

Paradigmas de Projeto de Algoritmos

Prof.: Leonardo Tórtoro Pereira

leonardop@usp.br

Paradigma de Projetos de Algoritmos

- 8 paradigmas e técnicas de projeto de algoritmos
 - ◆ Indução
 - ◆ Recursividade
 - ◆ Algoritmos de tentativa e erro
 - ◆ Divisão e conquista
 - ◆ Balanceamento
 - ◆ Programação dinâmica
 - ◆ Algoritmos gulosos
 - ◆ Algoritmos aproximados

Indução

Indução

- É usada para descobrir correção e eficiência de algoritmos
- Inferir uma lei geral a partir de instâncias particulares
- É o que usamos para equações de recorrência

Recursividade

Recursividade

- Um procedimento que chama a si mesmo
 - ◆ Diretamente
 - ◆ Indiretamente
- Descrição mais clara e concisa dos algoritmos
 - ◆ Especialmente quando o problema é recursivo por natureza ou usa estruturas recursivas, como árvores
- Usa uma pilha que armazena os dados de cada chamada de um procedimento que ainda não terminou

Recursividade

- É importante lembrar que todos os caminhos possíveis do problema precisam de um critério de terminação
 - ◆ Evitar laços infinitos
- Projetos com muitas chamadas recursivas podem acabar com a memória
 - ◆ Ver “Balanceamento”

Recursividade

- Caso o programa seja facilmente convertido para uma versão iterativa, evitar usar recursão
 - ◆ “Se condição então faça algo”
 - ◆ $x = x_0$; *while* condição *do* comandos
- Programas assim tendem a ter chamadas recursivas lineares, ocupando muita memória. Como *Fibonacci!*
- A versão iterativa tem a mesma complexidade de tempo, mas com memória $O(1)$, enquanto a recursiva $O(n)$

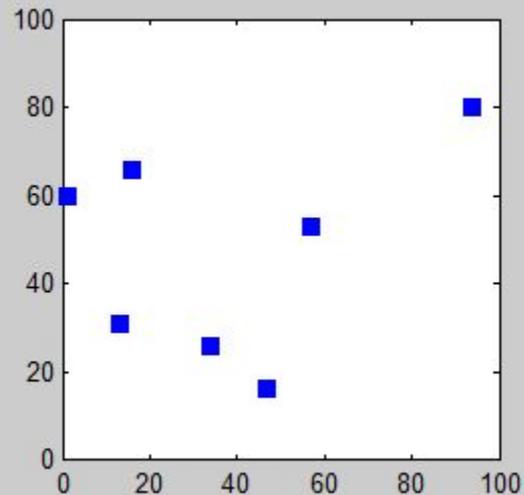
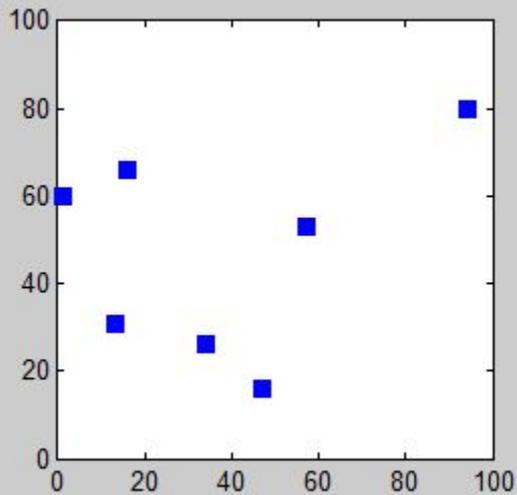
Algoritmos de Tentativa e Erro

Algoritmos de Tentativa e Erro

- Uma certa particularidade de algoritmos recursivos
- Tentar todas as alternativas possíveis para resolver o problema
- Decompor o processo em número finito de sub-tarefas parciais que devem ser exploradas exaustivamente
- Uma pesquisa/tentativa que gradualmente constrói e percorre uma árvore de subtarefas

Algoritmos de Tentativa e Erro

- Não possuem uma regra fixa
 - ◆ Passos em direção à solução final são tentados e registrados
 - ◆ Se não levarem à solução, podem ser apagados do registro
- Pesquisas em árvore podem crescer rapidamente (exponencialmente às vezes)
 - ◆ Necessita de Algoritmos aproximados ou heurísticas



Fonte:

<https://www.docsity.com/en/news/hacking/5-hacking-techniques-presented-interesting-gifs/>

