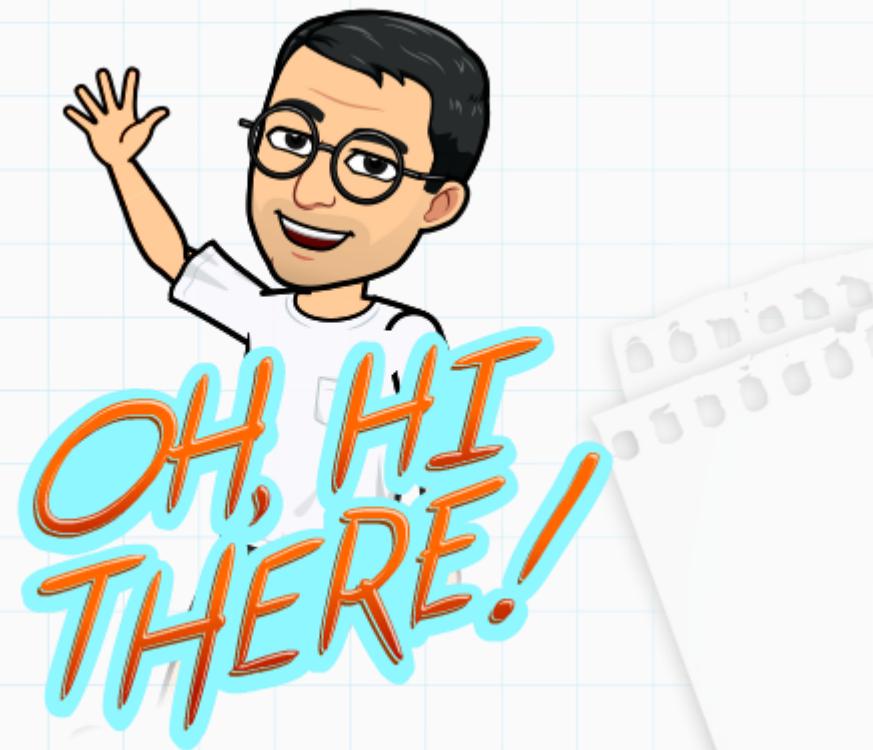


Pesquisa Operacional

Professor : Yuri Frota

yuri@ic.uff.br



Solvers



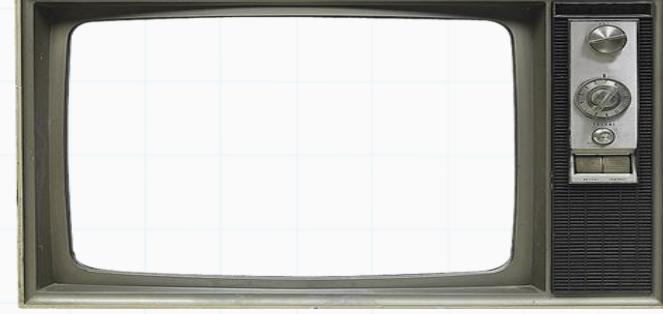
X



Solvers



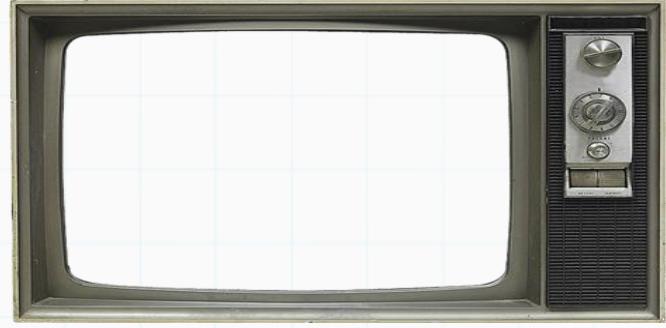
X



Solvers



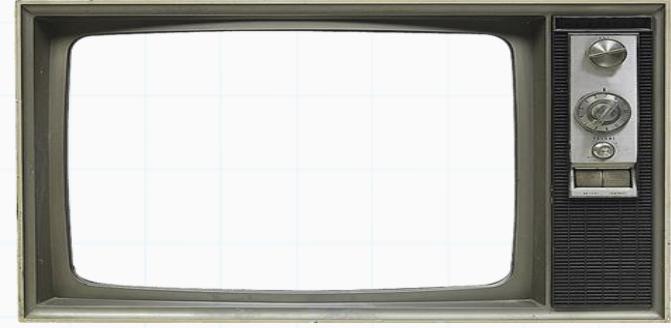
X



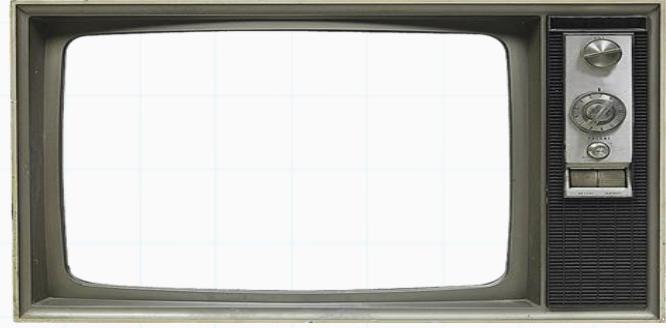
Solvers



X



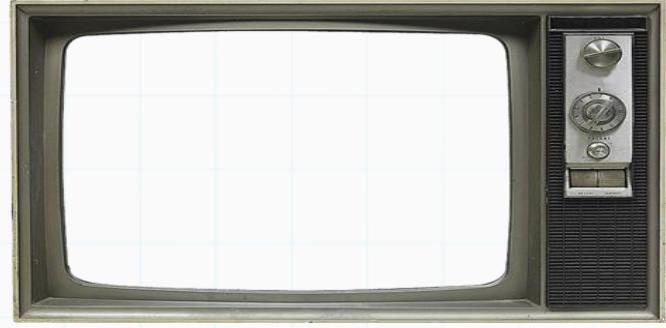
Solvers



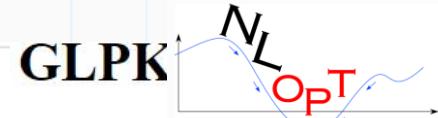
X



Solvers



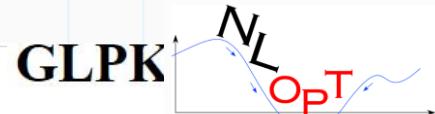
X



Solvers



CPLEX



Python-MIP



- No curso vamos ver o Python-MIP:
 - Python-MIP: biblioteca do python para problemas PPL e PPI

Túlio A. M. Toffolo
Personal website



Haroldo G. Santos
Personal website



Python-MIP



- No curso vamos ver o Python-MIP:

- Python-MIP: biblioteca do python para problemas PPL e PPI
 - Muito fácil de instalar e usar, já vem com o solver gratuito (COIN-OR)
 - Desempenho lento e manipulação limitada (COIN-OR)
 - Ideal para problemas pequenos, testes e aprendizado (COIN-OR)



Túlio A. M. Toffolo
Personal website



Haroldo G. Santos
Personal website



Python-MIP

- No curso vamos ver o Python-MIP:

- Python-MIP: biblioteca do python para problemas PPL e PPI
 - Muito fácil de instalar e usar, já vem com o solver gratuito (COIN-OR)
 - Desempenho lento e manipulação limitada (COIN-OR)
 - Ideal para problemas pequenos, testes e aprendizado (COIN-OR)
 - Pode ser usado com o GUROBI (se instalado), se tornando uma ferramenta profissional.



Túlio A. M. Toffolo
Personal website



Haroldo G. Santos
Personal website



Python-MIP

Instalando o IDE+Compilador

- Usaremos na aula o Thonny (leve e educativo).
- Tem para Windows, MAC e Linux
- <https://thonny.org/>



