

# Procura Exaustiva

18/12/2023

# Ficheiro ZIP

- Está disponível no Moodle um **ficheiro ZIP** de suporte aos tópicos de hoje
- Módulo para gerar sucessivas **permutações**
- Módulo para gerar sucessivos **subconjuntos**
- Exemplos de **aplicação** da estratégia de **procura exaustiva**

# Sumário

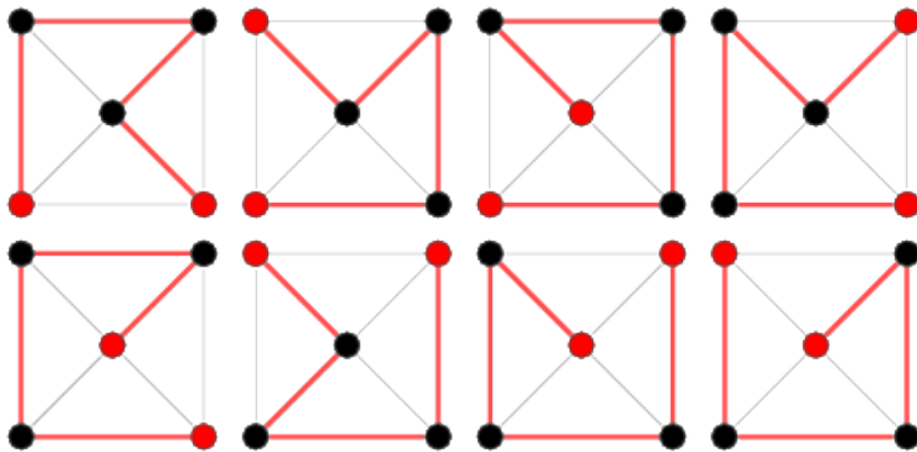
- Procura Exaustiva
- O Problema do Caixeiro Viajante (“The Traveling Salesman Problem”)
- O Problema da Soma de Subconjuntos (“The Subset Sum Problem”)
- O Problema da Mochila (“The 0-1 Knapsack Problem”)
- Geração de Quadrados Mágicos
- Sugestão de leitura

# Caminhos e Ciclos

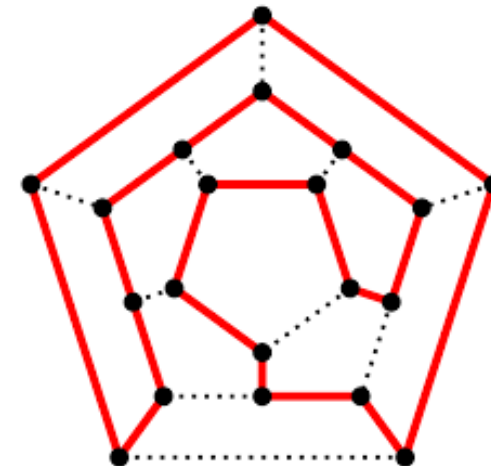
## Hamiltonianos

# Caminho Hamiltoniano / Ciclo Hamiltoniano

- Grafo / Grafo orientado
- **Caminho** que contém uma única vez **cada um dos vértices** de um grafo
- **Ciclo** que contém uma única vez **cada um dos vértices** de um grafo



[Mathworld]



