programas, uma parada cada espiral, e cada um deles deve ser capaz de calcular as coordenadas de um ponto  $n \geq 0$  qualquer. Para cada uma das espirais, foram dados vinte pontos iniciais e suas respectivas coordenadas.

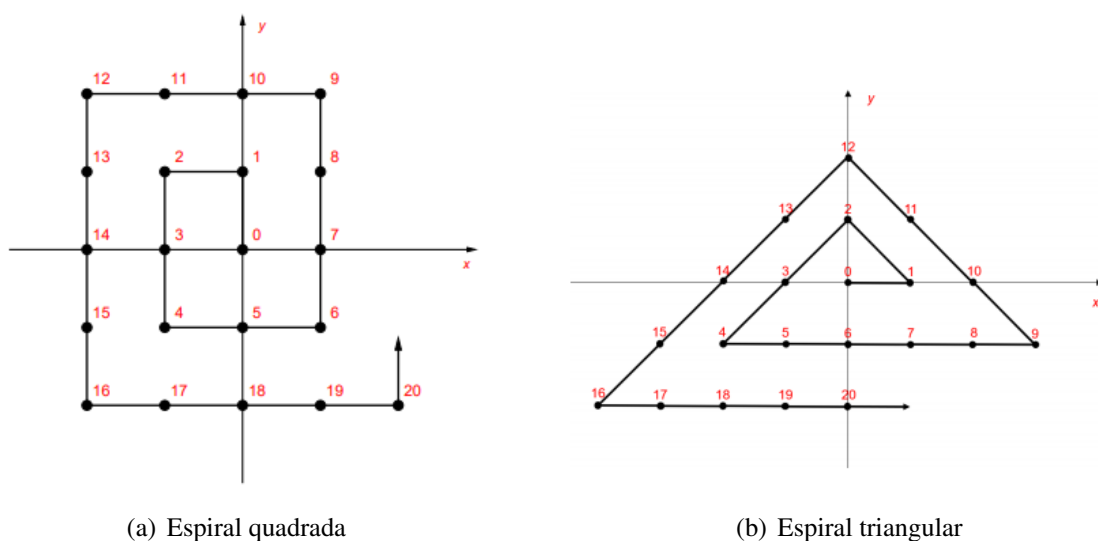


Figure 1. Espirais a serem computadas

## 2. Implementação e Modelagem

A abordagem utilizada para a resolução do problema foi semelhante nos dois casos: Para se atingir um ponto  $n$ , foram necessários  $n$  movimentos. Isso permite que seja possível representar um ponto qualquer das espirais como  $n = a + b$ , em que  $a$  é um ponto cujas coordenadas são facilmente definidas pelo caráter cíclico dos movimentos de cada espiral e  $b$  é o excedente ou o número de movimentos que faltam para se ir de  $a$  a  $n$ . Esses  $b$  movimentos podem ser facilmente determinados para ambas as espirais, como será visto ao longo da seção.

## 2.1. Entradas e Saídas do programa

As entradas e saídas do programa são as padrão do sistema (stdin e stdout).

- **Entrada do programa:** A entrada consiste em um único inteiro  $n \geq 0$ , que representa um ponto da espiral quadrada ou da triangular.
- **Saída do programa:** A saída dos programas das espirais serão as coordenadas  $(x,y)$  do ponto  $n$  fornecida na entrada. Essas coordenadas dependerão de qual espiral o programa executado representa.

## 2.2. Modelagem do problema e raciocínio utilizado

Como anteriormente mencionado, a resolução do problema consistiu em escrever o ponto a ser determinado como  $n = a + b$  e, a partir disso, estudar as coordenadas e os movimentos necessários para se chegar nesses dois pontos.

Inicialmente, deve-se definir o que é um movimento. Um movimento é o deslocamento de um ponto  $n \geq 0$  para o  $n + 1$ , alterando a coordenada em uma unidade para  $x$  ou  $y$  (ou ambos). O ponto inicial para as duas espirais é a origem, e para um ponto  $n$  qualquer, foram executados  $n$  movimentos.

