

## **Fractais**

Gabriele Pinheiro Sá

### **Introdução**

Fractais são objetos geométricos que são autossimilares, ou seja, contêm neles cópias exatas, porém menores, deles mesmos. Tais figuras podem ser geradas de forma recursiva ou iterativa, e suas equações são usadas para descrever vários fenômenos, que seguem determinadas regras.

### **1. Floco de neve onda senoidal 1 de von Koch**

Axioma: F

Ângulo:  $\pi / 3$

Regra:  $F \rightarrow F-F++FF--F+F$

O código deste fractal foi escrito de maneira recursiva. Para isso, foram definidas duas constantes, MAX\_ITERACAO e MAX\_STRING\_TAM, que determinam o número máximo de estágios (4) e o tamanho máximo da sequência de caracteres (65000), respectivamente. Além disso, é necessário definir a constante \_USE\_MATH\_DEFINES, para usar M\_PI.

A função **geraFractal** é uma função recursiva, responsável por gerar o fractal. Ela recebe os parâmetros file (grava a saída em um arquivo), string (armazena o resultado), iteracao (nº de iterações), angulo, axioma e regra. Se o número de iterações for igual a zero, a função copia axioma para string e retorna, caso contrário, ela irá alocar memória para uma string temporária e chamará de forma recursiva a própria função, gerando a iteração anterior.

Depois disso, são inicializadas as variáveis tamanho e index, e o comprimento de stringTemp é calculado usando **strlen**. Em seguida, um loop verifica cada caractere de stringTemp, incrementando o index conforme o caractere correspondente ao caractere atual. Os segmentos são rotacionados para a esquerda e para a direita usando os símbolos (-) e (+), respectivamente.

A função **iteraString** recebe os parâmetros file, uma string de origem e outra de destino, e a regra de produção. Ela copia a string de origem para a string de destino usando a função **strcpy** e chama a função **geraFractal** para gerar a próxima iteração do fractal.

Na função **main** são definidas as variáveis axioma, que recebe "F"; regra, que recebe "F-F++FF--F+F"; e string, que armazena a sequência de caracteres do fractal em cada iteração. Depois, a função **strcpy** copia o axioma inicial para a string string. Em seguida, um loop gera os estágios do fractal, a começar pelo 1º, que é a própria regra de produção.

## Equação de recorrência

Para montar a equação de recorrência que calcula a quantidade de segmentos F gerados em cada estágio do fractal, primeiro é necessário contar quantos deles existem na regra de produção. No caso do fractal floco de neve onda senoidal 1 de von koch, temos 6 F's. Dessa forma, podemos dizer que  $S(1) = 6$ , em que  $S(n)$  é a quantidade de segmentos F no estágio  $n$ . Para os próximos estágios, devemos utilizar a equação  $S(n) = 6 * S(n-1)$ .

Para calcular a quantidade total de símbolos em cada estágio, é preciso considerar F, + e -. Semelhante ao processo anterior, devemos contar quantos símbolos temos na regra de produção, que no total são 12. Sendo assim,  $T(1) = 12$ , em que  $T(n)$  é a quantidade total de símbolos no estágio  $n$ . Para  $n > 1$ , usaremos a equação  $T(n) = 6 * T(n-1) + 6$ .

A tabela abaixo mostra a quantidade de segmentos F e a quantidade total de símbolos de cada estágio do fractal calculados usando as equações de recorrência encontradas.

