

Satyrus III

Pedro Maciel Xavier

sob orientação de Priscila Machado Vieira Lima

UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO DE JANEIRO PESC/COPPE/UFRJ



Sumário

- 1 Fundamentos
- 2 O Compilador
 - Mapeamento
 - Penalidades
 - Restrições
- 3 Exemplos de Modelagem

- Coloração de Grafos
- TSP
- Caixeiro Pintor
- 4 Instruções
 - Instalação
 - Uso
- 5 Conclusão



Fundamentos

O Compilador

Mapeamento

$$\begin{split} \mathsf{H}\left(\mathsf{F}\right) &= 0 \\ \mathsf{H}\left(\mathsf{V}\right) &= 1 \\ \mathsf{H}\left(\neg p\right) &= 1 - \mathsf{H}\left(p\right) \\ \mathsf{H}\left(p \wedge q\right) &= \mathsf{H}\left(p\right) \mathsf{H}\left(q\right) \\ \mathsf{H}\left(p \vee q\right) &= \mathsf{H}\left(p\right) + \mathsf{H}\left(q\right) - \mathsf{H}\left(p\right) \mathsf{H}\left(q\right) \end{split}$$

Mapeamento

$$\begin{split} \mathsf{H}\left(\mathsf{F}\right) &= 0 \\ \mathsf{H}\left(\mathsf{V}\right) &= 1 \\ \mathsf{H}\left(\neg p\right) &= 1 - \mathsf{H}\left(p\right) \\ \mathsf{H}\left(p \wedge q\right) &= \mathsf{H}\left(p\right) \mathsf{H}\left(q\right) \\ \mathsf{H}\left(p \vee q\right) &= \mathsf{H}\left(p\right) + \mathsf{H}\left(q\right) - \mathsf{H}\left(p\right) \mathsf{H}\left(q\right) \end{split}$$

Penalidades

No contexto do Satyrus, temos uma equação de energia a minimizar dada por

$$\begin{split} \mathbb{E} &= \mathbb{E}_{\mathsf{opt}} + \mathbb{E}_{\mathsf{int}} \\ &= \sum_{i} \mathsf{H} \left(\varphi_{i} \right) + \sum_{j} \pmb{\lambda}_{j} \mathsf{H} \left(\neg \varphi_{j} \right) \end{split}$$

onde λ_j é a penalidade associada à j-ésima restrição de integridade e H (\cdot) é o mapeamento. Portanto, é possível escrever um problema modelado pelo Satyrus como

$$\begin{aligned} & \text{minimizar } f(\mathbf{x}) + \pmb{\lambda} \cdot g(\mathbf{x}) \\ & \text{sujeito a } \mathbf{x} \in \{0,1\}^n \end{aligned}$$

Penalidades

Resta saber se é possível escrever $f(\mathbf{x}) + \boldsymbol{\lambda} \cdot g(\mathbf{x}) = \mathbf{x}^\mathsf{T} \mathbf{Q} \mathbf{x}$. Como, por construção, tanto $f(\mathbf{x})$ quanto $g(\mathbf{x})$ são polinômios nas componentes de \mathbf{x} , isso pode ser feito ao aplicar uma redução dos termos com três ou mais variáveis.

Pedro Maciel Satyrus III 3 de setembro de 2021 6 / 14

Restrições

1 Integridade

```
1 (int) constraint_X[1]:
2    forall {i = [1:n]}
3    exists {j = [1:n]}
4    unique {k = [1:n]}
5    (x[i] & y[j]) -> z[k];
```

2 Otimalidade

```
1 (opt) constraint_Y: exists {i = [1:n]} c[i];
```

Exemplos de Modelagem

Coloração de Grafos

TSP

Caixeiro Pintor

Pedro Maciel Satyrus III 3 de setembro de 2021 10 / 14

Instalação

- 1 Através do Python Package Index (PyPI)
 - \$ pip install satyrus
 - \$ satyrus --help
 - \$ python -m satyrus --help
- 2 Por meio do código-fonte
 - \$ git clone https://github.com/pedromxavier/Satyrus3
 - \$ cd Satyrus3
 - \$ python setup.py install

Pedro Maciel Satyrus III 3 de setembro de 2021 11 / 14

Uso

\$ satyrus problem.sat -o {text, csv, gurobi, dwave, ...}

Pedro Maciel Satyrus III 3 de setembro de 2021 12 / 14

Conclusão

Pedro Maciel Satyrus III 3 de setembro de 2021 13 / 14

Referências

Fred Glover, Gary Kochenberger, Yu Du

Quantum Bridge Analytics I: A Tutorial on Formulating and Using QUBO

Models

D-Wave Systems Problem-Solving Handbook https://docs.dwavesys.com/docs/latest/c_handbook_3.html

Endre Boros, Peter L. Hammer

Pseudo-Boolean optimization

Elsevier, Discrete Applied Mathematics, 2002.