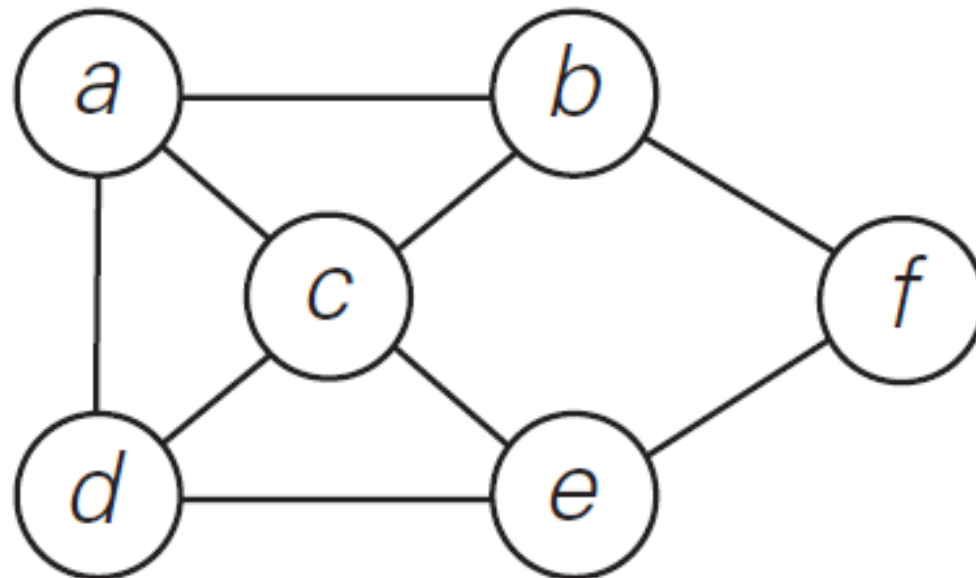
[Wikipedia]

# Problema do Ciclo Hamiltoniano

- Dado um grafo/grafos orientado  $G(V,E)$ ,  $G$  tem um Ciclo Hamiltoniano ?
- Problema de Decisão
  - Resposta: SIM ou NÃO
- Problema NP-Completo
  - Veremos com o mais cuidado na próxima aula...
- Formulação simples, mas “difícil” de resolver, qualquer que seja o grafo
  - Elevado esforço computacional, mesmo para instâncias não muito grandes !!

# Tarefa

- Este grafo tem um **Ciclo Hamiltoniano** ?
- **Como fazer** ?



[Levitin]

# Procura Exaustiva



# Procura Exaustiva

- Estratégia de **força-bruta** aplicada a **problemas combinatórios**
  - I.e., há um **conjunto finito** de **soluções candidatas** admissíveis
- Algoritmo
  - Enumerar **todas** as possíveis **soluções candidatas**
  - Verificar se cada uma **satisfaz** as restrições do problema
  - Se necessário, **escolher uma solução** do conjunto de soluções admissíveis
- Como assegurar que foram **verificadas todas as soluções candidatas** ?

# Procura Exaustiva

- Algoritmo básico

$c \leftarrow$  gerar a primeira solução candidata

enquanto (  $c$  é candidata ) faz

se (  $c$  é uma solução válida )

então imprimir ( $c$ )

$c \leftarrow$  gerar a próxima solução candidata, se existir

# Procura Exaustiva

- Podemos **parar após**
  - Encontrar a **primeira solução** válida
  - Encontrar um dado **número de soluções** válidas
  - Testar um dado **número de soluções** candidatas
  - Gastar uma dada quantidade de **tempo de CPU**

# Procura Exaustiva

- Características
  - Muitas vezes é simples de implementar
  - Irá **sempre** encontrar uma solução, caso exista (?!?)
- **MAS, tempo proporcional ao número de soluções candidatas**
  - **Explosão combinatória !**
  - Só praticável para instâncias “muito pequenas” !!
- Como tornar a procura **mais rápida** ?

# Maior rapidez ?

- **Reduzir** a dimensão do espaço de procura
  - Usar análise/heurísticas para reduzir o número de soluções candidatas
- **Reordenar** o espaço de procura
  - Útil quando procuramos uma só solução
  - O tempo de execução depende da ordem pela qual as soluções candidatas são testadas
  - Testar primeiro as soluções mais promissoras !!