A partir dessa ideia, o raciocínio chave para a resolução do problema foi desenvolvido: escrever os movimentos para se chegar a um ponto como duas somas de inteiros. O motivo de serem duas somas se deve ao caráter cíclico dos movimentos nas espirais. Por exemplo, temos os seguintes movimentos para a espiral quadrada, com  $i$  tendo valor inicial 1:

- $i$  movimentos para cima seguidos de  $i$  movimentos para esquerda
- $i$  movimentos para baixo seguidos de  $i + 1$  movimentos para direita
- O valor de  $i$  é incrementado em 1 e volta-se ao primeiro passo

A vantagem de se enxergar os movimentos dessa forma é que o ponto alcançado ao final de cada passo possui coordenadas facilmente determinadas (como será mostrado individualmente para cada espiral). Nesse cenário,  $a$  será o valor mais próximo e menor que  $n$  que se pode atingir através da execução de um dos passos acima. Tendo-se por exemplo  $n = 10$ ,  $a$  será igual a 6, uma vez que são feitos dois movimentos na primeira execução e quatro na segunda (totalizando seis). Caso seja feita a execução de mais um passo, o número de movimentos seria 12, ultrapassando  $n$ . Com  $a$  determinado,  $b$  será simplesmente o número de movimentos necessários para se ir de  $a$  a  $n$  ( $b = 4$  para este exemplo).

Será necessário, portanto, encontrar uma forma de determinar  $a$  para um  $n$  qualquer. Dado o ponto de inicial na origem, deseja-se seguir os passos supracitados para se chegar a  $n$ . Os movimentos podem ser escritos, para  $x \in \mathbb{N}$  como:

$$1 + 1 + 2 + 2 + 3 + 3 + \dots + x + x = 2 * \sum_{i=1}^x i = x(x + 1) = n$$

Calculando a raiz positiva da equação de segundo grau acima, é possível determinar qual era o último inteiro da soma de movimentos que resultou em  $n$ . Chamaremos esse resultado de *salto*. Para determinar  $a$ , basta-se substituir o valor do salto em  $x(x + 1)$ . É importante citar que a raiz da equação nem sempre será natural. Nesses casos, basta-se tomar o piso da raiz.

Esse raciocínio será utilizado da mesma maneira tanto para o algoritmo da espiral quadrada quanto para o da triangular. A diferença entre as espirais encontra-se na determinação das coordenadas de  $a$  e dos posteriores  $b$  movimentos.

### 2.3. Implementação

Os algoritmos geradores das duas espirais possuem as mesmas variáveis.

- **input:** armazena o valor de entrada do programa.
- **$x$  e  $y$ :** representam as coordenadas da saída.
- **resolve:** representa a raiz positiva da equação de segundo grau anteriormente mencionada.
- **limite:** representa  $a$ .
- **falta:** representa  $b$ .
- **salto:** armazena o valor de resolve acrescido em um.

A relevância da variável salto se justifica pela necessidade de saber quantos movimentos serão feitos no próximo passo, depois que se atinge  $a$ . Por exemplo, para  $n = 10$ ,  $a = 6$  e  $salto = 3$ . Com esses valores, será possível determinar as coordenadas de qualquer ponto das espirais.

#### 2.3.1. Espiral Quadrada

Para o caso da espiral quadrada, existem duas possibilidades para a coordenada de  $a$ , advindas da descrição dos movimentos feita anteriormente.

- Caso  $a$  seja atingido por um passo com movimentos pares(valor guardado na variável *resolve*), a coordenada  $x$  de  $a$  será igual ao valor do salto dividido por dois. Isso é facilmente percebido pois a cada dois passos, o valor de  $x$  é acrescido em um. Além disso, o valor da coordenada  $y$  será o salto dividido por dois, multiplicado por  $-1$ . O motivo é análogo, mas o valor de  $y$  é decrescido em um a cada dois passos. Para valores encontrados não inteiros, basta-se tomar o piso.
- Caso  $a$  seja atingido por um passo com movimentos ímpares, a coordenada  $x$  de  $a$  será o salto dividido por dois, multiplicado por  $-1$ . Já  $y$  será o valor do salto dividido por dois. Esses valores decorrem diretamente dos resultados mostrados para o caso do movimento com passos pares.

Com as coordenadas de  $a$  determinadas, basta se adicionar os  $b$  movimentos restantes para obter a coordenada de  $n$ . Esses movimentos são triviais: são os primeiros  $b$  movimentos do passo posterior ao que atingiu  $a$ . Ou seja, se atingimos  $a$  por  $i$  movimentos para cima e  $i$  movimentos para a esquerda, o próximo passo será de  $i + 1$  movimentos para baixo seguidos de  $i + 1$  movimentos para direita.

