

## 1 Algoritmos gulosos

1. Escreva um algoritmo que resolve o problema de achar o menor número de moedas para dar troco, em um país que tem moedas de 17, 8 e 1 centavos e depois confirme que ele funciona corretamente para todos os centavos entre 1 e 100. “Funcionar” significa dar o troco correto e com o menor número de moedas.
2. Explique por que o algoritmo de ordenação SelectionSort é um algoritmo guloso.
3. Um novo algoritmo para encontrar Árvore de Cobertura Mínima em um grafo  $G$  é assim:
  - (a) Inicie em algum nodo  $u$  de  $G$ ;
  - (b) Siga a aresta de valor mais baixo ligada a  $u$  e que leva a um nodo ainda não visitado;
  - (c) Repita o passo anterior até visitar todos os nodos de  $G$ .

Agora responda duas perguntas:

- (a) Ele é guloso?
  - (b) Ele acha uma Árvore de Cobertura Mínima?
4. Você tem uma série de atividades bem legais que podem ser realizadas no sábado, mas todas tem hora marcada para início e fim. Você gostaria de escolher o máximo de atividades possíveis para fazer, já sabendo que quando iniciar uma delas terá que ir até o final sem mudar para alguma outra. Você pensa em alguns algoritmos para escolher o máximo de atividades:
    - (a) Escolher as atividades dando preferência para as mais curtas (por que ocupam o mínimo de tempo);
    - (b) Escolher as atividades dando preferência para as que terminam o mais cedo possível;

Teste seus dois algoritmos com as atividades abaixo:

Atividade	Hora Início	Hora Fim
1	2	4
2	1	4
3	2	7
4	4	8
5	4	9
6	6	8
7	5	10
8	7	9
9	7	10
10	8	11

5. Apresente um algoritmo guloso e de tempo  $O(n)$  que opera sobre uma lista de inteiros  $[a_1, a_2, a_3, \dots, a_n]$  e encontra o local onde a soma dos números de um lado da sequência é igual à soma dos números do outro lado (ou o mais parecida possível). **Seu algoritmo tem que respeitar uma regra extra: cada elemento da lista pode ser acessado somente uma vez.**
6. Uma coloração de um grafo não dirigido é a atribuição de cores aos nodos de forma que nenhum par de nodos vizinhos tenha a mesma cor. No problema de coloração de grafos, desejamos encontrar o número mínimo de cores necessárias para colorir um grafo não dirigido. Proponha um algoritmo guloso para resolver o problema e comprove que ele sempre funciona (se você conseguir provar que sempre funciona pode ganhar um milhão de dólares).

## 2 Divisão e conquista

1. Implemente pesquisa binária sobre um vetor de inteiros.
2. Teste sua pesquisa binária:
  - (a) Crie um vetor de 20 inteiros inicializado com  $(0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, \dots, 19)$ .
  - (b) Para cada um dos 20 elementos, teste sua pesquisa binária para ver se ela encontra o elemento corretamente.
3. Modifique sua pesquisa binária para que ela seja **ternária** e teste outra vez.
4. Implemente Mergesort, dividindo o vetor que deve ser ordenado em duas partes (Mergesort convencional).
5. Modifique seu Mergesort para que ele agora divida o vetor em três partes.
6. Implemente o algoritmo dos camponeses russos para multiplicação de inteiros.
7. Altere o algoritmo dos camponeses russos para que ele não faça mais multiplicação e divisão por 2, pois os camponeses agora querem que a multiplicação e a divisão sejam feitas com 5. Teste seu algoritmo para confirmar que funciona.
8. Escreva um programa que faz uma lista de todos os subconjuntos de elementos de um conjunto  $S$ .
9. Dado um array já ordenado de inteiros diferentes  $A[0 \dots n]$ , você quer determinar se existe um índice  $i$  tal que  $A[i] = i$ . Forneça um algoritmo de divisão e conquista que resolva o problema em tempo  $O(\log n)$ .
10. Escreva um programa que recebe um conjunto  $S$  e um inteiro  $k$  e verifica se algum subconjunto de  $S$  tem soma igual a  $k$ .
11. Suponha que você esteja escolhendo entre os seguintes três algoritmos:
  - (a) Algoritmo A resolve problemas dividindo-os em cinco subproblemas de metade do tamanho, resolvendo recursivamente cada subproblema e, em seguida, combinando as soluções em tempo linear.
  - (b) Algoritmo B resolve problemas de tamanho  $n$  resolvendo recursivamente dois subproblemas de tamanho  $n - 1$  e depois combinando as soluções em tempo constante.
  - (c) Algoritmo C resolve problemas de tamanho  $n$  dividindo-os em nove subproblemas de tamanho  $n/3$ , resolvendo recursivamente cada subproblema e, em seguida, combinando as soluções em tempo linear.

Quais são os tempos de execução de cada um desses algoritmos (em notação big-O) e qual você escolheria?

12. Escreva um programa que escreve todas as permutações de elementos que estão em um conjunto  $S$ .

## 3 Programação dinâmica

1. Implemente um algoritmo para calcular os números de Fibonacci que use memória  $O(1)$ .
2. Você pode construir uma calçada da sua casa até a casa da vovó usando pedras verdes, azuis e amarelas. As pedras são quadradas, tem 1 metro de largura e 1 metro de comprimento, e a casa da vovó fica a 50 metros de distância. Antes de comprar as pedras na loja de material de construção, você gostaria de responder a estas três perguntas:
  - (a) Quantas calçadas com coloridos diferentes são possíveis?