# O Problema do Caixeiro Viajante

- Traveling Salesperson Problem

# O Problema do Caixeiro Viajante

- Determinar o **caminho mais curto** que atravessa  **$n$  cidades**
- **MAS**, visitando cada cidade uma só vez !
- E retornando à cidade inicial !
- Problema de **otimização combinatória**
  - Conjunto finito de **soluções candidatas**
  - Determinar a (uma) **solução ótima**
  - Podem existir **soluções ótimas alternativas**



[Wikipedia]

# O Problema do Caixeiro Viajante

- Modelar o problema usando um **grafo**  $G$  com as **distâncias** entre cidades associadas às **arestas**
- Determinar o **ciclo Hamiltoniano mais curto** definido em  $G$ 
  - Ciclo de menor custo / distância
  - Atravessa (uma só vez) cada um dos vértices
- Problema **NP-difícil !!**



# O Problema do Caixeiro Viajante

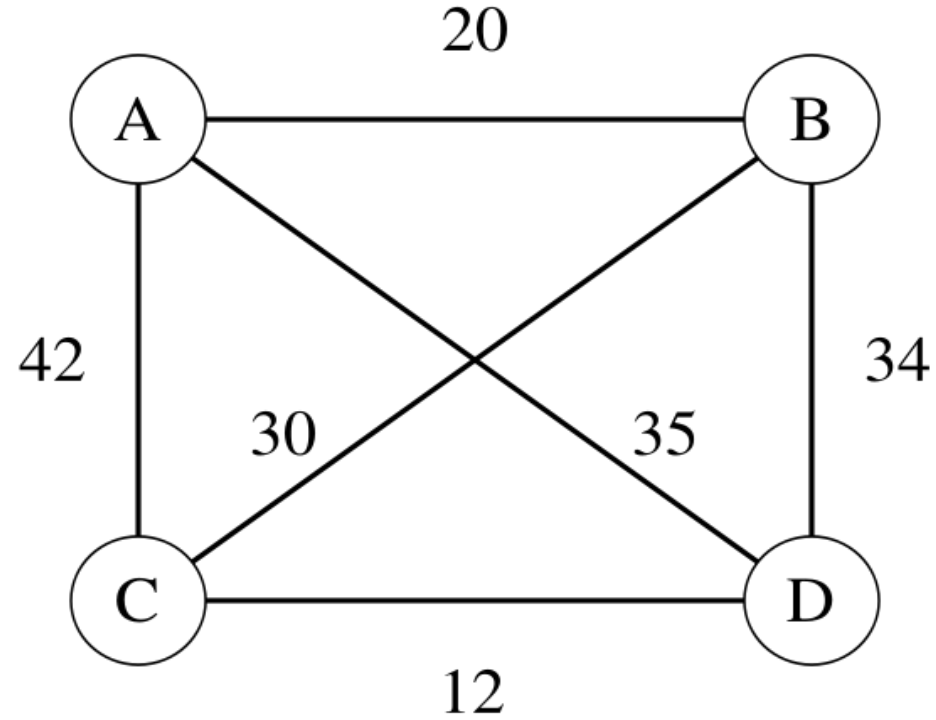
- Ciclo Hamiltoniano

- Sequência de  $(n + 1)$  vértices adjacentes
- O primeiro vértice é o ultimo vértice !

- Como fazer ?

- Escolher um vértice qualquer como vértice inicial
- Gerar as  $(n - 1)!$  permutações possíveis dos vértices intermédios
- Para cada um dos ciclos, calcular o seu custo / distância total
- E guardar o ciclo mais económico / mais curto

# O Problema do Caixeiro Viajante



[Wikipedia]

- Qual é a **solução** ?

# O Problema do Caixeiro Viajante

- Questões
  - Como **armazenar** o grafo ?
  - O grafo é **completo** ?
  - Como gerar todas as **permutações** ?
- Desempenho computacional
  - **$O(n!)$**
  - A procura exaustiva só pode ser aplicada a instâncias muito pequenas !! Alternativas ?
  - São possíveis pequenos melhoramentos...

# permutation.h



```
int* createFirstPermutation(int n);  
/* Cria o array de permutacoes com dimensao n, sendo a primeira permutacao  
 * 123456...n */  
  
void copyPermutation(int* original, int* copy, int n);  
/* Copia a permutacao actual */  
  
void destroyPermutation(int** p);  
/* Destroi o array de permutacoes */  
  
void printPermutation(int* p, int n);  
/* Imprime a permutacao actual */  
  
int nextPermutation(int* v, int n);  
/* Cria a permutacao seguinte */
```



# Tarefa – Problema do Caixeiro Viajante

- **Implementar** o algoritmo de procura exaustiva

# Soma de Subconjuntos

## – The Subset Sum Problem

# O Problema da Soma de Subconjuntos


- Problema de Decisão
- Dado um conjunto  $A$  com  $n$  números inteiros positivos
- Dado um número inteiro positivo  $S$
- Existe um subconjunto de elementos cuja soma seja igual a  $S$  ?
  - SIM / NÃO
- Problema combinatório
- NP-Completo !!


