

Combinatória Poliédrica

Poliedro do Caixeiro Viajante

Rafael C. S. Schouery
rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

Atualizado em: 2023-11-08 08:53

Caixeiro Viajante

Um ciclo hamiltoniano em um grafo G é um ciclo que visita cada vértice de G exatamente uma vez

Problema do Caixeiro Viajante. Dado um grafo $G = (V, A)$ e uma função de custo $c: A \rightarrow \mathbb{R}$, encontrar um ciclo hamiltoniano de custo mínimo.

Essa é a versão simétrica

- Focaremos nessa versão
- Quando G é um digrafo, temos a versão assimétrica

Vamos considerar também que G é um grafo completo

- Não há perda de generalidade nisso
- Considere que aresta não existentes têm custo muito grande

Politopo

$K_n = (V_n, A_n)$ é o grafo completo com n vértices

$\mathcal{T}^n = \{T \subseteq A_n : \text{existe um ciclo hamiltoniano } C \text{ em } K_n \text{ com } T \subseteq C\}$

$$P_{\text{Ham}}^n = \text{conv}\{\chi^T \in R^{A_n} : T \in \mathcal{T}^n\}$$

É fácil mostrar que este politopo tem dimensão completa

- Mas podemos mesmo considerar ele?
- Se eu otimizar, posso não ter um ciclo como resposta...
- Ou será que dá para lidar com isso de alguma forma?

Lema. $\dim(P_{\text{Ham}}^n) = |A_n| = n(n-1)/2$ para $n \geq 3$.

Teoremas

Teorema. Para toda aresta e em K_n , $n \geq 3$, a inequação $x_e \geq 0$ define uma faceta de P_{Ham}^n .

Teorema. Para toda aresta e em K_n , $n \geq 3$, a inequação $x_e \leq 1$ define uma faceta de P_{Ham}^n .

Teorema. Para todo vértice v em K_n , $n \geq 4$, a inequação $x(\delta(v)) \leq 2$ define uma faceta de P_{Ham}^n .

Eliminação de Subciclos

Se $S \subseteq V$ é tal que $2 \leq |S| \leq n - 1$ então $A_n(S)$ intersecta cada ciclo hamiltoniano em no máximo $|S| - 1$ arestas

Ou seja, essas inequações são válidas para P_{Ham}^n :

$$x(A_n(S)) \leq |S| - 1 \quad \text{para todo } S \subseteq V, 2 \leq |S| \leq n - 1$$

Essas inequações são chamadas de restrições de eliminação de subciclos

Teorema. Para todo $n \geq 4$, a inequação

$$x(A_n(S)) \leq |S| - 1 \quad \text{para todo } S \subseteq V, 2 \leq |S| \leq n - 1$$

define uma faceta de P_{Ham}^n .

Separação

As restrições de eliminação de subclicos podem ser separadas em tempo polinomial

Então dá para resolver Caixeiro Viajante em tempo polinomial?

Não! Sabemos algumas das facetas do poliedro...

- Não todas...
- Sabemos algumas outras, mas não sabemos separar em tempo polinomial