$n$	#F	#Símbolos
1	6	12
2	36	78
3	216	474
4	1296	2850
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$

## Complexidade do algoritmo

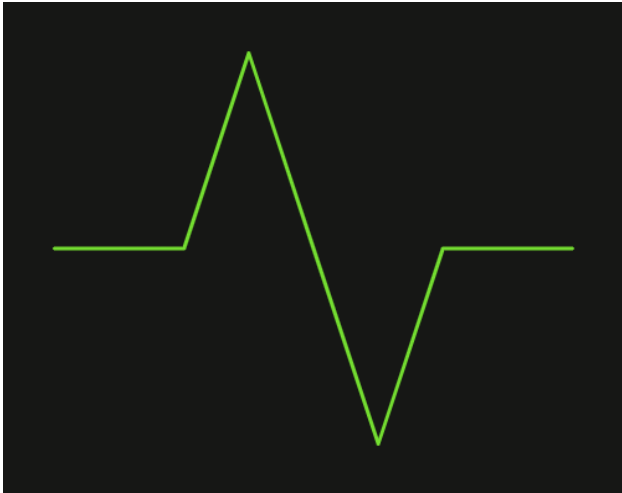
A notação assintótica do algoritmo irá depender do número de estágios do fractal. Sabemos que a cada estágio, o número de segmentos F é multiplicado por 6. Sendo assim, #F em um estágio específico  $n$  pode ser dado como  $S(n) = 6^n$ . Já a quantidade total de símbolos inclui a quantidade do número de segmentos F e também os símbolos + e - gerados pela regra de produção. No caso desse fractal, o número de símbolos é proporcional ao número de segmentos F, e ao fazer a expansão da equação, a recorrência pode ser expressa como  $T(n) = 12 * S(n-1) + 6 * (n - 1) = 12 * 6^{n-1} + 6 * (n - 1) = \Theta(6^n)$ .

Portanto, a complexidade do algoritmo é exponencial, com taxa de crescimento de  $O(6^n)$ , o que significa que o tempo de execução do algoritmo aumenta exponencialmente à medida que  $n$  aumenta. A complexidade assintótica precisa é de  $\Theta(6^n)$ . Apesar de possuir alto custo assintótico em relação ao número de símbolos gerados, a quantidade de cálculos realizados por símbolo é relativamente pequena, tendo em vista que a regra de produção é simples. Assim, o tempo de execução total pode ser baixo para valores moderados de  $n$ .

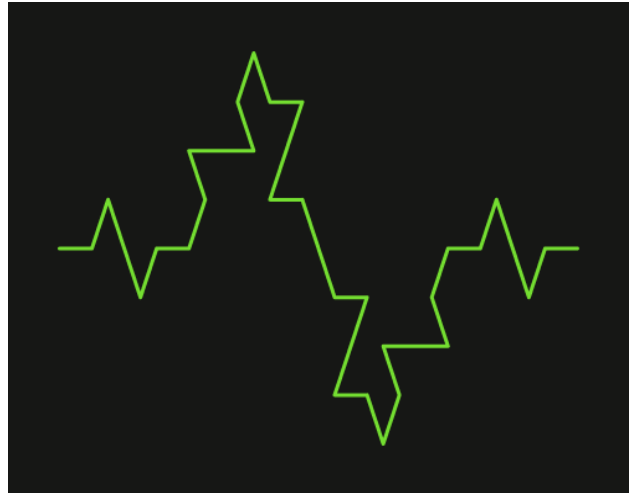
## Imagens geradas pelos 4 estágios do fractal Floco de Neve Onda Senoidal 1 de von Koch

As imagens a seguir foram geradas utilizando o software gratuito Online Math Tools.