# O Problema da Soma de Subconjuntos

- **Problema de procura** – Qual é o subconjunto ?
- Encontrar um **subconjunto** de um dado conjunto  $A = \{a_1, \dots, a_n\}$  de  **$n$  números inteiros positivos**
- Cujas **soma** é igual a um dado **número inteiro positivo  $S$**
- Exemplo
  - $A = \{1, 2, 5, 6, 8\}$  e  $S = 9$
  - **Duas soluções** :  $\{1, 2, 6\}$  e  $\{1, 8\}$
- Outra instância
  - $A = \{3, 5, 6, 7\}$  e  $S = 15$
  - Solução(ões) ?



# binarycounter.h




```
int* createBinCounter(int size);  
/* Cria o contador binário com dimensão size, inicializado a zeros */  
  
void copyBinCounter(int* original, int* copy, int size);  
/* Copia o contador actual */  
  
void destroyBinCounter(int** binCounter);  
/* Destroi o contador */  
  
void printBinCounter(int* binCounter, int size);  
/* Imprime o contador */  
  
  
int increaseBinCounter(int* binCounter, int size);  
/* Incrementa o contador */
```

# void subsetSumSearch(...)


```
void subsetSumSearch(int* a, int size, int sum) {  
    // Gerar todos os sub-conjuntos dos indices do array  
    // Verificar, para cada um, o valor da soma dos elementos  
    // Aproveitar a representacao binaria para os gerar !  
}
```

```
// O numero de sub-conjuntos e 2^n  
  
int numSubSets = (int)pow(2.0, size);  
  
// Nao se testa o (sub-)conjunto vazio  
  
int* binaryCounter = createBinCounter(size);
```

# Iterar sobre os subconjuntos de índices



```
for (subSetIndex = 1; subSetIndex < numSubSets; subSetIndex++) {  
    sumElements = 0;  
  
    increaseBinCounter(binaryCounter, size);  
  
    for (i = 0; i < size; i++) {  
        if (binaryCounter[i] && ((sumElements += a[i]) > sum)) {  
            break; /* Eficiencia --- Testar tambem sem este break !!*/  
        }  
    }  
  
    // Listar todas as solucoes encontradas  
  
    if (sumElements == sum) {  
        solutionFound(sum, a, size, binaryCounter);  
    }  
}
```