Algoritmos de Tentativa e Erro

```
int main(int argc, char const *argv[]) {
    char *password = "abc";
    char guess[6] = {'\0'};
    for(guess[0] = 33; guess[0] < 127; guess[0]++) {
        for(guess[1] = 33; guess[1] < 127; guess[1]++){
            for(guess[2] = 33; guess[2] < 127; guess[2]++){
                printf("Guess: %s\n", guess);
                if(strcmp(guess, password) == 0){
                    printf("\nSenha encontrada: %s\n", guess);
                    return 0;
                }
            }
        }
    }
    return 0;
}
```

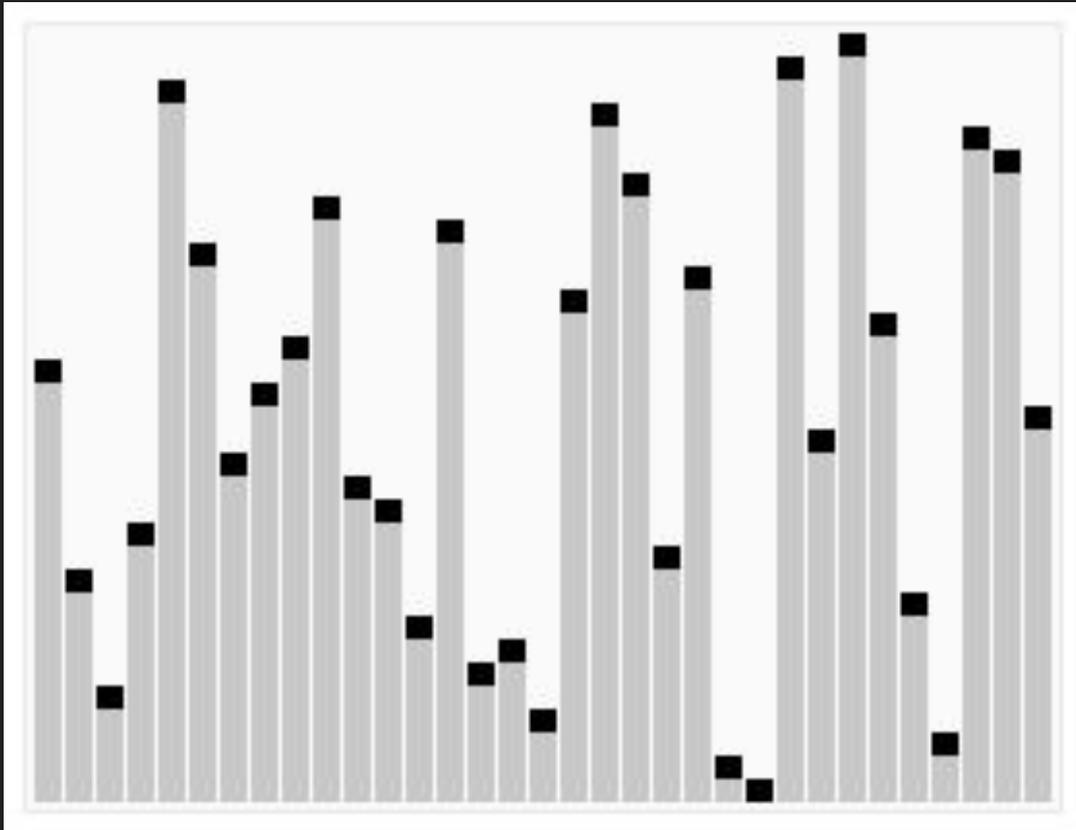
Divisão e Conquista

Divisão e Conquista

- 3 passos básicos:
 - ◆ Dividir o problema em partes menores
 - ◆ Encontrar soluções para as partes
 - ◆ Recombinar as partes em uma solução global
- Recomendado quando é possível criar subproblemas que são versões menores do problema original
 - ◆ Soluções eficientes e elegantes
 - ◆ Costuma ser usado com recursão

Divisão e Conquista

- Quick sort é um exemplo de algoritmos que usa esse paradigma
- Por normalmente usar recursividade, é usual usar equações de recorrência para provar a complexidade dos algoritmos deste paradigma
- Especialmente o Teorema Mestre



Fonte: <https://pt.wikipedia.org/wiki/Quicksort>

Balanceamento

Balanceamento

- Durante a divisão e conquista é desejável manter o balanceamento na subdivisão em partes menores
 - ◆ Costuma gerar algoritmos mais eficientes e estáveis
 - ◆ Evita o “pior caso” do Quicksort existir, por exemplo
- Não dividir o problema em 2, simplesmente, mas buscar dividi-lo em dois subproblemas de tamanhos aproximadamente iguais
- Exemplo: Merge Sort