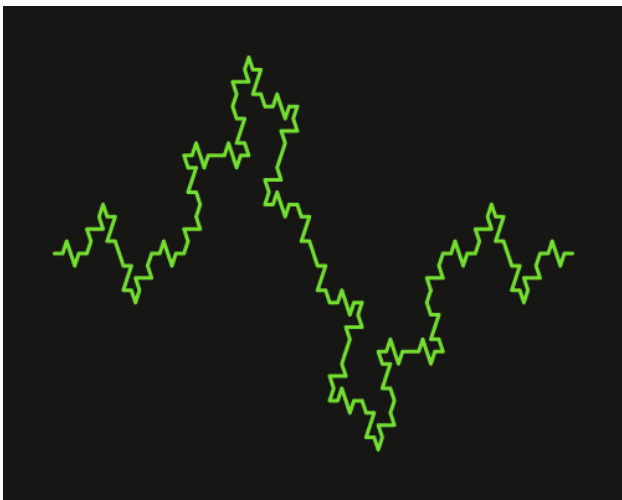
**Estágio 1:**



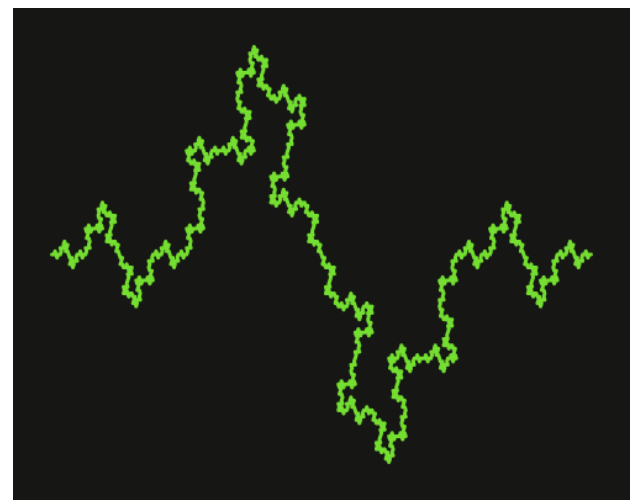
**Estágio 2:**



**Estágio 3:**



**Estágio 4:**



## 2. Preenchimento de Espaço de Hilbert

Axioma: X

Ângulo:  $\pi / 2$

Regras:  $X \rightarrow -YF+XFX+FY-$

$Y \rightarrow +XF-YFY-FX+$

O código desse fractal foi escrito de maneira iterativa, utilizando o sistema de substituição de Lindenmayer (L-system). Para isso, foram utilizadas as mesmas constantes do fractal anterior, e a função **iteraString** é declarada para aplicar as regras de substituição do L-system em uma string.

Na função **main**, são declaradas as variáveis angulo, axioma, regraX, regraY e string. A iteração acontece por meio de um loop **for** nessa função, onde as regras de substituição são aplicadas repetidamente a cada iteração para construir a sequência do fractal. Nesse loop, a função **iteraString** é chamada para substituir os caracteres na string.

De forma geral, o programa aplica as regras X e Y, que são substituídas em uma string inicial para gerar a sequência de caracteres do fractal Preenchimento de Espaço de Hilbert. A cada iteração, as regras são novamente aplicadas na string resultante da iteração anterior, gerando uma sequência mais longa e complexa. O processo é repetido 4 vezes, gerando a sequência dos primeiros 4 estágios, podendo esse valor ser alterado na constante MAX\_ITERACAO para mostrar uma maior quantidade de estágios (tomar cuidado com a capacidade do compilador). Após isso, o resultado é armazenado em um arquivo de saída e também pode ser visto no próprio terminal.

Obs.: As sequências de caracteres geradas em cada estágio levam em conta todos os símbolos: X, Y, F, + e -.

Apesar de ter sido escrito para gerar o fractal Preenchimento de Espaço de Hilbert, esse código pode ser adaptado para gerar a sequência de caracteres de outros fractais, com regras diferentes, desde que não passe de duas regras. Para fazer essa adaptação, basta mudar o valor das variáveis angulo, axioma, regraX e regraY, conforme as especificações do fractal desejado, além de modificar o nome do arquivo de saída.

Dessa forma, esse mesmo programa será usado para gerar o próximo fractal.

## Equação de recorrência

Para encontrar a equação de recorrência que calcula a quantidade de segmentos F gerados em cada estágio do fractal, precisamos primeiro definir o caso base, ou seja, a quantidade de símbolos F para o primeiro estágio. Com isso, temos que  $S(1) = 3$ . Agora, para  $n > 1$ , devemos somar a quantidade de F's do estágio anterior, somada a 3, com a quantidade de F's do estágio anterior multiplicada por 3. A equação ficará:  $S(n) = (3 * S(n-1)) + (S(n-1) + 3)$ .