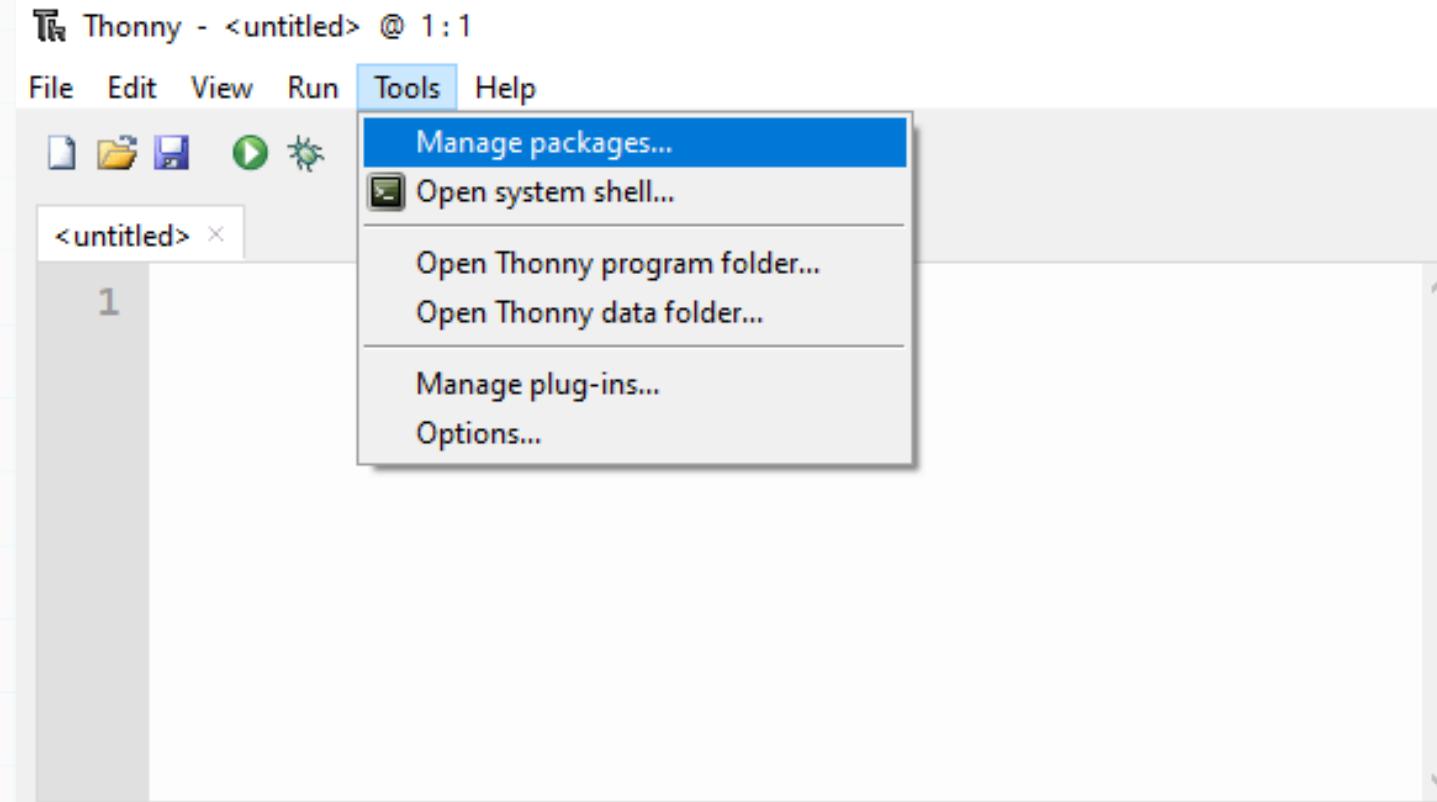
The screenshot shows the Thonny IDE interface. At the top is a menu bar with File, Edit, View, Run, Device, Tools, and Help. Below the menu is a toolbar with icons for file operations, running code, and device connection. The main area has a code editor titled '<untitled>' containing the line '1 x=7'. To the right of the code editor is a vertical scroll bar. Below the code editor is a 'Shell' window titled 'Shell' with the text 'Python 3.7.7 (bundled)' and a prompt '>>>'. A vertical scroll bar is on the right side of the shell window. Three blue callout boxes with white text are overlaid on the interface:

- A box on the left points to the toolbar with the text "para executar o código".
- A box on the right points to the code editor with the text "onde o código é escrito".
- A box at the bottom right points to the shell window with the text "onde a saída é mostrada".

Thonny
Python IDE for beginners

Python-MIP

Instalando a biblioteca Python-MIP



Python-MIP

Instalando a biblioteca Python-MIP

Thonny plug-ins

This dialog is for managing Thonny plug-ins and their dependencies.
If you want to install packages for your own programs then choose 'Tools → Manage packages...'.

NB! You need to restart Thonny after installing / upgrading / uninstalling a plug-in.

mip | Search on PyPI

<INSTALL>

- adafruit-board-toolkit
- astroid
- asttokens
- bcrypt
- bitstring
- ffi
- colorama
- cryptography
- dill
- docutils
- ecdsa
- esptool
- isort
- jedi
- lazy-object-proxy
- mccabe
- mypy
- mypy-extensions
- paramiko
- parso
- pip
- platformdirs

Search results

- [mip](#)
Python tools for Modeling and Solving Mixed-Integer Linear Programs (MIPs)
- [sima-mip](#)
Dummy package to prevent any kind of dependency confusion attacks against internal python packages
- [penaltymodel-mip](#)
Generates penalty models using Google Optimization Tools' Mixed-Integer Programming capability.
- [mip-cvxpy](#)
Solve MILP CVXPY problems using python-mip
- [mip-tool](#)
'mip-tool' is a package for Python-MIP.
- [mip-helper](#)
Read/Write inputs/outputs from/to the MIP

Close



Python-MIP

Instalando a biblioteca Python-MIP

This dialog is for managing Thonny plug-ins and their dependencies.
If you want to install packages for your own programs then choose 'Tools → Manage packages...'.

NB! You need to restart Thonny after installing / upgrading / uninstalling a plug-in.

mip

Search on PyPI

<INSTALL>

- adafruit-board-toolkit
- astroid
- asttokens
- bcrypt
- bitstring
- cffi
- colorama
- cryptography
- dill
- docutils
- ecdsa
- esptool
- isort
- jedi
- lazy-object-proxy
- mccabe
- mypy
- mypy-extensions
- paramiko
- parso
- pip
- platformdirs

mip

Latest stable version: 1.15.0

Summary: Python tools for Modeling and Solving Mixed-Integer Linear Programs (MIPs)

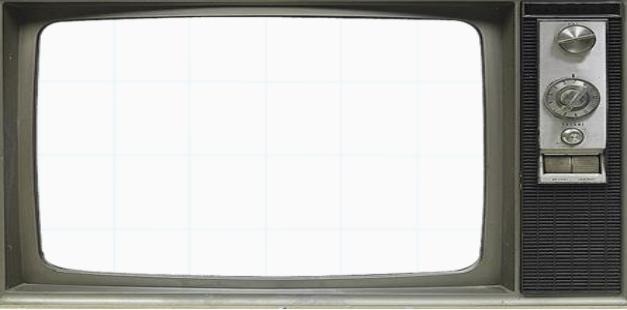
Author:

Homepage:

PyPI page: <https://pypi.org/project/mip/>

Requires: cffi (==1.15.*)

Install ... Close



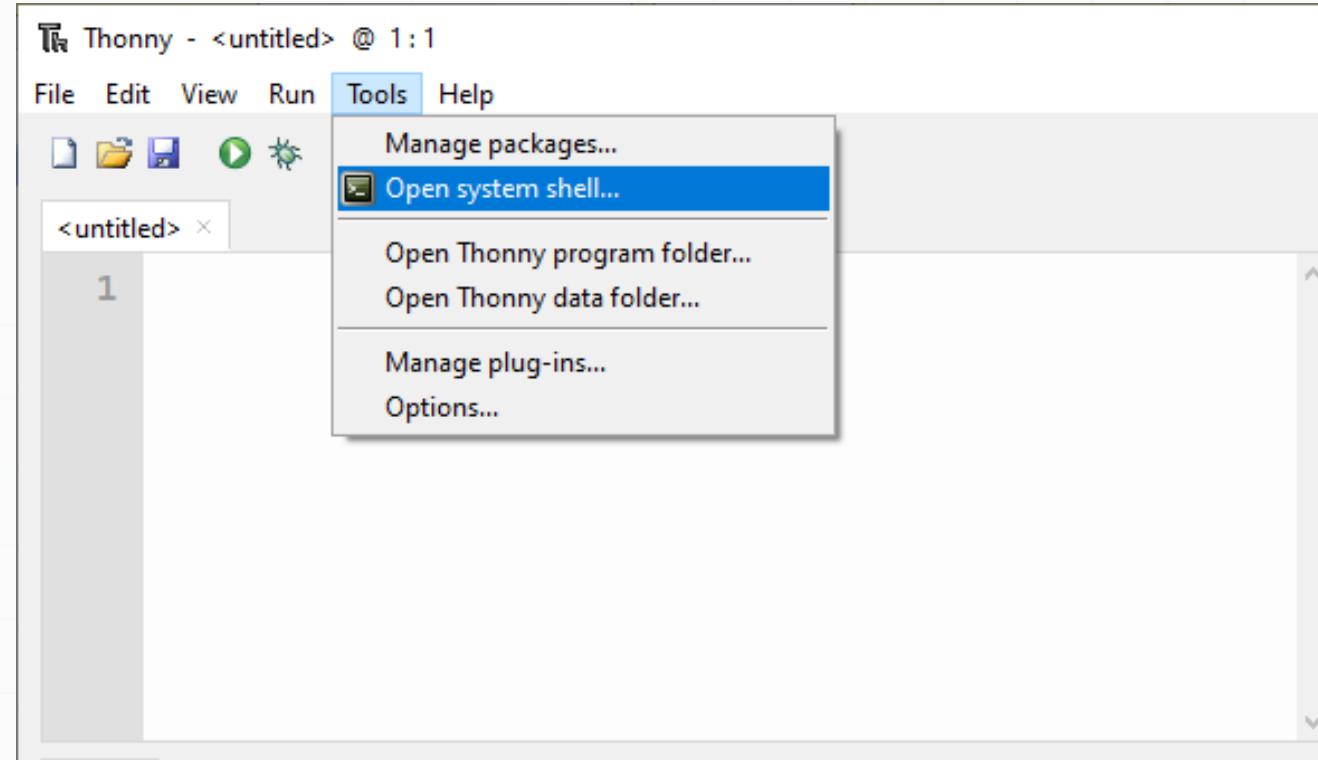
Pronto, acabou toda
a instalação e está
pronto para usar

NÃO ESQUEÇA DE REINICIAR O
THONNY !

