

1) Apresente a versão de **otimização** do Problema do Conjunto Independente de Vértices (PCIV).

R.: Dado um grafo $G = (V, E)$, obtenha um Conjunto Independente de Vértices de maior cardinalidade em G .

2) Prove que o PCIV \in NP.

Algoritmo ConjuntoIndependente_NP

INÍCIO

```
leia( $A, n, k$ ); //  $A$ : matriz de adjacência do grafo e  $n$ : número de vértices do grafo.

para( $i = 1, \dots, k$ ) faça
     $c(i) \leftarrow$  escolha $\{1, \dots, n\}$ ; // Escolha aleatória de  $k$  vértices para o Conj. Independente  $c$ .
fim_para

para( $i = 1, \dots, k - 1$ ) faça
    para( $j = i + 1, \dots, k$ ) faça
        se( $A(c(i), c(j)) = 1$ ) então // Se o vértice da posição  $i$  é adjacente ao da posição  $j$  em  $c$ .
            retorne FRACASSO;
        fim_se
    fim_para
fim_para

retorne SUCESSO;
```

FIM

- 3) Problema da Cobertura Mínima de Vértices (PCMV): Dado um grafo $G = (V, E)$ não-orientado, dizemos que $W \subseteq V$ define uma **Cobertura de Vértices** de G se, e somente se, $\forall (i, j) \in E, i \in W$ ou $j \in W$.

(a) Apresente a versão de decisão do PCMV;

R.: Dado um grafo $G = (V, E)$ e $k \in \mathbb{N}^*$, existe em G uma Cobertura de Vértices de cardinalidade menor ou igual a k ?

(b) Apresente a versão de otimização do PCMV;

R.: Dado um grafo $G = (V, E)$, obtenha uma Cobertura de Vértices de menor cardinalidade em G .

(c) Prove que o PCMV \in NP.

Algoritmo Cobertura_NP

INÍCIO

```
leia( $A, n, k$ ); //  $A$ : matriz de adjacência do grafo e  $n$ : número de vértices do grafo.
cont  $\leftarrow$  0;

para( $i = 1, \dots, n$ ) faça
     $c(i) \leftarrow$  escolha{0,1}; // Escolha aleatória do vértice  $i$  estar (1) ou não (0) na Cobertura  $c$ .
    se( $c(i) = 1$ ) então
        cont  $\leftarrow$  cont + 1; // Obtendo a cardinalidade da Cobertura  $c$ .
    fim_se
fim_para

se(cont >  $k$ ) então // Se a cardinalidade da Cobertura  $c$  é maior do que  $k$ .
    retorne FRACASSO;
fim_se

para( $i = 1, \dots, n - 1$ ) faça
    para( $j = i + 1, \dots, n$ ) faça
        se( $A(i, j) = 1$ ) então // Se o vértice  $i$  é adjacente ao vértice  $j$ .
            se(( $c(i) = 0$ ) e ( $c(j) = 0$ )) então // Se nem o vértice  $i$  e nem o  $j$  estão na Cobertura  $c$ .
                retorne FRACASSO;
            fim_se
        fim_se
    fim_para
fim_para

retorne SUCESSO;
```

FIM