Para encontrar a quantidade total de símbolos em cada estágio do fractal, temos que o caso base é  $T(1) = 11$  e para  $n > 1$ , somaremos o próprio caso base a 4 vezes a quantidade de símbolos totais do estágio anterior menos 1, ou seja,  $T(n) = 11 + (4 * (T(n-1) - 1))$ .

Para descobrir a quantidade de símbolos, excluindo o F, a equação é semelhante à anterior. Vamos mudar apenas o caso base, que agora é  $U(1) = 8$ , para  $n = 1$ . Para  $n > 1$ , usaremos a equação  $U(n) = 8 + (4 * (U(n-1) - 1))$ .

Segue abaixo a tabela com as quantidades de F, símbolos totais e símbolos sem o F para os primeiros estágios do fractal Preenchimento de Espaço de Hilbert.

n	#F	#Símbolos totais	#Sem o F
1	3	11	8
2	15	51	36
3	63	211	148
4	255	851	596
⋮	⋮	⋮	⋮

## Complexidade do algoritmo

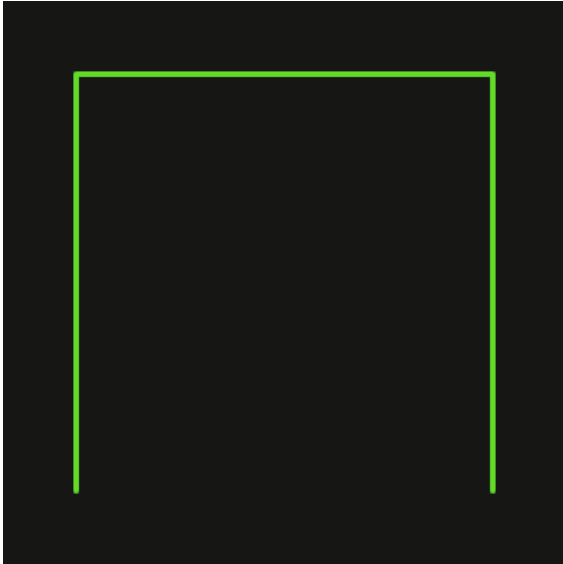
Ao expandir a equação  $T(n) = 11 + (4 * (T(n-1) - 1))$ , a recorrência pode ser expressa como  $T(n) = 10 * 4^{n-1} + 11 * (n - 1) = \Theta(4^n)$ . Sendo assim, a complexidade assintótica mais precisa do algoritmo, tendo em vista a quantidade total de símbolos do fractal para cada estágio, é  $\Theta(4^n)$ .

A complexidade do algoritmo desse fractal é semelhante à do primeiro, portanto, características como crescimento, custo assintótico e outros comportamentos são igualmente concluídas para esse.

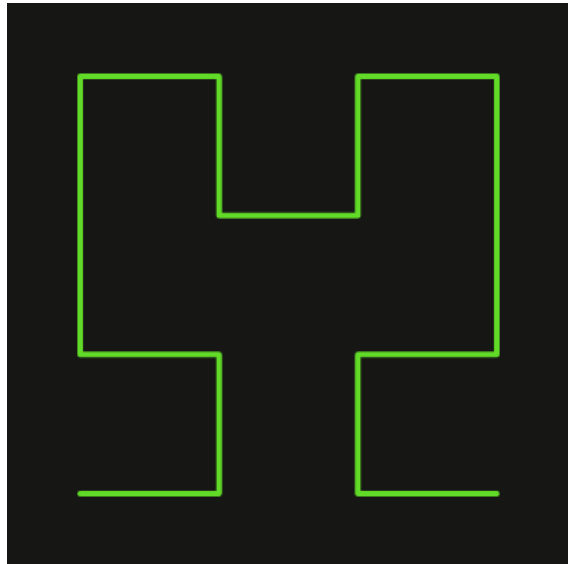
## Imagens dos 4 estágios do fractal Preenchimento de espaço de Hilbert

As imagens a seguir foram geradas com o software gratuito Online Math Tools.