Python-MIP

Instalando a biblioteca Python-MIP

Alguns computadores podem ter problema e não conseguir usar o gerenciador de pacotes



Nesse caso podemos instalar por linha de comando

Python-MIP

Instalando a biblioteca Python-MIP

Alguns computadores podem ter problema e não conseguir usar o gerenciador de pacotes



```
C:\Windows\system32\cmd.exe
*****
Some Python commands in the PATH of this session:
- python    == C:\Users\yuri\AppData\Local\Programs\Thonny\python.exe
- pip        == C:\Users\yuri\AppData\Local\Programs\Thonny\Scripts\pip.bat
- pip3       == C:\Users\yuri\AppData\Local\Programs\Thonny\Scripts\pip3.bat
- pip3.7     == C:\Users\yuri\AppData\Local\Programs\Thonny\Scripts\pip3.7.bat
*****
G:\Meu Drive\Cursos\PO\Yuri\13 - LAB Python-MIP\Coloração>pip install mip_
```

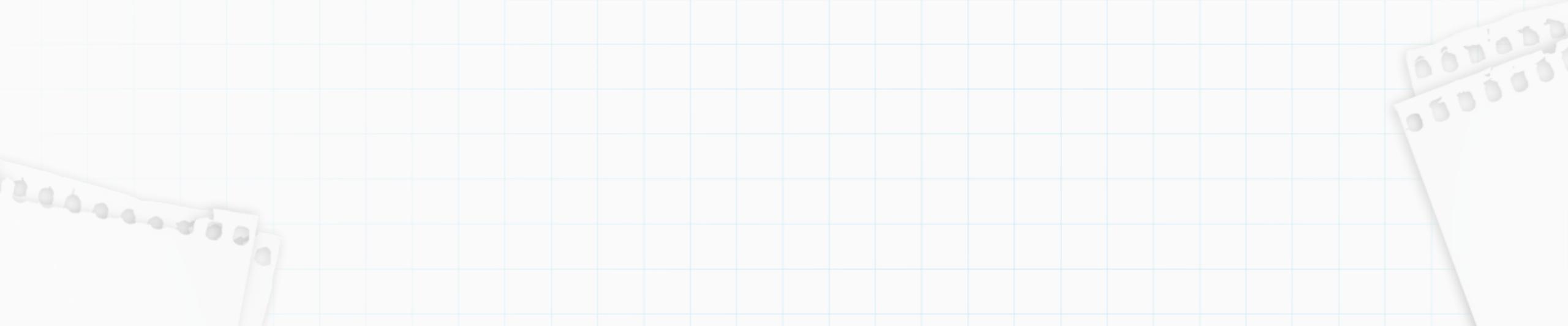
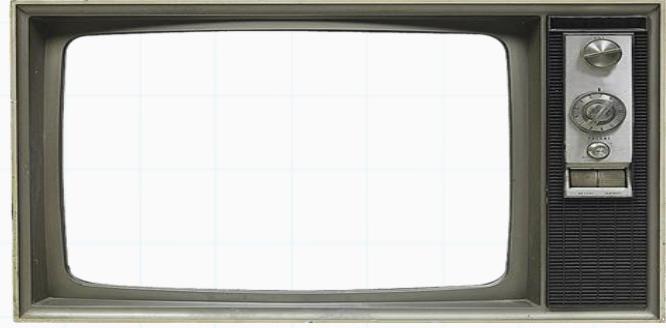
Nesse caso podemos instalar por linha de comando:
pip install mip



NÃO ESQUEÇA DE REINICIAR O THONNY !

Python-MIP

1-python_exemplo_formulacao: 4 exemplos para vocês testarem



Python-MIP

Ex1 (PPL):

$$\text{MAX } x_0 + 2x_1 + 3x_2$$

s.a.

$$-x_0 + x_1 + x_2 \leq 20$$

$$x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30$$

$$x_0 \leq 40$$

$$x_0, x_1, x_2 \geq 0$$



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip
- Cria modelo



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip
- Cria modelo
- Cria variável e retorna referencia



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip
- Cria modelo
- Cria variável e retorna referencia
- Cria restrição



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip
- Cria modelo
- Cria variável e retorna referencia
- Cria restrição
- Define objetivo



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest1')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

$$\begin{aligned} \text{MAX } & x_0 + 2x_1 + 3x_2 \\ \text{s.a. } & -x_0 + x_1 + x_2 \leq 20 \\ & x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30 \\ & x_0 \leq 40 \\ & x_0, x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- Importa biblioteca mip
- Cria modelo
- Cria variável e retorna referencia
- Cria restrição
- Define objetivo
- Otimiza e imprime saída



Python-MIP

Ex1 (PPL):

```
from mip import *

# cria model
model = MIPModel()

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0')
x1 = model.add_var(name='x1')
x2 = model.add_var(name='x2')

# restrições
model.add_constraint(x0 + 2*x1 + 3*x2 == 20)
model.add_constraint(-x0 + x1 + x2 <= 20)
model.add_constraint(x0 - 3*x1 + x2 <= 30)
model.add_constraint(x0 <= 40)
model.add_constraint(x0,x1,x2 >=0)

# função objetivo
model.objective = x0 + 2*x1 + 3*x2

# otimiza
model.optimize()

# saida
print("sol = ", model.objective_value)
```

MAX $x_0 + 2x_1 + 3x_2$
s.a.
 $-x_0 + x_1 + x_2 \leq 20$
 $x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30$
 $x_0 \leq 40$
 $x_0, x_1, x_2 \geq 0$



Saída

```
>>> %Run -c $EDITOR_CONTENT
Welcome to the CBC MILP Solver
Version: Trunk
Build Date: Oct 28 2021

Starting solution of the Linear programming problem using Primal Simplex

sol =  202.5
```



rencia

Python-MIP

MAX $x_0 + 2x_1 + 3x_2$
s.a.

Ex1 (PPL):

O CBC não vai funcionar com
plataformas 32bits

```
>>> %Run ex1.py
#
# An error occurred while loading the CBC library:
# Win32 platform not supported.

# Traceback (most recent call last):
#   File "C:\Users\yuri\OneDrive\Desktop\python exemplo formulacao\ex1.py", line 4, in <module>
#     model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)
#   File "C:\Users\yuri\AppData\Roaming\Python\Python37\site-packages\mip\model.py", line 87, in __init__
#     import mip.cbc
#   File "C:\Users\yuri\AppData\Roaming\Python\Python37\site-packages\mip\cbc.py", line 603, in <module>
#     Osi_getNumCols = cbclib.Osi_getNumCols
# NameError: name 'cbclib' is not defined
```

Win32 platform not supported.



pode tentar resolver em:

<https://docs.python-mip.com/en/latest/install.html#using-your-own-cbc-binaries-optional>

Ou tentar outro IDE (Pycharm, etc, ...)

```
# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

Python-MIP

- Caso não consiga rodar em Windows, pode tentar instalar Linux e depois instalar o Thonny no Linux

<https://www.virtualbox.org/>



<https://www.vmware.com/in/products/workstation-player/workstation-player-evaluation.html>

vmware®

- Depois instalar linux

<https://ubuntu.com/download/desktop>



Python-MIP

Ex2 (PPI):

MAX $x_0 + 2x_1 + 3x_2 + x_3$

s.a.

$$-x_0 + x_1 + x_2 + 10x_3 \leq 20$$

$$x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30$$

$$x_1 - 3.5x_3 = 0$$

$$x_0 \leq 40$$

$$x_0, x_1, x_2 \geq 0$$

$2 \leq x_3 \leq 3$ e inteira



Python-MIP

Ex2 (PPI):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo1", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# variáveis
x0 = model.add_var(name='x0', var_type=CONTINUOUS, lb=0, ub=40)
x1 = model.add_var(name='x1', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x2 = model.add_var(name='x2', var_type=CONTINUOUS, lb=0)
x3 = model.add_var(name='x3', var_type=INTEGER, lb=2, ub=3)

# restrições
model.add_constr(-x0 + x1 + x2 + 10*x3 <= 20, name='rest1')
model.add_constr(x0 - 3*x1 + x2 <= 30, name='rest2')
model.add_constr(x1 - 3.5*x3 == 0, name='rest3')

# função objetivo
model.objective = maximize(x0 + 2*x1 + 3*x2 + x3)

# otimiza
model.optimize()

# saída
print("sol = ", model.objective_value)
```

MAX $x_0 + 2x_1 + 3x_2 + x_3$
s.a.
 $-x_0 + x_1 + x_2 + 10x_3 \leq 20$
 $x_0 - 3x_1 + x_2 \leq 30$
 $x_1 - 3.5x_3 = 0$
 $x_0 \leq 40$
 $x_0, x_1, x_2 \geq 0$
 $2 \leq x_3 \leq 3$ e inteira



```
>>> %Run ex2.py
```

Python-MIP

Welcome to the CBC MILP Solver
Version: Trunk
Build Date: Oct 28 2021



Starting solution of the Linear programming relaxation problem using Primal Simplex

```
Coin0506I Presolve 2 (-1) rows, 3 (-1) columns and 6 (-3) elements
Clp1000I sum of infeasibilities 0 - average 0, 1 fixed columns
Coin0506I Presolve 2 (0) rows, 2 (-1) columns and 4 (-2) elements
Clp0029I End of values pass after 2 iterations
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0032I Optimal objective 125.2083333 - 0 iterations time 0.002, Presolve 0.00, Idiot 0.00
```

Preproc

```
Starting MIP optimization
Cgl0004I processed model has 2 rows, 3 columns (1 integer (0 of which binary)) and 6 elements
Coin3009W Conflict graph built in 0.000 seconds, density: 0.000%
Cgl0015I Clique Strengthening extended 0 cliques, 0 were dominated
Cbc0045I Nauty did not find any useful orbits in time 0
Cbc0038I Initial state - 1 integers unsatisfied sum - 0.0833333
Cbc0038I Pass 1: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass 2: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0

Cbc0038I Pass 47: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass 48: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass sol = 122.5
```

```
>>> %Run ex2.py
```

Python-MIP

Welcome to the CBC MILP Solver
Version: Trunk
Build Date: Oct 28 2021



Starting solution of the Linear programming relaxation problem using Primal Simplex

```
Coin0506I Presolve 2 (-1) rows, 3 (-1) columns and 6 (-3) elements
Clp1000I sum of infeasibilities 0 - average 0, 1 fixed columns
Coin0506I Presolve 2 (0) rows, 2 (-1) columns and 4 (-2) elements
Clp0029I End of values pass after 2 iterations
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0032I Optimal objective 125.2083333 - 0 iterations time 0.002, Presolve 0.00, Idiot 0.00
```

```
Starting MIP optimization
Cgl0004I processed model has 2 rows, 3 columns (1 integer (0 of which binary)) and 6 elements
Coin3009W Conflict graph built in 0.000 seconds, density: 0.000%
Cgl0015I Clique Strengthening extended 0 cliques, 0 were dominated
```