Fonte: <https://imgur.com/gallery/HU2tfzo>

Programação Dinâmica

Programação Dinâmica

- Quando a recursividade consegue dividir bem os subproblemas, geralmente em problemas que a **soma** dos subproblemas é $O(n)$, ela tende a ser uma boa solução
- Porém, em casos como, por exemplo, ela divide em n subproblemas de tamanho $O(n-1)$, o algoritmo provavelmente será exponencial

Programação Dinâmica

- Nesses casos a Programação Dinâmica pode ajudar!
 - ◆ É uma técnica de programação e não um paradigma em si
- Calcula a solução para todos os subproblemas partindo dos menores subproblemas para os maiores
- Armazena os resultados em uma tabela
- Não precisa resolver mais o subproblema pois está salvo!

Programação Dinâmica

- Pode ser usado com sucesso quando o **princípio de otimalidade** se aplica e há **sobreposição no espaço da solução**

Programação Dinâmica

→ Princípio da otimalidade

- ◆ Em uma sequência de escolhas ou decisões, cada subsequência também deverá ser ótima

→ Sobreposição no espaço da solução

- ◆ Ocorre quando a solução para subproblemas menores é usada em subproblemas maiores

Fibonacci - <https://www.geeksforgeeks.org/program-for-nth-fibonacci-number/>

```
int fib(int n) {
    /* Declare an array to store Fibonacci numbers. */
    int f[n+2];    // 1 extra to handle case, n = 0
    int i;
    /* 0th and 1st number of the series are 0 and 1*/
    f[0] = 0;
    f[1] = 1;
    for (i = 2; i <= n; i++) {
        /* Add the previous 2 numbers in the series
           and store it */
        f[i] = f[i-1] + f[i-2];
    }
    return f[n];
}
```

Programação Dinâmica

- Outro exemplo simples é o troco em moedas (lembra de Lab de ICC1?)
- Vamos ver como fazer usando Programação Dinâmica :)

Algoritmos Gulosos



Fonte: <https://www.gratispng.com/png-psbpya/>

Algoritmos Gulosos

- Usados normalmente em problemas de otimização
- Ex: caminho mais curto entre dois vértices de um grafo
- Escolhe sempre a melhor escolha naquele momento
 - ◆ E nunca volta atrás!
 - ◆ Não importa quão ruim o resultado!

Algoritmos Gulosos - Quando usar?

- Considere um problema em que a solução ótima deve ser obtida
- Existe uma lista ou conjunto de candidatos para construir a solução
 - ◆ Ex: arestas de grafo que constroem um caminho

Algoritmos Gulosos - Quando usar?

- Conforme o algoritmo procede, dois outros conjuntos são acumulados
 - ◆ Candidatos analisados e escolhidos
 - ◆ Candidatos analisados e descartados

Algoritmos Gulosos - Quando usar?

- Existe uma função que verifica se um conjunto particular de candidatas produz uma solução para o problema
 - ◆ Mas sem considerar se é ótima!
 - ◆ Ex: as arestas formam um caminho **válido**?

Algoritmos Gulosos - Quando usar?

- Outra função verifica se um conjunto de candidatos é **viável**
 - ◆ É possível completar o conjunto adicionando mais candidatos? Vai ser encontrada uma solução?
 - ◆ Mas sem considerar se é ótima!

Algoritmos Gulosos - Quando usar?

- A função de seleção indica quais dos candidatos restantes (não escolhidos nem rejeitados) são os mais promissores
- A função objetivo fornece o valor da solução
 - ◆ Ex: comprimento do caminho
 - ◆ Não aparece explicitamente no algoritmo guloso

