

Lista 2

Victor Sena Molero - 8941317

27 de agosto de 2016

1 Exercícios

Ex 3. *Construa instâncias do MINCC com custos unitários, ou seja, instâncias (E, \mathcal{S}, c) com $c_S = 1$ para todo S em \mathcal{S} , para as quais o custo da cobertura produzida pelo algoritmo MINCC-CHVÁTAL pode chegar arbitrariamente perto de $H_{n\text{opt}}(E, \mathcal{S}, c)$, onde $n := |E|$.*

Resposta. Seja k um inteiro positivo. Vamos construir uma instância $I = (E, \mathcal{S}, c)$ com $m := |E| = 2^{2k}$ que alcança a aproximação pedida no algoritmo MINCC-CHVÁTAL. Definimos também $n := 2^k$ e então podemos indexar os elementos de E em uma matriz $n \times n$, ou seja, identificar cada um dos elementos de E por um par (i, j) e denotar o elemento em questão por $E_{i,j}$.

Precisamos agora descrever os conjuntos contidos em \mathcal{S} . Teremos n conjuntos que contém, cada um, uma coluna distinta da matriz, ou seja, para todo $i \in [1, n]$ existe exatamente um $S_i^* \in \mathcal{S}$ tal que $S_i^* = \{E_{j,i} \mid j \in [1, n]\}$. Denotaremos o conjunto de todos os S_i^* por \mathcal{S}^* .

Além disso, teremos vários outros conjuntos em \mathcal{S} que particionam cada uma das linhas da matriz E separadamente. Cada linha será particionada em 1 ou mais conjuntos de mesmo

tamanho. Mais especificamente, a i -ésima linha será dividida em $\lceil \frac{n}{i} \rceil$ conjuntos de tamanho $n/\lceil \frac{n}{i} \rceil$ cada. O conjunto destes conjuntos vai ser chamado $\bar{\mathcal{S}}$.

Se o algoritmo MINCC-CHVÁTAL sempre der prioridade para os elementos de $\bar{\mathcal{S}}$ quando os custos deles empatarem com os de \mathcal{S}^* , vai selecionar todos os elementos de $\bar{\mathcal{S}}$ e nenhum do outro conjunto, enquanto a solução ótima era exatamente oposta (selecionar todo \mathcal{S}^* e nada mais). Portanto, a razão entre a solução encontrada pelo algoritmo é $|\mathcal{S}^*|/|\bar{\mathcal{S}}|$. Sabemos que $|\mathcal{S}^*| = n$, basta calcular $|\bar{\mathcal{S}}|$. □