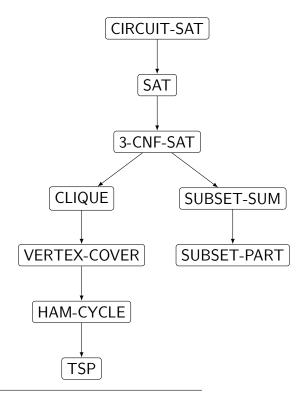
Lista 04 de Análise de Algoritmos

Turma do 4^{0} ano

 $1^{\underline{0}}$ Período de 2022

${\bf Reduções~Conhecidas}^1$



¹Apresentados em Algoritmos (Cormen)

Descrições dos problemas

- CIRCUIT-SAT Dado um circuito booleano, determinar se existe uma entrada que terá output verdadeiro
- SAT Dada uma expressão booleana, determinar se existe uma interpretação para as veaiáveis que satisfaça a expressão
- **3-CNF-SAT** Dada uma expressão booleana formada por conjunções de fórmulas formadas pela disjunção de 3 variáveis (ou sua negação). Determinar se existe uma interpretação para as veaiáveis que satisfaça a expressão
- **CLIQUE** Um clique em um grafo simples G = (V, E) é um subconjunto de vértices V' tal que todo vértice de V' esteja ligado a todo vértice de V'. O tamanho deste clique é a quantidade de vértices em V'. O problema é responder se existe um clique de tamanho igual a algum k dado na entrada.
 - CLIQUE = $\{\langle G, V \rangle : G \text{ \'e um grafo com clique de tamanho igual a } k \}$
- **VERTEX-COVER** O problema da cobertura de vértices é encontrar uma cobertura de vértices de tamanho k. Uma cobertura de vértices é um subconjunto S de vértices, tal que, toda aresta do grafo seja incidente a pelo menos um dos vértices da cobertura S. O tamanho de uma cobertura é uma quantidade de vértices que ela tem.
 - VERTEX-COVER = $\{\langle G, k \rangle : G \text{ \'e um grafo que tem uma cobertura de vértices de tamanho igual a } k \}$
- **HAM-CYCLE** O problema do ciclo hamiltoniano é, em um grafo simples não direcionado, encontrar um ciclo que passe por cada vértices exatamente uma vez.
 - ${\it HAM-CYCLE} = \{\langle G \rangle : G \text{ tem um ciclo hamiltoniano}\}$
- **TSP** O problema do caixeiro viajante é, em um grafo simples, completo e com peso nas arestas, encontrar um cyclo que passe exatamente uma vez por todos os vértices e tenha custo menor ou igual a k. O custo de um ciclo é a soma do custo das arestas pelas quais ele passa.
 - TSP = $\{\langle G, k \rangle : G \text{ tem um ciclo hamiltoniano de custo menor ou igual a } k \}$

SUBSET-SUM Temos um conjunto S de números inteiros e um número inteiro t. O problema é responder se existe um subconjunto de S tal que a soma de todos elementos resulte em t.

SUBSET-SUM = { $\langle S,t \rangle$: existe um subconjunto $S' \subseteq S$ tal que $t = \sum_{s \in S'} s$ }

SUBSET-PART O problema da partição de um conjunto é, dado um conjunto, dizer se há como particionar em dois subconjunto tal que a soma seja igual.

SUBSET-PART = { $\langle S,t\rangle$: existe uma partição de S, dada por dois conjuntos A e $\bar{A},$ tal que $\sum_{a\in A}a=\sum_{a\in \bar{A}}a$ }

MULTI-SUBSET-SUM Temos um multiconjunto S de números inteiros e um número inteiro t. O problema é responder se existe um multisubconjunto de S tal que a soma de todos elementos resulte em t.

MULTI-SUBSET-SUM = $\{\langle S, t \rangle : \text{ existe um multisubconjunto } S' \subseteq S \text{ tal que } t = \sum_{s \in S'} s \}$

MULTI-SUBSET-PART O problema da partição de um multiconjunto é, dado um conjunto, dizer se há como particionar em dois multisubconjunto tal que a soma seja igual.

MULTI-SUBSET-PART = $\{\langle S, t \rangle : \text{ existe uma partição de } S, \text{ dada por dois conjuntos } A \in \bar{A}, \text{ tal que } \sum_{a \in A} a = \sum_{a \in \bar{A}} a \}$

Definições:

multiconjunto é um conjunto que permite a repetição de elementos multisubconjunto é um subconjunto, de um multisubconjunto, que permite a repetição de elementos.

- Provar que um problema é NP: dada uma possível solução, descrever um algoritmo polinomial para verificar se esta é uma solução válida para o problema
- Provar que um problema é P: exibir um algoritmo polinomial para o problema

- Supondo que $P \neq NP$: para esta lista estamos supondo que $n\tilde{a}o$ existe algoritmo polinomial para os problemas apresentados no início desta lista
 - 1. Diga quais dos seguintes problemas pertencem à classe P, quais pertencem à NP, e quais pertencem às duas classes. Justifique a sua resposta.
 - (a) Ordenar um vetor de tamanho n
 - (b) Multiplicar duas matrizes de tamanho $n \times n$
 - (c) Encontrar o caminho mínimo entre dois vértices de um grafo completo com custo nas arestas
 - (d) Encontrar um caminho com custo menor que um dado k, entre dois vértices de um grafo completo, com custo nas arestas
 - (e) Dado um grafo simples, encontrar um subconjunto S, de tamanho k, de vértices neste grafo, tal que todos os vértices deste subconjunto S esteja ligado a todos os vértices do próprio subconjunto S
 - (f) Dado um grafo simples, encontrar um subconjunto S, de tamanho k, de vértices neste grafo, tal que todos os vértices deste subconjunto S esteja ligado a todos os vértices do conjunto V de vértices do grafo
 - 2. Mostre que os seguintes problemas são NP
 - (a) TSP
 - (b) CLIQUE
 - (c) VERTEX-COVER
 - (d) HAM-CYCLE
 - (e) SUBSET-PART

- 3. Mostre que os seguintes problemas são NP-Completos
 - (a) Problema da rota de veículos: Dado um grafo G = (V, E) simples, completo, com custo nas arestas. Dado um subconjunto $T \subseteq V$, dado um número real k. Encontrar um conjunto de ciclos, tal que, cada ciclo passe por exatamente um vértice de T; todo vértice de V esteja em um ciclo; e a soma dos custos de todos os ciclos seja menor ou igual a k. (Considere que vértices sozinhos formam um ciclo)
 - (b) Problema do conjunto independente: Dado um grafo G = (V, E) simples, encontrar um subconjunto $S \subseteq V$ tal que cada vértice de S não seja vizinho a nenhum vértice de S. (Dica: reduza o problema do CLIQUE para este)
- 4. Bonie e Clyde roubaram um banco e agora querem dividir os ganhos, mas será que o que eles roubaram pode ser dividido igualmente? Verifique em quais das situações é possível encontrar um algoritmo polinomial para dividir os ganhos. Justifique a sua resposta.
 - (a) Todas as notas roubadas tem o mesmo valor.
 - (b) Todo material roubado são cheques, endereçado a eles, com valores diferentes um do outro.
 - (c) A mesma situação do item anterior, mas desta vez eles aceitam que a divisão tenha uma difereça de 10 reais.