- (b) Quantas calçadas com coloridos diferentes são possíveis, se a vovó não quer que duas pedras amarelas fiquem uma ao lado da outra?
- (c) ... e se a vovó também não deixa que duas pedras azuis fiquem lado a lado?

Você decide encarar esse problema com uma recursão simples e (se não der certo) pode tentar uma versão com memorização para acelerar as coisas.

3. Você achou esta estranha fórmula em um baú no sótão da vovó:

$$Z_n = \begin{cases} 3, & n = 0 \\ 4, & n = 1 \\ 5, & n = 2 \\ Z_{n-1} - 2Z_{n-2} + 3Z_{n-3}, & n > 2 \end{cases}$$

A partir disso, você decidiu investigar e fez um plano com estas etapas:

- (a) Implementar o cálculo de  $Z_n$  usando recursão e calcular  $Z_{40}$ .
- (b) Depois disso você resolve implementar o cálculo sem usar recursão, aproveitando um vetor de valores auxiliares.
- (c) E depois você decide se livrar do vetor e usar apenas um punhado de variáveis.
4. O algoritmo abaixo calcula recursivamente alguma coisa interessante:

```
int coisa( int n, int k ) {
    if ( k == n ) return n;
    if ( k == 0 ) return 1;
    return coisa( n-1, k-1 ) - 3 * coisa( n-1, k );
}
```

Você sabe que ele sempre será chamado com  $k \leq n$ . A partir disso, faça uma versão não-recursiva deste algoritmo usando uma tabela auxiliar.

5. Depois de um tempo você acha uma anotação na última página do caderno de receitas da vovó:

*Depois de décadas de tentativas, finalmente consegui descobrir o cálculo correto de  $Z_n$ .  
Eram necessárias **duas** variáveis o tempo todo!! Finalmente posso escrever a fórmula correta!! Ela é*

$$Z_{n,k} = \begin{cases} n, & k = 0 \\ 3, & n = 0 \\ 4, & n = 1 \\ 5, & n = 2 \\ Z_{n-1,k} - 2Z_{n-2,k-1} + 3Z_{n-3,k-2}, & n > 2 \end{cases}$$

Com isso, você resolve refazer suas implementações para completar os cálculos que a vovó sempre desejou fazer.

## 4 Backtracking

1. Escreva um algoritmo baseado em *backtracking* que recebe um inteiro  $n$  e produz uma sequência contendo todos os inteiros de 1 a  $n$  com a condição de que a soma de um inteiro com o seguinte na sequência seja sempre um quadrado perfeito. Por exemplo, ao receber o número  $n = 15$  seu algoritmo poderia produzir

8 1 15 10 6 3 13 12 4 5 11 14 2 7 9

- Escreva um algoritmo que seja capaz de resolver o problema das 4 rainhas usando *backtracking*. Altere seu algoritmo para que ele seja capaz de resolver o problema para um número qualquer de rainhas.
- Adapte o algoritmo produzido para o problema 2 para produzir outro algoritmo que resolva o problema do passeio do cavalo no xadrez. Procure uma descrição deste problema em [http://en.wikipedia.org/wiki/Knight%27s\\_tour](http://en.wikipedia.org/wiki/Knight%27s_tour) e tente fazer versões que achem caminhos abertos (mais fácil) e caminhos fechados (mais difícil).
- Escreva um algoritmo que seja capaz de resolver um Sudoku como o que está abaixo, usando *backtracking*. Preveja a entrada e saída de seu algoritmo.

	<b>2</b>		<b>6</b>		<b>8</b>			
<b>5</b>	<b>8</b>				<b>9</b>	<b>7</b>		
				<b>4</b>				
<b>3</b>	<b>7</b>					<b>5</b>		
<b>6</b>								<b>4</b>
		<b>8</b>					<b>1</b>	<b>3</b>
				<b>2</b>				
		<b>9</b>	<b>8</b>				<b>3</b>	<b>6</b>
			<b>3</b>		<b>6</b>		<b>9</b>	

- Dado um conjunto de inteiros  $S = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  escreva um algoritmo baseado em *backtracking* capaz de testar se existe um subconjunto de  $S$  que tenha a soma igual a um outro inteiro  $k$ .

## 5 Algoritmos genéticos

- Você tem vários pontos que pertencem a uma função  $f(x)$  desconhecida:  $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$ . Já que  $f(x)$  é desconhecida, você resolve imitar a função com um polinômio  $p(x) = ax^3 + bx^2 + cx + d$ , mas precisa achar os valores de  $a, b, c$  e  $d$  que fazem  $p(x)$  passar perto dos pontos dados e para isso a função

$$d(p()) = \sum_i |p(x_i) - y_i|$$

parece uma escolha bem boa, e ela deve ter o valor mais baixo possível para  $p(x)$  passar bem perto dos pontos. Agora cumpra as seguintes etapas:

- Escreva um programa que cria uma população de  $n$  polinômios, cada um com seus valores de  $a, b, c$  e  $d$ ;
- Implemente a função  $d()$  para medir a qualidade de cada polinômio;
- Implemente uma estratégia de evolução para que sejam criados novos polinômios;
- Faça sua população evoluir para polinômios cada vez melhores para imitar os pontos que foram dados;

- (e) Se você não estiver feliz com o resultado que obtiver, mude o polinômio para um polinômio de grau maior ou alguma função mais adequada.