Cortes

```
Cbc0045I Nauty did not find any useful orbits in time 0
Cbc0038I Initial state - 1 integers unsatisfied sum - 0.0833333
```

```
Cbc0038I Pass 1: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
```

```
Cbc0038I Pass 2: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
```

```
Cbc0038I Pass 47: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
```

```
Cbc0038I Pass 48: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
```

```
Cbc0038I Pass sol = 122.5
```

```
>>> %Run ex2.py
```

Python-MIP

Welcome to the CBC MILP Solver
Version: Trunk
Build Date: Oct 28 2021



Starting solution of the Linear programming relaxation problem using Primal Simplex

```
Coin0506I Presolve 2 (-1) rows, 3 (-1) columns and 6 (-3) elements
Clp1000I sum of infeasibilities 0 - average 0, 1 fixed columns
Coin0506I Presolve 2 (0) rows, 2 (-1) columns and 4 (-2) elements
Clp0029I End of values pass after 2 iterations
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Clp0000I Optimal - objective value 125.20833
Coin0511I After Postsolve, objective 125.20833, infeasibilities - dual 0 (0), primal 0 (0)
Clp0032I Optimal objective 125.2083333 - 0 iterations time 0.002, Presolve 0.00, Idiot 0.00
```

Starting MIP optimization

```
Cgl0004I processed model has 2 rows, 3 columns (1 integer (0 of which binary)) and 6 elements
Coin3009W Conflict graph built in 0.000 seconds, density: 0.000%
Cgl10015I Clique Strengthening extended 0 cliques, 0 were dominated
Cbc0045I Nauty did not find any useful orbits in time 0
Cbc0038I Initial state - 1 integers unsatisfied sum - 0.0833333
```

```
Cbc0038I Pass 1: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass 2: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
```

```
Cbc0038I Pass 47: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass 48: suminf. 0.08333 (1) obj. -125.208 iterations 0
Cbc0038I Pass sol = 122.5
```

Árvore de
enumeração: B&C

Python-MIP



Ex3 (PPI):

ex3.lp - Bloco de Notas

Arquivo Editar Formatar Exibir Ajuda

Maximize

obj: $x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4$

Subject To

c1: $-x_1 + x_2 + x_3 + 10x_4 \leq 20$

c2: $x_1 - 3x_2 + x_3 \leq 30$

c3: $x_2 - 3.5x_4 = 0$

Bounds

$0 \leq x_1 \leq 40$

$2 \leq x_4 \leq 3$

General

x_4

End

Existe um formato específico para escrever modelos (.lp)

Variáveis que não aparecem no Bounds tem limites entre 0 e +inf

General = var. inteiras

Binary = var. binárias

Python-MIP

Ex3 (PPI):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo3", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# le arquivo .lp
model.read('ex3.lp') ←
print('modelo tem', model.num_cols, 'variaveis')
print('e ', model.num_rows, ' restrições')

# otimiza
status = model.optimize()
print("\n",status)

# valores das variaveis
variaveis = model.vars

for i in range(len(variaveis)):
    print(variaveis[i].x)

# saida
print("sol = ", model.objective_value)
```

ex3.lp - Bloco de Notas

Arquivo Editar Formatar Exibir Ajuda

Maximize

 obj: $x_1 + 2 x_2 + 3 x_3 + x_4$

Subject To

 c1: $-x_1 + x_2 + x_3 + 10 x_4 \leq 20$

 c2: $x_1 - 3 x_2 + x_3 \leq 30$

 c3: $x_2 - 3.5 x_4 = 0$

Bounds

$0 \leq x_1 \leq 40$

$2 \leq x_4 \leq 3$

General

x_4

End

-lê modelo, podemos ver também
número de variáveis e restrições

Maximize **obj:** $x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4$ **Subject To** **c1:** $-x_1 + x_2 + x_3 + 10x_4 \leq 20$ **c2:** $x_1 - 3x_2 + x_3 \leq 30$ **c3:** $x_2 - 3.5x_4 = 0$ **Bounds** $0 \leq x_1 \leq 40$ $2 \leq x_4 \leq 3$ **General** **x4****End**

Ex3 (PPI):

```

from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo3", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# le arquivo .lp
model.read('ex3.lp')
print('modelo tem', model.num_cols, 'variaveis')
print('e ', model.num_rows, ' restrições')

# otimiza
status = model.optimize() ←
print("\n",status)

# valores das variaveis
variaveis = model.vars

for i in range(len(variaveis)):
    print(variaveis[i].x)

# saida
print("sol = ", model.objective_value)

```

STATUS:

OptimizationStatus.OPTIMAL

OptimizationStatus.FEASIBLE

OptimizationStatus.NO SOLUTION FOUND

Python-MIP

Ex3 (PPI):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo3", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# le arquivo .lp
model.read('ex3.lp')
print('modelo tem', model.num_cols, 'variaveis')
print('e ', model.num_rows, ' restrições')

# otimiza
status = model.optimize()
print("\n",status)

# valores das variaveis
variaveis = model.vars ←

for i in range(len(variaveis)):←
    print(variaveis[i].x)

# saida
print("sol = ", model.objective_value)
```

ex3.lp - Bloco de Notas

Arquivo Editar Formatar Exibir Ajuda

Maximize

 obj: $x_1 + 2 x_2 + 3 x_3 + x_4$

Subject To

 c1: $-x_1 + x_2 + x_3 + 10 x_4 \leq 20$

 c2: $x_1 - 3 x_2 + x_3 \leq 30$

 c3: $x_2 - 3.5 x_4 = 0$

Bounds

$0 \leq x_1 \leq 40$

$2 \leq x_4 \leq 3$

General

x_4

End

- Retorna referencia para vetor de variáveis
- Cada variável possui um campo 'x' com o valor da variável.

Python-MIP

Ex3 (PPI):

```
from mip import *

# cria modelo
model = Model(name="exemplo3", sense=MAXIMIZE, solver_name=CBC)

# le arquivo .lp
model.read('ex3.lp')
print('modelo tem', model.num_cols, 'variaveis')
print('e ', model.num_rows, ' restrições')

# otimiza
status = model.optimize()
print("\n",status)

# valores das variaveis
variaveis = model.vars

for i in range(len(variaveis)):
    print(variaveis[i].x)

# saida
print("sol = ", model.objective_value)
```

ex3.lp - Bloco de Notas
Arquivo Editar Formatar Exibir Ajuda
Maximize
 obj: x1 + 2 x2 + 3 x3 + x4
Subject To
 c1: - x1 + x2 + x3 + 10 x4 <= 20
 c2: x1 - 3 x2 + x3 <= 30
 c3: x2 - 3.5 x4 = 0
Bounds
 0 <= x1 <= 40
 2 <= x4 <= 3
General
 x4
End

OptimizationStatus.OPTIMAL
40.0
10.5
19.5
3.0
sol = 122.5

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

Python-MIP

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário



G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i

Restrições apenas de conservação

Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

matriz de custos do problema já definida no código

```
n = 14  
c = [[0, 83, 81, 113, 52, 42, 73, 44, 23, 91, 105, 90, 124, 57],  
[83, 0, 161, 160, 39, 89, 151, 110, 90, 99, 177, 143, 193, 100],  
[81, 161, 0, 90, 125, 82, 13, 57, 71, 123, 38, 72, 59, 82],  
[113, 160, 90, 0, 123, 77, 81, 71, 91, 72, 64, 24, 62, 63],  
[52, 39, 125, 123, 0, 51, 114, 72, 54, 69, 139, 105, 155, 62],  
[42, 89, 82, 77, 51, 0, 70, 25, 22, 52, 90, 56, 105, 16],  
[73, 151, 13, 81, 114, 70, 0, 45, 61, 111, 36, 61, 57, 70],  
[44, 110, 57, 71, 72, 25, 45, 0, 23, 71, 67, 48, 85, 29],  
[23, 90, 71, 91, 54, 22, 61, 23, 0, 74, 89, 69, 107, 36],  
[91, 99, 123, 72, 69, 52, 111, 71, 74, 0, 117, 65, 125, 43],  
[105, 177, 38, 64, 139, 90, 36, 67, 89, 117, 0, 54, 22, 84],  
[90, 143, 72, 24, 105, 56, 61, 48, 69, 65, 54, 0, 60, 44],  
[124, 193, 59, 62, 155, 105, 57, 85, 107, 125, 22, 60, 0, 97],  
[57, 100, 82, 63, 62, 16, 70, 29, 36, 43, 84, 44, 97, 0]]
```

$$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário

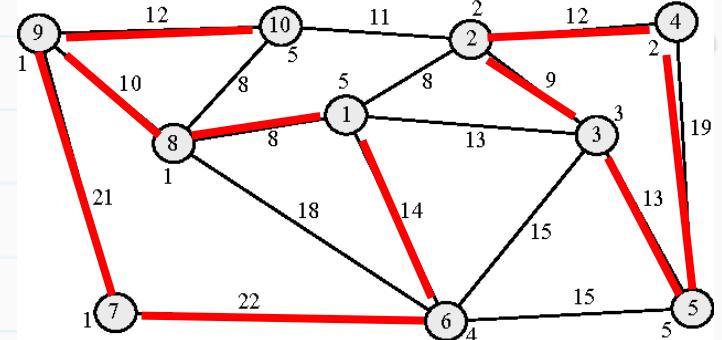


G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i

Restrições apenas de conservação

Exemplo de uma solução (outra instância)



Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

Python-MIP

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N} (i) x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N} (i) x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i

...

```
# tempo
inicio = time.process_time() # tempo de CPU
```

```
# cria modelo
model = Model(name="tsp", sense=MINIMIZE, solver_name=CBC)
```

```
# variaveis de rota x
x = [[model.add_var(name='x_'+str(i)+'_'+str(j), var_type=BINARY) for j in range(n)] for i in range(n)]
```

```
# função objetivo
```

```
exp = 0
for i in range(n):
    for j in range(n):
        exp += c[i][j]*x[i][j]
model.objective = minimize(exp)
'
```

...