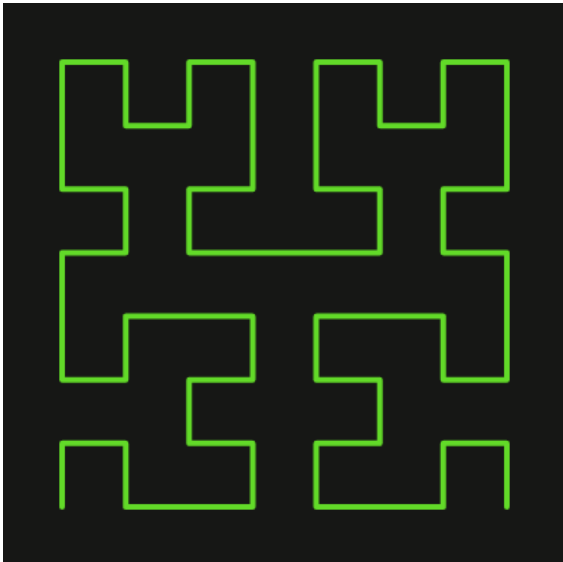
**Estágio 1:**



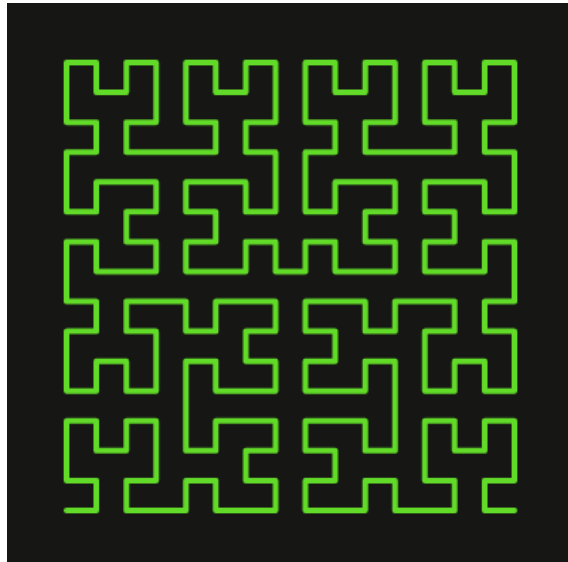
**Estágio 2:**



**Estágio 3:**



**Estágio 4:**



### 3. Fractal autoral definido por mim

Axioma: A

Ângulo:  $\pi / 2$

Regras: A  $\rightarrow$  +FB+FB+FB+FB

B  $\rightarrow$  -AF+BF+FB-FA

O código usado para criar esse fractal foi o mesmo do fractal 2. Foram alteradas apenas as variáveis necessárias para caracterizar o novo fractal. Sendo assim, a explicação anterior a respeito do programa desenvolvido se aplica aqui também.

#### Equação de recorrência

Para encontrar a equação de recorrência que calcula a quantidade de segmentos F gerados em cada estágio do fractal, precisamos primeiro definir o caso base, ou seja, a quantidade de símbolos F para o primeiro estágio. Com isso, temos que  $S(1) = 4$ . E, para  $n > 1$ , a equação ficará:  $S(n) = 4 * S(n-1) + 4$ .

Para encontrar a quantidade total de símbolos em cada estágio do fractal, temos que o caso base é  $T(1) = 12$  e, para  $n > 1$ ,  $T(n) = 4 * T(n-1) + 8$ .