Para saber exatamente quantos devem ser dados em cada direção, basta comparar os valores de  $b$  e  $i$ . Se  $b \geq i$ , então fazemos  $i$  movimentos na primeira direção do passo e  $b - i$  na segunda direção. Caso  $b < i$ , basta fazer  $b$  movimentos na primeira direção do passo.

Para ilustrar a execução do algoritmo, considere a determinação das coordenadas de  $n = 17$ . Nesse caso, o valor de  $a$  obtido pelas equações será 12(e por consequência,  $b = 5$ ), e o salto será 4. Como o valor do piso da raiz da equação é 3, sabemos que 12 foi atingido por um passo de movimentos ímpares. Portanto as coordenadas de  $a$  são  $(-2, 2)$ . Como  $salto = 4$ , sabemos que no próximo passo constariam quatro movimentos para baixo seguidos de quatro movimentos para a direita. Então, como  $b = 5 > 4$ , faremos 4 movimentos para baixo e  $5 - 4$  moviemntos para a direita, resultando nas coordenadas  $(-1, -2)$  do ponto  $n$ .

### 2.3.2. Espiral Triangular

A descrição dos movimentos da espiral triangular se dá da seguinte forma:

- $i$  movimentos para direita seguidos de  $i$  movimentos no sentido noroeste (cada um diminui em um o valor da coordenada  $x$  e aumenta em um o valor da coordenada  $y$ ).
- $i + 1$  movimentos no sentido sudoeste (diminuindo em um ambas as coordenadas) seguidos de  $i + 1$  movimentos para a direita.
- O valor de  $i$  é incrementado em 1 e volta-se ao primeiro passo

Os passos foram escolhidos dessa maneira para facilitar o cálculo das coordenadas de  $a$ , de forma que a coordenada  $x$  sempre seja 0.

O funcionamento do algoritmo é análogo ao utilizado para espiral quadrada, mas como os passos são diferentes, algumas alterações precisam ser feitas. Novamente, temos duas possibilidades para as coordenadas de  $a$ .

- Caso  $a$  seja atingido por um passo de movimentos pares, a coordenada  $y$  será o valor do salto dividido por dois, multiplicado por  $-1$ . Isso se deve ao fato de que a cada dois passos, o valor de  $y$  é reduzido em um. Para valores não inteiros, basta-se tomar o piso.
- Caso  $a$  seja atingido por um passo de movimentos ímpares, a coordenada  $y$  será o valor do salto dividido por dois. Esse resultado decorre diretamente do anterior, uma vez que basta tomar um caso de movimentos pares e "desfazer" o último passo.

Semelhante ao caso da espiral quadrada, basta agora executar os  $b$  movimentos restantes a partir da comparação com o valor  $i$ . Como a explicação de como essa etapa funciona já foi feita anteriormente, ela será demonstrada por meio de um exemplo. Considere a execução do algoritmo da espiral triangular para  $n = 26$ . Nesse caso, o valor obtido de  $a$  será  $20 (b = 6)$  e o *salto* será 5 (piso da positiva raiz da equação é 4). Como 4 é par, temos que  $a$  é atingido por um passo de movimentos pares. Portanto suas coordenadas são  $x = 0$  e  $y = -1 * \lfloor \text{salto}/2 \rfloor = -2$ . Logo  $a$  está em  $(0, -2)$ . Como  $\text{salto} = 5$ , sabemos que no próximo passo constariam cinco movimentos para a direita seguidos de cinco movimentos no sentido noroeste. Como  $b = 6 > 5$ , serão executados cinco movimentos para direita e  $6 - 5 = 1$  movimentos no sentido noroeste, resultando nas coordenadas  $(4, -1)$  para o ponto  $n$ .

## 3. Análise de Complexidade

Tanto para o algoritmo que representa a espiral quadrada quanto para o algoritmo que representa a triangular, o mesmo número de operações é executado independente do valor passado na entrada. Dessa forma, a complexidade de ambos os algoritmos é da forma  $\Theta(1)$ .

## 4. Conclusões

A partir da implementação do trabalho foi possível colocar em prática os conhecimentos adquiridos na disciplina a respeito de notações assintóticas de algoritmos, além de encontrar uma solução para o problema proposto cujo tempo de execução independe do valor de entrada.