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

Python-MIP

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N} (i) x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N} (i) x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i

...

```
# tempo
inicio = time.process_time() # tempo de CPU

# cria modelo
model = Model(name="tsp", sense=MINIMIZE, solver_name=CBC)

# variaveis de rota x
x = [[model.add_var(name='x_'+str(i)+'_'+str(j), var_type=BINARY) for j in range(n)] for i in range(n)]

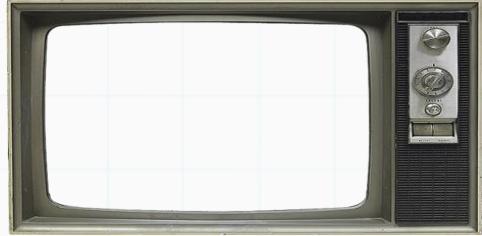
# função objetivo
exp = 0
for i in range(n):
    for j in range(n):
        exp += c[i][j]*x[i][j]
model.objective = minimize(exp)
...
```

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

Python-MIP

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N(i)} x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N(i)} x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i

...

```
# tempo
inicio = time.process_time() # tempo de CPU

# cria modelo
model = Model(name="tsp", sense=MINIMIZE, solver_name=CBC)

# variaveis de rota x
x = [[model.add_var(name='x_'+str(i)+'_'+str(j), var_type=BINARY) for j in range(n)] for i in range(n)]

# função objetivo
exp = 0
for i in range(n):
    for j in range(n):
        exp += c[i][j]*x[i][j]
model.objective = minimize(exp)
```

Veja que estamos considerando grafo completo

Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

...

```
for i in range(n):
    exp = 0
    for j in range(n):
        if i != j:
            exp += x[i][j]
    model.add_constr(exp == 1, name='Out_'+str(i))
```

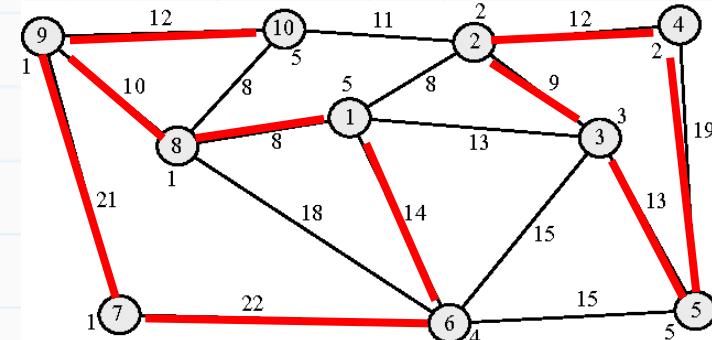
$$\sum_{j \in N^+(i)} x_{ij} = 1$$

MIN $\sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N^-(i)} x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N^+(i)} x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

...

```

for i in range(n):
    exp = 0
    for j in range(n):
        if i != j:
            exp += x[i][j]
    model.add_constr(exp == 1, name='Out_'+str(i))

```

```

for i in range(n):
    exp = 0
    for j in range(n):
        if i != j:
            exp += x[j][i]
    model.add_constr(exp == 1, name='In_'+str(i))

```

$$\sum_{j \in N^+(i)} x_{ij} = 1$$

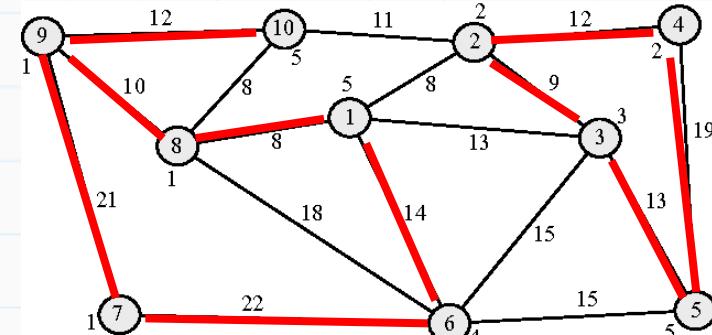
$$\sum_{j \in N^-(i)} x_{ij} = 1$$

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned} \sum_{j \in N^-(i)} x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N^+(i)} x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário} \end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N(i)} x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N(i)} x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



$G = (V, A)$
 $N(i) \rightarrow \text{vizinhos de } i$

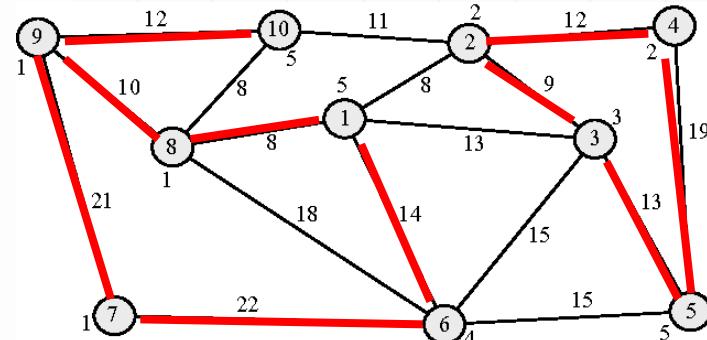
```
#escreve o modelo  
model.write('model.lp')
```

```
# otimiza  
model.threads = 1 # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico
```

```
# otimiza  
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo
```

```
# saída  
print("melhor solução = ", model.objective_value)  
print("limite inferior = ", model.objective_bound)  
print("tempo = ", time.process_time() - inicio)
```

```
for i in range(n):  
    for j in range(n):  
        if x[i][j].x >= 0.99:  
            print(x[i][j].name)
```



Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

Python-MIP

MIN $\sum_{ij \in A} c_{ij}x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N} (i) x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N} (i) x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i

```
#escreve o modelo  
model.write('model.lp')
```

muito importante na hora de escrever o código do modelo para depurar !

```
\problem name: tsp  
  
Minimize  
OBJROW: 83 x_0_1 + 81 x_0_2 + 113 x_0_3 + 52 x_0_4 + 42 x_0_5 + 73 x_0_6 + 44 x_0_7 + 23 x_0_8 + 91 x_0_9 + 105 x_0_10  
+ 90 x_0_11 + 124 x_0_12 + 57 x_0_13 + 83 x_1_0 + 161 x_1_2 + 160 x_1_3 + 39 x_1_4 + 89 x_1_5 + 151 x_1_6 + 110 x_1_7  
+ 90 x_1_8 + 99 x_1_9 + 177 x_1_10 + 143 x_1_11 + 193 x_1_12 + 100 x_1_13 + 81 x_2_0 + 161 x_2_1 + 90 x_2_3 + 125 x_2_4  
+ 82 x_2_5 + 13 x_2_6 + 57 x_2_7 + 71 x_2_8 + 123 x_2_9 + 38 x_2_10 + 72 x_2_11 + 59 x_2_12 + 82 x_2_13 + 113 x_3_0  
+ 160 x_3_1 + 90 x_3_2 + 123 x_3_4 + 77 x_3_5 + 81 x_3_6 + 71 x_3_7 + 91 x_3_8 + 72 x_3_9 + 64 x_3_10 + 24 x_3_11  
+ 62 x_3_12 + 63 x_3_13 + 52 x_4_0 + 39 x_4_1 + 125 x_4_2 + 123 x_4_3 + 51 x_4_5 + 114 x_4_6 + 72 x_4_7 + 54 x_4_8  
+ 69 x_4_9 + 139 x_4_10 + 105 x_4_11 + 155 x_4_12 + 62 x_4_13 + 42 x_5_0 + 89 x_5_1 + 82 x_5_2 + 77 x_5_3 + 51 x_5_4  
+ 70 x_5_6 + 25 x_5_7 + 22 x_5_8 + 52 x_5_9 + 90 x_5_10 + 56 x_5_11 + 105 x_5_12 + 16 x_5_13 + 73 x_6_0 + 151 x_6_1  
+ 13 x_6_2 + 81 x_6_3 + 114 x_6_4 + 70 x_6_5 + 45 x_6_7 + 61 x_6_8 + 111 x_6_9 + 36 x_6_10 + 61 x_6_11 + 57 x_6_12  
+ 70 x_6_13 + 44 x_7_0 + 110 x_7_1 + 57 x_7_2 + 71 x_7_3 + 72 x_7_4 + 25 x_7_5 + 45 x_7_6 + 23 x_7_8 + 71 x_7_9  
+ 67 x_7_10 + 48 x_7_11 + 85 x_7_12 + 29 x_7_13 + 23 x_8_0 + 90 x_8_1 + 71 x_8_2 + 91 x_8_3 + 54 x_8_4 + 22 x_8_5  
+ 61 x_8_6 + 23 x_8_7 + 74 x_8_9 + 89 x_8_10 + 69 x_8_11 + 107 x_8_12 + 36 x_8_13 + 91 x_9_0 + 99 x_9_1 + 123 x_9_2  
+ 72 x_9_3 + 69 x_9_4 + 52 x_9_5 + 111 x_9_6 + 71 x_9_7 + 74 x_9_8 + 117 x_9_10 + 65 x_9_11 + 125 x_9_12 + 43 x_9_13  
+ 105 x_10_0 + 177 x_10_1 + 38 x_10_2 + 64 x_10_3 + 139 x_10_4 + 90 x_10_5 + 36 x_10_6 + 67 x_10_7 + 89 x_10_8 + 117 x_10_9  
+ 54 x_10_11 + 22 x_10_12 + 84 x_10_13 + 90 x_11_0 + 143 x_11_1 + 72 x_11_2 + 24 x_11_3 + 105 x_11_4 + 56 x_11_5 + 61 x_11_6  
+ 48 x_11_7 + 69 x_11_8 + 65 x_11_9 + 54 x_11_10 + 60 x_11_11 + 44 x_11_13 + 124 x_12_0 + 193 x_12_1 + 59 x_12_2 + 62 x_12_3  
+ 155 x_12_4 + 105 x_12_5 + 57 x_12_6 + 85 x_12_7 + 107 x_12_8 + 125 x_12_9 + 22 x_12_10 + 60 x_12_11 + 97 x_12_13 + 57 x_13_0  
+ 100 x_13_1 + 82 x_13_2 + 63 x_13_3 + 62 x_13_4 + 16 x_13_5 + 70 x_13_6 + 29 x_13_7 + 36 x_13_8 + 43 x_13_9 + 84 x_13_10  
+ 44 x_13_11 + 97 x_13_12  
Subject To  
Out_0: x_0_1 + x_0_2 + x_0_3 + x_0_4 + x_0_5 + x_0_6 + x_0_7 + x_0_8 + x_0_9 + x_0_10  
+ x_0_11 + x_0_12 + x_0_13 = 1  
Out_1: x_1_0 + x_1_2 + x_1_3 + x_1_4 + x_1_5 + x_1_6 + x_1_7 + x_1_8 + x_1_9 + x_1_10  
+ x_1_11 + x_1_12 + x_1_13 = 1  
Out_2: x_2_0 + x_2_1 + x_2_3 + x_2_4 + x_2_5 + x_2_6 + x_2_7 + x_2_8 + x_2_9 + x_2_10  
+ x_2_11 + x_2_12 + x_2_13 = 1  
Out_3: x_3_0 + x_3_1 + x_3_2 + x_3_4 + x_3_5 + x_3_6 + x_3_7 + x_3_8 + x_3_9 + x_3_10  
+ x_3_11 + x_3_12 + x_3_13 = 1  
Out_4: x_4_0 + x_4_1 + x_4_2 + x_4_3 + x_4_5 + x_4_6 + x_4_7 + x_4_8 + x_4_9 + x_4_10  
+ x_4_11 + x_4_12 + x_4_13 = 1  
Out_5: x_5_0 + x_5_1 + x_5_2 + x_5_3 + x_5_4 + x_5_6 + x_5_7 + x_5_8 + x_5_9 + x_5_10  
+ x_5_11 + x_5_12 + x_5_13 = 1  
Out_6: x_6_0 + x_6_1 + x_6_2 + x_6_3 + x_6_4 + x_6_5 + x_6_7 + x_6_8 + x_6_9 + x_6_10  
+ x_6_11 + x_6_12 + x_6_13 = 1  
Out_7: x_7_0 + x_7_1 + x_7_2 + x_7_3 + x_7_4 + x_7_5 + x_7_6 + x_7_8 + x_7_9 + x_7_10  
+ x_7_11 + x_7_12 + x_7_13 = 1  
Out_8: x_8_0 + x_8_1 + x_8_2 + x_8_3 + x_8_4 + x_8_5 + x_8_6 + x_8_7 + x_8_9 + x_8_10  
+ x_8_11 + x_8_12 + x_8_13 = 1  
Out_9: x_9_0 + x_9_1 + x_9_2 + x_9_3 + x_9_4 + x_9_5 + x_9_6 + x_9_7 + x_9_8 + x_9_10
```

Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

$$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário



G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i

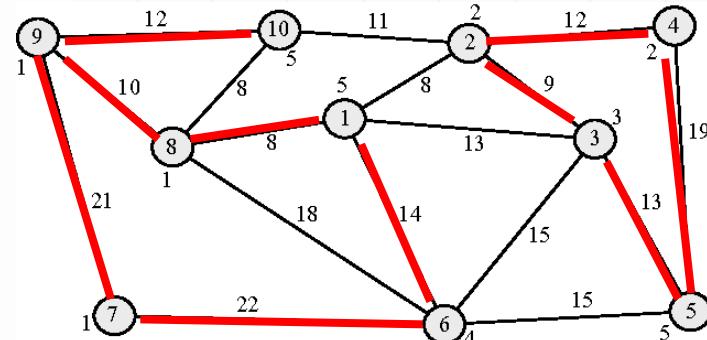
```
#escreve o modelo
model.write('model.lp')

# otimiza
model.threads = 1 # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico

# otimiza
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo

# saída
print("melhor solução = ", model.objective_value)
print("limite inferior = ", model.objective_bound)
print("tempo           = ", time.process_time() - inicio)

for i in range(n):
    for j in range(n):
        if x[i][j].x >= 0.99:
            print(x[i][j].name)
```



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

$$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário



G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i

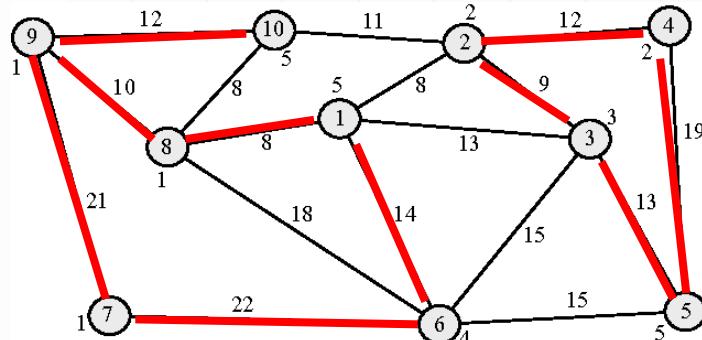
```
#escreve o modelo
model.write('model.lp')

# otimiza
model.threads = 1 # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico

# otimiza
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo

# saída
print("melhor solução = ", model.objective_value)
print("limite inferior = ", model.objective_bound)
print("tempo           = ", time.process_time() - inicio)

for i in range(n):
    for j in range(n):
        if x[i][j].x >= 0.99:
            print(x[i][j].name)
```



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

```
#escreve o modelo
model.write('model.lp')

# otimiza
model.threads = 1 # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico

# otimiza
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo

# saída
print("melhor solução = ", model.objective_value)
print("limite inferior = ", model.objective_bound)
print("tempo           = ", time.process_time() - inicio)

for i in range(n):
    for j in range(n):
        if x[i][j].x >= 0.99:
            print(x[i][j].name)
```

$$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

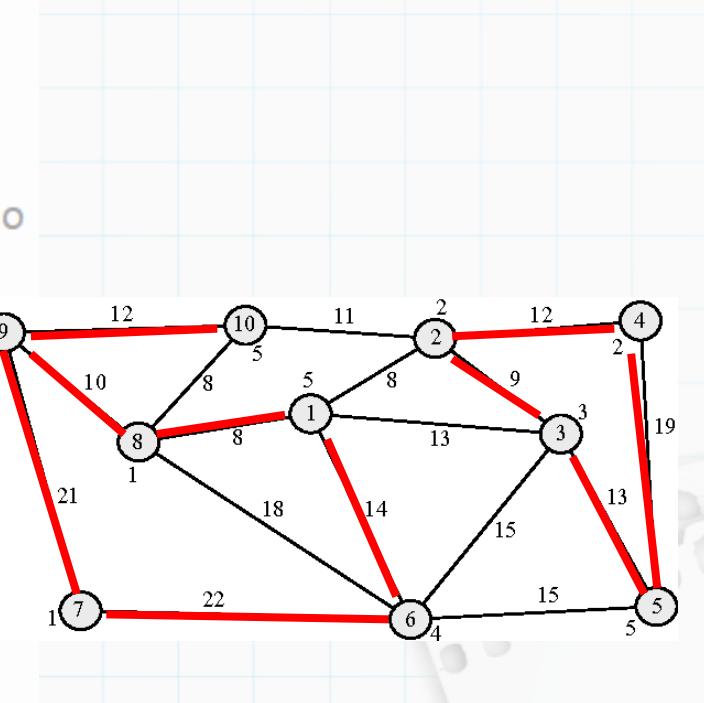
$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário



G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

$$\text{MIN } \sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ij} = 1$$

$$\sum_{j \in N(i)} x_{ji} = 1$$

x_{ij} binário



G=(V,A)

N(i) -> vizinhos de i

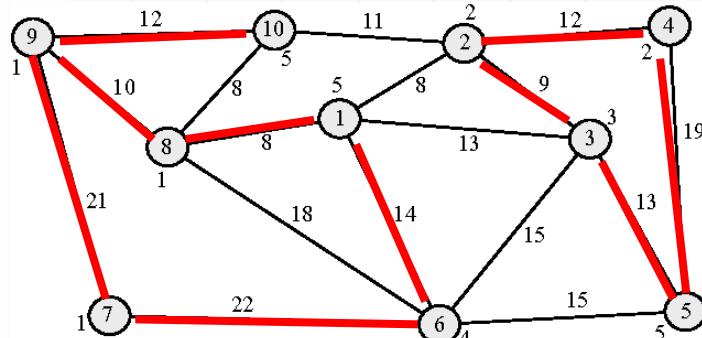
```
#escreve o modelo
model.write('model.lp')

# otimiza
model.threads = 1 # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico

# otimiza
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo

# saída
print("melhor solução = ", model.objective_value)
print("limite inferior = ", model.objective_bound)
print("tempo           = ", time.process_time() - inicio)

for i in range(n):
    for j in range(n):
        if x[i][j].x >= 0.99:
            print(x[i][j].name)
```



Python-MIP

Ex4 (PPI): Um modelo generalizado

MIN $\sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N} (i) x_{ij} &= 1 \\ \sum_{j \in N} (i) x_{ji} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



G=(V,A)
N(i) -> vizinhos de i

```
#escreve o modelo
model.write('model.lp')

# otimiza
model.threads = 1           # -1 quantas tiverem 0 o valor default >0 específico

# otimiza
model.optimize(max_seconds=300) # limite de tempo

# saida
print("melhor solução = ", model.objective_value)
print("limite inferior = ", model.objective_bound)
print("tempo          = ", time.process_time() - inicio)

for i in range(n):
    for j in range(n):
        if x[i][j].x >= 0.99:
            print(x[i][j].name)
```

Saída

```
melhor solução = 378.0
limite inferior = 378.0
tempo          = 0.09375
x_0_8
x_1_4
x_2_6
x_3_11
x_4_1
x_5_7
x_6_2
x_7_5
x_8_0
x_9_13
x_10_12
x_11_3
x_12_10
x_13_9
```

Python-MIP

... e se a variável tivesse 3 índices, como eu declararia ?