Para descobrir a quantidade de símbolos, excluindo o F, a equação é semelhante à anterior.  $U(1) = 8$ , para  $n = 1$  e para  $n > 1$ , usaremos a equação  $U(n) = 4 * U(n-1) + 4$ .

n	#F	#Símbolos totais	#Sem o F
1	4	12	8
2	20	56	36
3	84	232	148
4	340	936	596
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$

#### Complexidade do algoritmo

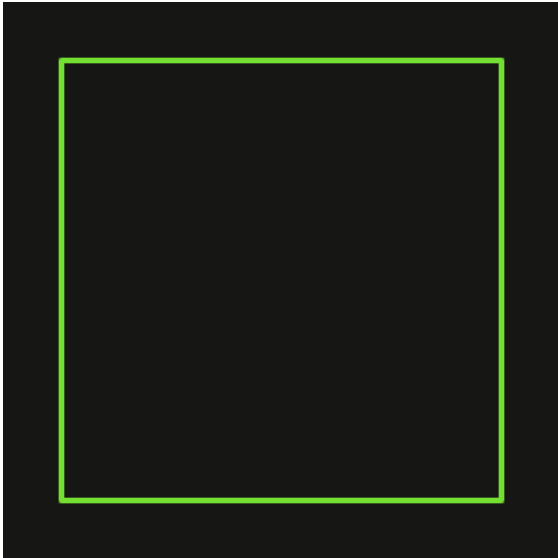
Ao expandir a equação para encontrar o total de símbolos,  $T(n) = 4 * T(n-1) + 8$ , a recorrência pode ser expressa como  $T(n) = 12 * 4^{n-1} + 8 * (n - 1) = \Theta(4^n)$ . Portanto, a complexidade assintótica mais precisa do algoritmo é  $\Theta(4^n)$ .

As conclusões acerca da complexidade desse algoritmo são as mesmas levantadas para os fractais anteriores, tendo em vista que esse também possui crescimento exponencial.

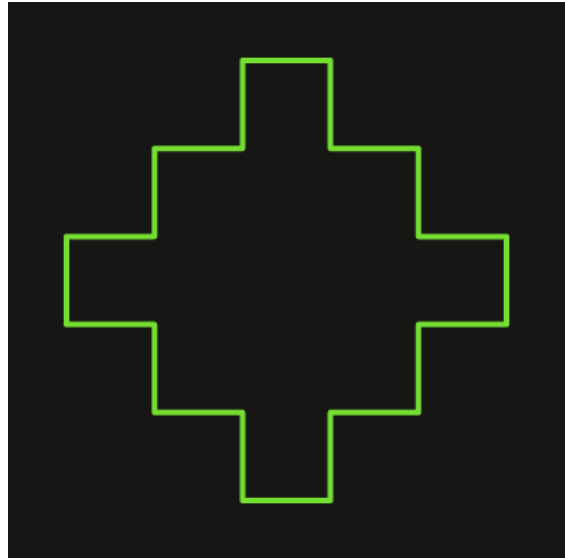
## Imagens dos 4 estágios do fractal autoral

As imagens a seguir foram geradas com o software gratuito Online Math Tools.

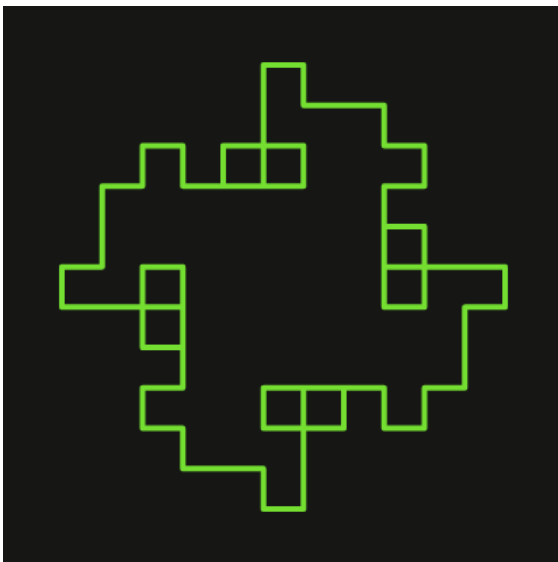
**Estágio 1:**



**Estágio 2:**



**Estágio 3:**



**Estágio 4:**