Algoritmos Gulosos

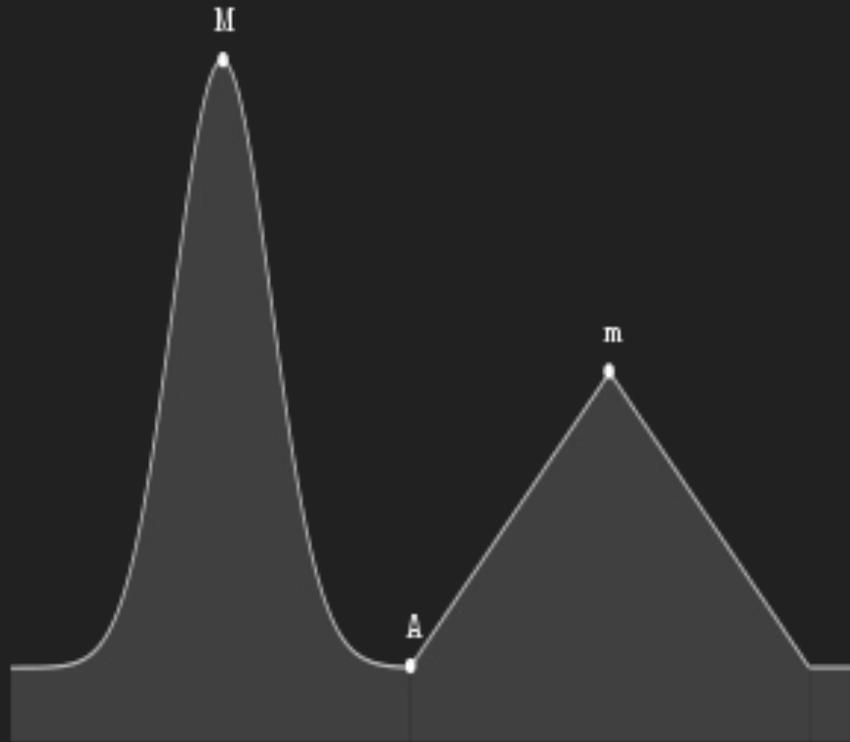
→ Vantagens:

- ◆ São de implementação simples
- ◆ Execução rápida
- ◆ Podem fornecer a melhor solução. Mas só idealmente

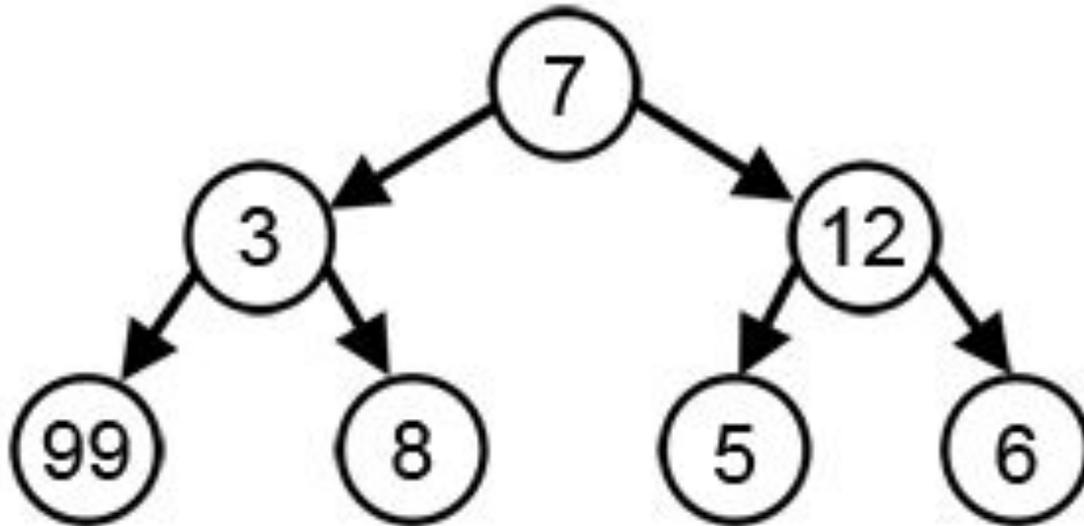
→ Desvantagens:

- ◆ Nem sempre leva ao ótimo global
- ◆ Pode entrar em loop ou achar caminhos infinitos

→ São boas aproximações para problemas complexos!



Fonte: https://en.wikipedia.org/wiki/Greedy_algorithm



Fonte: https://en.wikipedia.org/wiki/Greedy_algorithm

Algoritmos Gulosos

→ Exemplo do troco!