MIN $\sum_{ij \in A} c_{ij} x_{ij}$
sujeto a:

$$\begin{aligned}\sum_{j \in N} (i) x_{ijk} &= 1 \\ \sum_{j \in N} (i) x_{jik} &= 1 \\ x_{ij} &\text{ binário}\end{aligned}$$



Variáveis com 2 índices

```
# variaveis de rota x
x = [[model.add_var(name='x_'+str(i)+ '_' +str(j), var_type=BINARY) for j in range(n)] for i in range(n)]
```

Variáveis com 3 índices

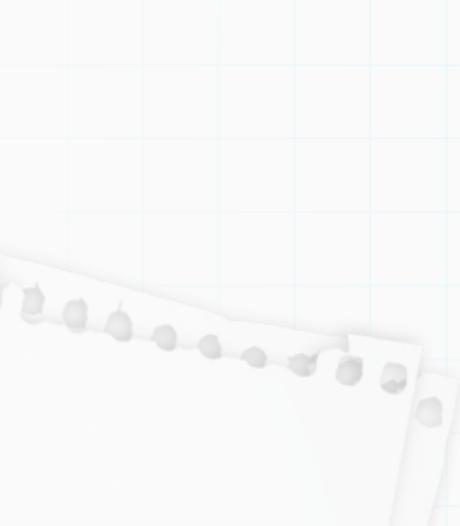
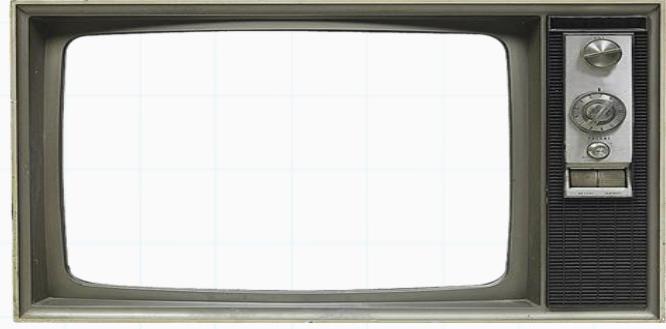
```
# variaveis de rota x
x = [[[model.add_var(name='x_'+str(i)+ '_' +str(j)+ '_' +str(k), var_type=BINARY) for k in range(n)] for j in range(n)] for i in range(n)]
```

Variáveis com 4 índices

...

Python-MIP

- Documentação: [link](#)



Exercício

1) PPL1: Vamos ver se conseguimos implementar e resolver esse PPL que já resolvemos com o Simplex anteriormente, para alcançar a mesma solução.



$$\max \quad x_1 + 2x_2$$

$$\text{s.a.} \quad 2x_1 + x_2 \leq 6$$

$$x_1 + x_2 \leq 4$$

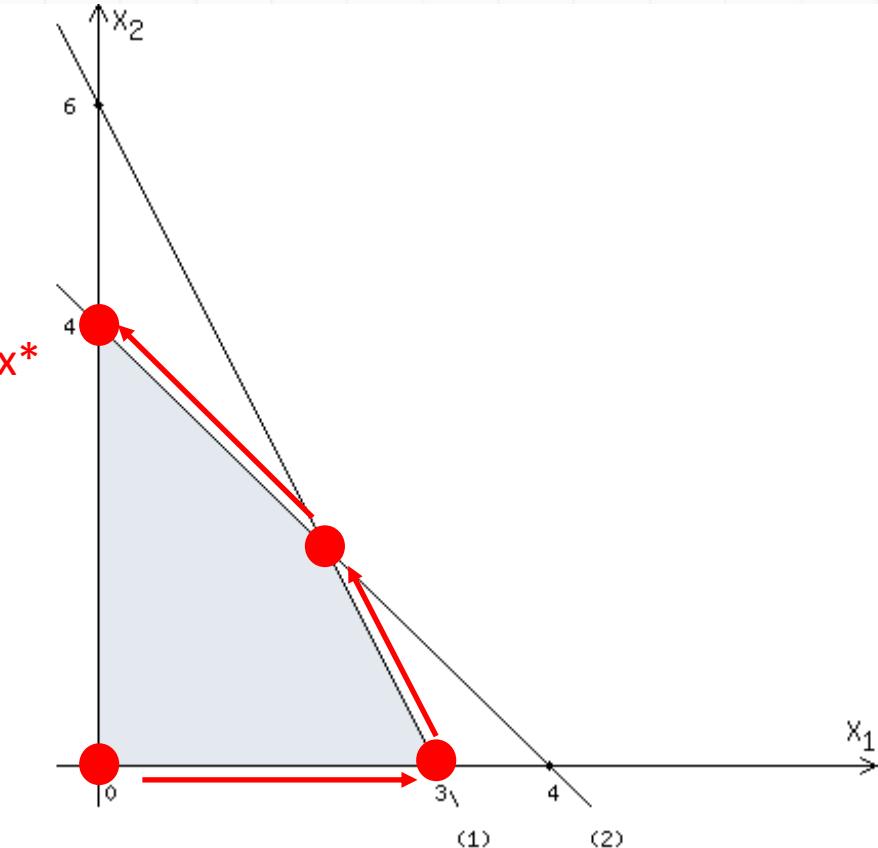
$$x_1, x_2 \geq 0$$

A pergunta é, qual a nova solução se introduzirmos uma nova restrição:

$$x_2 <= 3.5$$



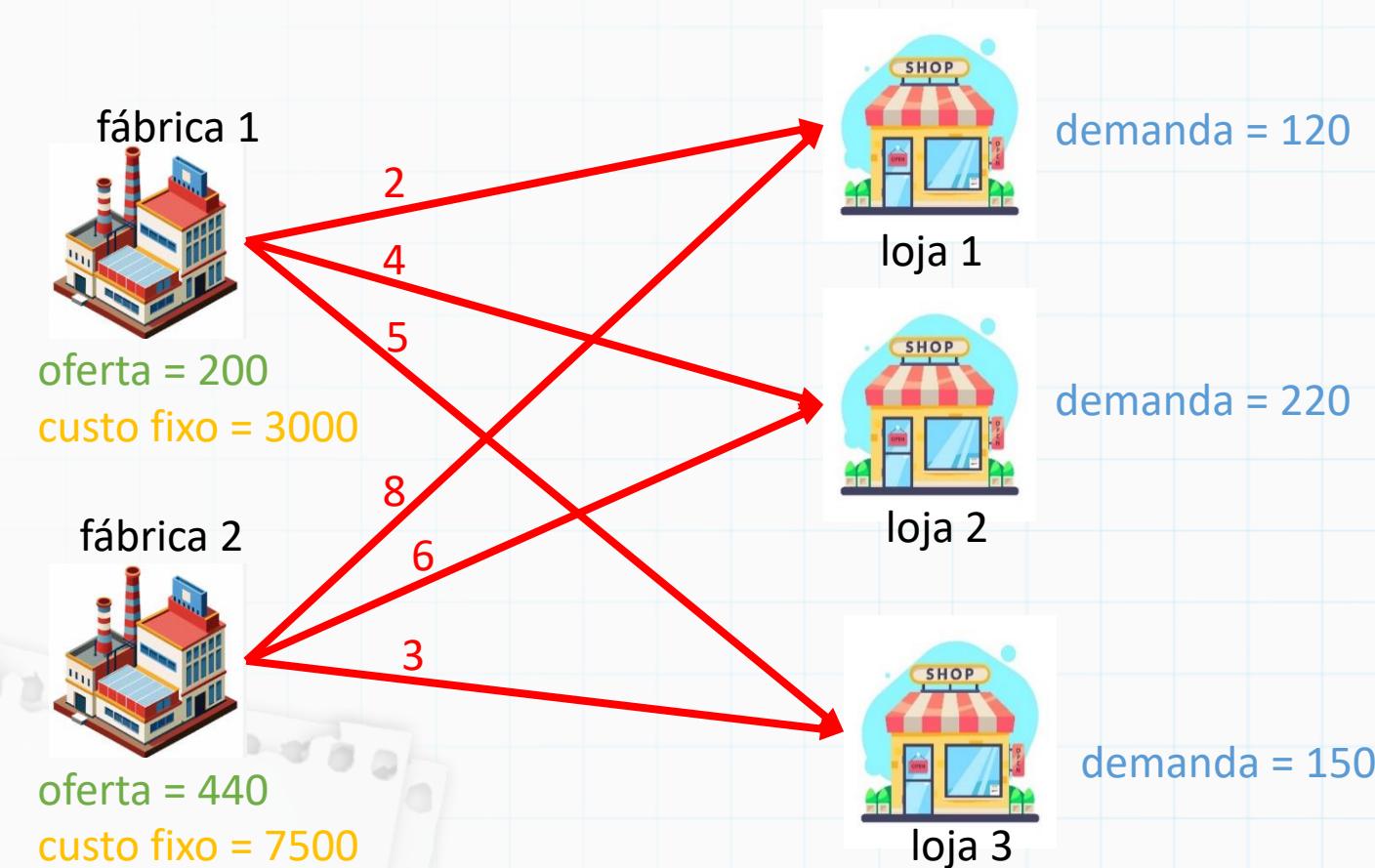
$$x^*_1 = 0, x^*_2 = 4, \text{ com } Z^* = 8$$





Exercício

2) Dolly: A empresa de guaraná Dolly possui 3 lojas para venda de seus produtos. E cada loja possui uma demanda (em azul) específica (em garrafas). Para atender essa demanda, a empresa possui 2 fábricas, cada uma com uma capacidade de oferta (em verde) de garrafas de Dolly. Além disso, existe um custo unitário de transporte (por garrafa) entre as fábricas e as lojas (em vermelho). Mais ainda, se a fábrica realizar qualquer entrega, existe um custo fixo (em laranja) a ser pago (não importa se entregou 1 ou 1000 garrafas) além do custo por unidade. Queremos ajudar a empresa Dolly a estabelecer as entregas de forma que :
(1) toda a demanda das lojas é atendida (2) os limites de oferta das fábricas não são ultrapassados (3) as entregas foram feitas ao menor custo possível.