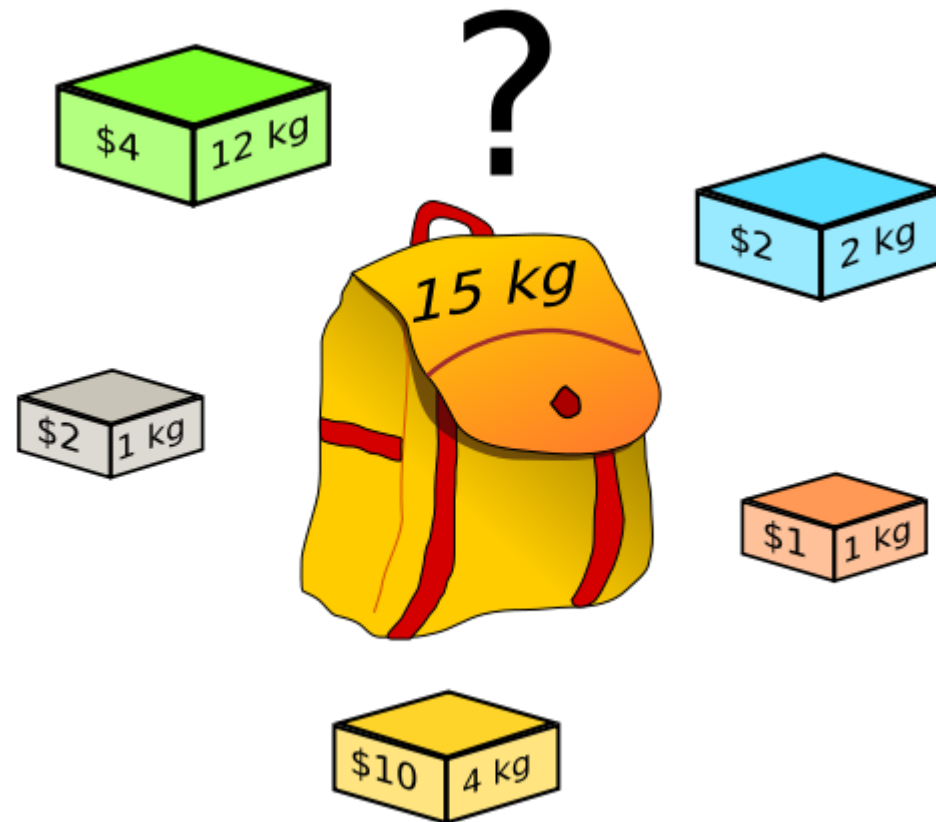


# O Problema da Mochila

## – The 0-1 Knapsack Problem

# O Problema da Mochila

- Determinar o **subconjunto mais valioso de itens**, que cabe na mochila



[Wikipedia]

# O Problema da Mochila

- Dados **n itens**
  - Com **peso**  $w_1, w_2, \dots, w_n$
  - Com **valor**  $v_1, v_2, \dots, v_n$
- Uma mochila de **capacidade**  $W$
- Qual é o (um) **subconjunto mais valioso de itens**, que cabe na mochila ?
- Problema **NP-difícil !!**

# O Problema da Mochila

- Como formular ?

$$\max \sum x_i v_i$$

$$\text{sujeito a} \quad \sum x_i w_i \leq W$$

$$\text{com} \quad x_i \text{ in } \{0, 1\}$$

# O Problema da Mochila

- Como fazer ?
  - Gerar os  $2^n$  subconjuntos do conjunto de  $n$  itens
  - Para cada um dos subconjuntos, calcular o seu peso total
    - Subconjunto admissível ?
  - E guardar o / um subconjunto mais valioso que cabe na mochila



# O Problema da Mochila



- Mochila de capacidade  $W = 10$
- 4 itens
  - Item 1 :  $w = 7$  ;  $v = \$42$
  - Item 2 :  $w = 3$  ;  $v = \$12$
  - Item 3 :  $w = 4$  ;  $v = \$40$
  - Item 4 :  $w = 5$  ;  $v = \$25$
- Solução ótima ?

# O Problema da Mochila


- Questões
  - Como gerar todos os subconjuntos ?
  - A ordem é importante ?
- Desempenho computacional
  - $O(2^n)$
  - A procura exaustiva só pode ser aplicada a instâncias muito pequenas !!
  - Alternativas ?
    - Soluções exatas vs. aproximadas

# int\* knapsackSearch(...)



```
int* knapsackSearch(float* weight, float* value, int n, float capacity) {  
    /* Gerar todos os sub-conjuntos dos indices do array de items */  
    /* Aproveitar a representacao binaria para os gerar ! */  
    /* Verificar, para cada um, o valor da soma dos pesos e dos valores */  
}
```

```
/* O numero de sub-conjuntos e 2^n */  
  
int numSubSets = (int)pow(2.0, n);  
  
/* Nao se testa o (sub-)conjunto vazio */  
  
 int* binaryCounter = createBinCounter(n);  
  
 int* currentBestSol = createBinCounter(n);
```

