# O problema do Subset-Sum e uma solução em tempo polinomial

#### Allan Cordeiro Rocha de Araújo.

<sup>1</sup>Centro de ciência e tecnologia— Universidade Federal de Roraima (UFRR) Boa Vista— RR — Brasil

allanps32008@gmail.com

**Resumo.** Será explicado o problema do subset-sum, assim como mostrando códigos da versão exata e da sua versão aproximada.

#### 1. Introdução

O objetivo neste artigo é, de forma clara, explicar o problema da soma de subconjuntos (subset-sum), assim como mostra os pseudocódigos das versões exata e aproximada.

#### 2. Subset-Sum (Soma de subconjuntos)

O subset-sum é um caso especial do problema da mochila booleana, os dois são NP-Completos.

A definição formal do problema é: Dado um conjunto  $\{p1,...,pn\}$  pertencente aos números naturais e c, decidir se existe um subconjunto X de  $\{1,...,n\}$  tal que p(X) = c. Falando com palavras claras, será visto se, existe alguma soma de valores (no subconjunto) que resulte em c, se existe retorna verdadeiro, se não retorna falso.

#### 3. Pseudocódigo versão exata

Como o problema é NP-Completo, sua complexidade de tempo é  $O(2^n)$ , sendo n o tamanho do vetor de entrada, no caso o conjunto  $\{p1,...,pn\}$ .

```
Subset-Sum-Rec (p, n, c)

se n = 0

então se c = 0

então devolva 1

senão devolva 0

senão s \leftarrow Subset-Sum-Rec (p, n-1, c)

se s = 0 e pn \le c

então s \leftarrow Subset-Sum-Rec (p, n-1, c-pn)

devolva s
```

### 4. Pseudocódigo versão aproximada

Como o tempo para versão exata é extremamente grande, existe uma versão aproximada, ela usa programação dinâmica para armazenar o resultado de algumas instancias do problema. A complexidade de tempo dele é O(nc), onde 'n' é o numero de linhas e 'c' é o número de colunas da tabela que será armazenado os resultados das instancias.

```
Subset-Sum-Prog-Din (p, n, c)  para \ i \ crescendo \ de \ 0 \ até \ n \ faça \\ t[i,0] \leftarrow 1   para \ b \ crescendo \ de \ 1 \ até \ c \ faça   t[0,b] \leftarrow 0   para \ i \ crescendo \ de \ 1 \ até \ n \ faça   s \leftarrow t[i-1,b]   se \ s = 0 \ e \ pi \le b   então \ s \leftarrow t[i-1,b-pi]   t[i,b] \leftarrow s   devolva \ t[n,c]
```

## Referências

"O problema subset-sum"; IME. Disponível em <a href="https://www.ime.usp.br/~pf/analise\_de\_algoritmos/aulas/mochila-subsetsum.html">https://www.ime.usp.br/~pf/analise\_de\_algoritmos/aulas/mochila-subsetsum.html</a> >. Acesso em 12 de julho de 2018.