- ◆ Discussão interessante sobre casos que a busca gulosa pode falhar :)
- ◆ <https://stackoverflow.com/questions/13557979/why-does-the-greedy-coin-change-algorithm-not-work-for-some-coin-sets>

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

- Problemas resolvidos por algoritmos polinomiais são “fáceis”
- Problemas resolvidos por algoritmos exponenciais são “difíceis”
- Porém esses problemas difíceis ou intratáveis são bem comuns
- Ex: caixeiro viajante, como completar uma fase do Mario

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

- Nesses casos, é comum desistir da ideia de encontrar uma solução ótima
- É preferível um algoritmo rápido o bastante para encontrar uma solução boa o suficiente
- Para isso usamos algoritmos aproximados ou usamos heurísticas

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

→ Algoritmos Aproximados

- ◆ Algoritmo que gera soluções aproximadas dentro de um limite aceitável entre o ótimo e a solução produzida
- ◆ A qualidade do resultado é monitorada

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

→ Heurística

- ◆ Algoritmo que pode produzir um bom resultado. Ou até mesmo a solução ótima
- ◆ Mas ao mesmo tempo pode produzir uma solução ruim... ou não encontrar nada
- ◆ É um chute elegante
- ◆ No geral, funciona bem se bem implementado :)

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

→ Heurística

- ◆ A* é um dos melhores algoritmos de busca por caminhos e super usado em jogos e robótica e é uma heurística
- ◆ <https://www.youtube.com/watch?v=JAZNPe5QCcU>

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

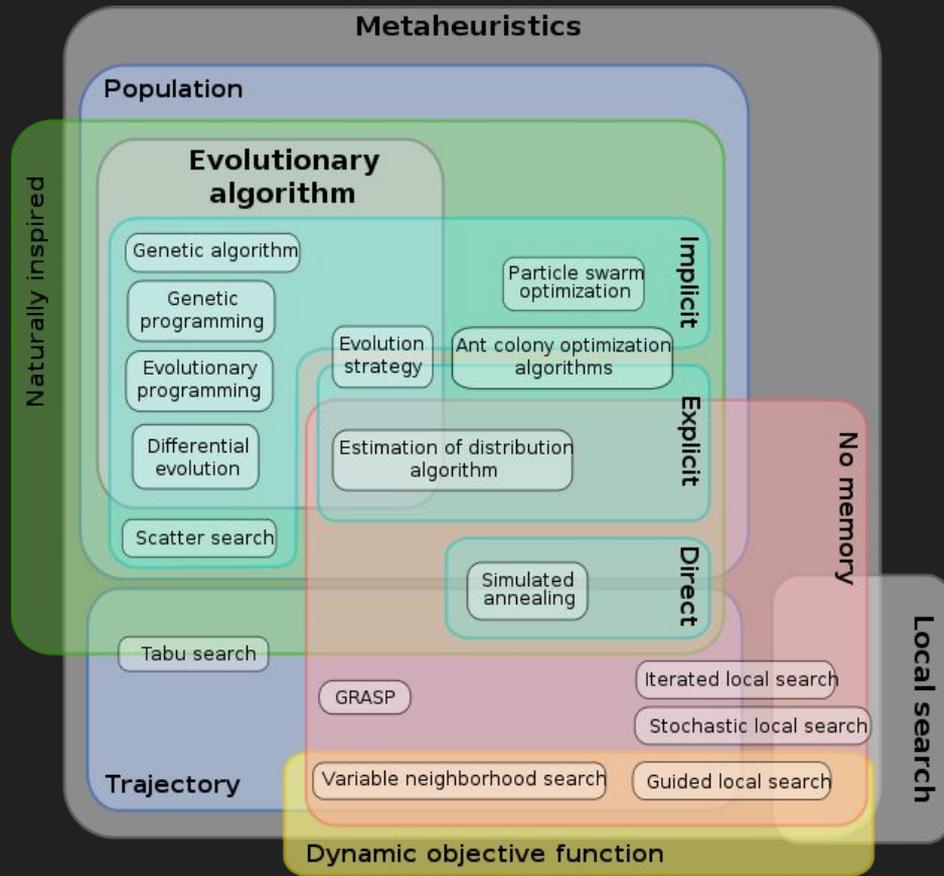
→ Metaheurística

- ◆ Um procedimento ou heurística de alto nível feito para encontrar, gerar ou selecionar uma heurística que pode providenciar uma solução boa o suficiente para um problema de otimização
- ◆ Muito útil quando não é possível saber tudo sobre o problema ou ele é grande demais para sequer cogitar sua exploração

Algoritmos Aproximados e Heurísticas

→ Metaheurística

- ◆ Baseada em testes empíricos
- ◆ Algumas análises matemáticas sobre convergência



Fonte: <https://en.wikipedia.org/wiki/Metaheuristic>

Referências

- [1] ZIVIANI, N. Projeto de Algoritmos. 3ª edição revisada e ampliada. Cengage Learning, 2017.
- https://en.wikipedia.org/wiki/Greedy_algorithm
-