# Iterar sobre os subconjuntos de itens



```
for (subSetIndex = 1; subSetIndex < numSubSets; subSetIndex++) {  
    sumWeights = 0;  
    sumValues = 0;  
  
    increaseBinCounter(binaryCounter, n);  
  
    for (i = 0; i < n; i++) {  
        if (binaryCounter[i] && ((sumWeights += weight[i]) > capacity)) {  
            break; /* Eficiencia --- Testar tambem sem este break !! */  
        }  
        if (binaryCounter[i]) {  
            sumValues += value[i];  
        }  
    }  
}
```



# Conseguimos melhorar a solução corrente ?

```
if (sumValues > maxSumValues) {  
    maxSumValues = sumValues;  
    copyBinCounter(binaryCounter, currentBestSol, n);  
    /* Listar as sucessivas melhores solucoes */  
    solutionKnapsack(subSetIndex, weight, value, n, capacity, binaryCounter);  
}  
  
/* Poderia listar tambem eventuais solucoes alternativas !! */  
}
```

# Quadrados Mágicos

# Quadrado Mágico

- Matriz quadrada ( $n \times n$ )
- Com os elementos  $1, 2, 3, \dots, n^2$
- A **soma** dos elementos de cada **linha** é igual à soma dos elementos de cada **coluna**
- É igual à **soma** dos elementos das duas **diagonais principais**
- **Quantos** quadrados mágicos **existem**, para um dado  $n$  ?
- Representar os elementos da matriz num **array 1D**

2	7	6	→15	
9	5	1	→15	
4	3	8	→15	
↙15	↓15	↓15	↓15	↘15

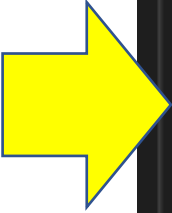
[Wikipedia]

# Procurar

```
void magicSquaresSearch(int size) {  
    /* Gerar todas as permutacoes dos elementos do array */  
    /* Verificar, para cada uma, se se trata de um quadrado magico */  
  
    int sum;  
    int permutationIndex = 1;  
    int* p;  
    p = createFirstPermutation(size);  
  
    do {  
        if ((sum = isMagicSquare(p, size))) {  
            printf(" *** Permutation %d is a magic square of sum %d :\n\n",  
                permutationIndex, sum);  
            printMagicSquare(p, size);  
        }  
        permutationIndex++;  
    } while (nextPermutation(p, size));  
  
    destroyPermutation(&p);  
}
```



# Validar



```
int isMagicSquare(int* a, int size) {  
    int i, j;  
    int sum;  
    int n = (int)sqrt(size);  
  
    int* sumRow = (int*)calloc(n, sizeof(int));  
    int* sumColumn = (int*)calloc(n, sizeof(int));  
    int* sumDiag = (int*)calloc(2, sizeof(int));
```

# Validar

```
for (i = 0; i < n; i++) {  
    for (j = 0; j < n; j++) {  
        sumRow[i] += a[j + i * n];  
        sumColumn[j] += a[j + i * n];  
  
        if (i == j) {  
            /* Main diagonal */  
            sumDiag[0] += a[j + i * n];  
        }  
  
        if ((i + j) == (n - 1)) {  
            /* The other diagonal */  
            sumDiag[1] += a[j + i * n];  
        }  
    }  
}
```

# Validar

```
/* Checking the diagonals */  
  
if (sumDiag[0] != sumDiag[1]) {  
    free(sumRow);  
    free(sumColumn);  
    free(sumDiag);  
    return 0;  
}  
  
sum = sumDiag[0];  
  
/* Checking the rows */  
  
for (i = 0; i < n; i++) {  
    if (sumRow[i] != sum) {  
        free(sumRow);  
        free(sumColumn);  
        free(sumDiag);  
        return 0;  
    }  
}
```

```
/* Checking the columns */  
  
for (i = 0; i < n; i++) {  
    if (sumColumn[i] != sum) {  
        free(sumRow);  
        free(sumColumn);  
        free(sumDiag);  
        return 0;  
    }  
}  
  
free(sumRow);  
free(sumColumn);  
free(sumDiag);  
  
return sum;  
}
```

# Sugestão de Leitura

# Sugestão de leitura

- A. Levitin, “*Design and Analysis of Algorithms*”, 3rd. Ed., Pearson, 2012
  - Chapter 3