Modelo a seguir:



x_{ij} -> qtd de garrafas enviadas da fabrica i para a loja j ($i=1,2$ e $j=1,2,3$)

y_i -> se a fabrica i realizou alguma entrega ou não ($i=1,2$)



$$\min \quad 2x_{11} + 4x_{12} + 5x_{13} + 8x_{21} + 6x_{22} + 3x_{23} + 3000y_1 + 7500y_2$$

$$x_{11} + x_{21} = 120$$

$$x_{12} + x_{22} = 220$$

$$x_{13} + x_{23} = 150$$

$$x_{11} + x_{12} + x_{13} \leq 200 \cdot y_1$$

$$x_{21} + x_{22} + x_{23} \leq 440 \cdot y_2$$

$$x_{11}, x_{12}, x_{13}, x_{21}, x_{22}, x_{23} \in Z^+ \text{ and } y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Exercício



Qual deve ser os valores das variáveis no ponto ótimo ? Sabendo que o valor ótimo é 12350.

Exercício

3) Metalúrgica: Um metalúrgica produz 2 tipos de ligas metálicas. Cada liga é composta por Cobre, Zinco e Chumbo (em proporções diferentes). Essas quantidades de metais estão em estoque numa quantidade limitada. Queremos determinar o quanto produzir de cada liga metálica, de modo que o lucro seja o máximo possível, satisfazendo as condições impostas pelos dados na tabela abaixo:



Matéria Prima	Liga 1	Liga 2	Estoque
Cobre	50%	30%	3 ton
Zinco	10%	20%	1 ton
Chumbo	40%	50%	3 ton
Preço de Venda	3 milhões	2 milhões	(R\$ por ton)

Modele como um PPL e diga quanto produzir de cada liga usando o Python-MPI, sabendo que o valor no ponto ótimo é de **18.46**.



Exercício

4) StartUp: Uma pequena StartUp de tecnologia está considerando 6 possíveis projetos de novos aplicativos para investir. A tabela a seguir apresenta as informações necessárias de cada projeto:

Projeto	Despesa inicial (\$ 000)	Pessoal necessário (unid.)	Capital de giro médio anual (\$ 000)	Valor presente (\$ 000)
1	700	6	200	300
2	1080	16	300	440
3	120	2	20	60
4	300	4	70	160
5	680	10	150	380
6	420	6	90	200
Exig.	Máximo de 2000	Máximo de 24	Mínimo de 200	Máximo possível



Além disso, sabe-se de antemão que os projetos 3 e 4 são mutuamente exclusivos e que o projeto 1 só pode ser realizado se o projeto 6 for. Modele o problema de identificar quais projetos que devem ser selecionados pela StartUp para se ter o máximo valor presente possível usando o Python-MIP, sabendo que o valor da solução ótima é de **940**.

Exercício



5) FBI: O FBI possui **3** agentes disponíveis e **5** missões para serem realizadas com os seguintes parâmetros: matriz **C** contém os custos de designar o agente **i** a tarefa **j**; e, a matriz **A** contém quantidade de horas que o agente **i** precisa para a execução da tarefa **j**. A capacidade total de horas de cada agente está no vetor **b**.

Determine o modelo que 1) minimiza o custo de designação de missões a agentes, de forma que 2) as missões sejam executada por exatamente um agente e que 3) a capacidade de horas de cada agente não seja excedida.

$$C = [c_{ij}] = \begin{bmatrix} 15 & 61 & 3 & 94 & 86 \\ 21 & 28 & 76 & 48 & 54 \\ 21 & 21 & 46 & 43 & 21 \end{bmatrix}$$

$$A = [a_{ij}] = \begin{bmatrix} 31 & 69 & 14 & 87 & 51 \\ 23 & 20 & 71 & 86 & 91 \\ 20 & 55 & 39 & 60 & 83 \end{bmatrix}$$

$$b = [b_i] = [100 \quad 100 \quad 100]$$



ex: o agente 2 leva 71 horas para realizar a missão 3

Que agentes realizam que missões, sabendo que o valor da solução ótima é **173** .

Exercício

6) Caminhão: Considere o problema que você tem um conjunto de itens N com n itens, cada item $i \in N$ possui um valor financeiro p_i . Esses itens tem que ser armazenados em um caminhão para serem transportados e vendidos, porém o caminhão possui m restrições físicas (ex: altura, largura, comprimento, peso, etc...), e para cada restrições física $j=1\dots m$, o caminhão possui um limite b_j . Além disso, cada item $i \in N$ consome um valor c_{ji} para cada restrição $j=1\dots m$ do caminhão.



Modele o problema como um PPI Generalizado para encontrar quais itens devem ser colocados no caminhão de forma que 1) os limites físicos do caminhão sejam respeitados e 2) que tenham valor financeiro máximo.

A instância do problema já está descrita no arquivo código base “caminhão.py”:

```
##### Instancia #####
n = 6
m = 10
pi = [100, 600, 1200, 2400, 500, 2000]
cji = [
    [8, 12, 13, 64, 22, 41],
    [8, 12, 13, 75, 22, 41],
    [3, 6, 4, 18, 6, 4],
    [5, 10, 8, 32, 6, 12],
    [5, 13, 8, 42, 6, 20],
    [5, 13, 8, 48, 6, 20],
    [0, 0, 0, 0, 8, 0],
    [3, 0, 4, 0, 8, 0],
    [3, 2, 4, 0, 8, 4],
    [3, 2, 4, 8, 8, 4]
]
bj = [80, 96, 20, 36, 44, 48, 10, 18, 22, 24]
#####
```

Que itens devem ser armazenados no caminhão, sabendo que o valor da solução ótima é **3800** .

Exercício

7) Coloração: Nas aulas nos modelamos o problema de atribuir frequências as antenas de forma que não gerem interferência. Este problema na verdade é o clássico problema de coloração de vértices. Seja $G=(V,E)$ um grafo com n vértices e m arestas. Queremos atribuir uma das F cores para cada vértice, de modo que 2 vértices adjacentes não tenham a mesma cor, de forma que o menor número de cores é usado.

$$\min \sum_{f=1}^F w_f$$

Variáveis: x_{ij} -> se vértice $i \in V$ recebe a cor $j \in F$, ou não
 w_j -> se a cor $j \in J$ é utilizada

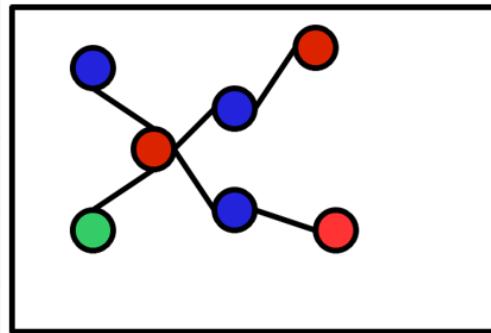
$$\sum_{f=1}^F x_{if} = 1, \quad \forall i \in V$$

$$x_{if} + x_{jf} \leq 1, \quad \forall ij \in E, \forall f \in \{1 \dots F\}$$

$$x_{if} \leq w_f, \quad \forall i \in V, \forall f \in \{1 \dots F\}$$

$$x_{if} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in V, \forall f \in \{1 \dots F\}$$

$$w_f \in \{0, 1\}, \quad \forall f \in \{1 \dots F\}$$



Exercício

- resolver a instancia fornecida: TPI_COL_1.txt

Formato do arquivo:

p edge n (numero de vertices) m (numero de arestas) F (número de cores)
e vertice(i) vertice(j) (lista de arestas)

```
p edge 11 20 5
e 1 2
e 1 4
e 1 7
e 1 9
e 2 3
e 2 6
e 2 8
e 3 5
e 3 7
e 3 10
e 4 5
e 4 6
e 4 10
e 5 8
e 5 9
e 6 11
e 7 11
e 8 11
e 9 11
e 10 11
```



TPI_COL_1.txt

Exercício

- resolver a instancia fornecida: TPI_COL_1.txt

Formato do arquivo:

p edge n (numero de vertices) m (numero de arestas) F (número de cores)
e vertice(i) vertice(j) (lista de arestas)

- Dica de Implementação:

- Use o arquivo base fornecido que já tem a leitura dos dados do arquivo.
- Escrever o modelo no papel (ou parte dele) já que a instância é pequena.
- A cada restrição implementada imprima o modelo e cheque a construção da restrição com a que você escreveu no papel, faça isso com as variáveis também.

Qual deve ser os valores das variáveis no ponto ótimo ?

Sabendo que o valor mínimo de cores desta instancia é 4.



p edge 11 20 5

e 1 2

e 1 4

e 1 7

e 1 9

e 2 3

e 2 6

e 2 8

e 3 5

e 3 7

e 3 10

e 4 5

e 4 6

e 4 10

e 5 8

e 5 9

e 6 11

e 7 11

e 8 11

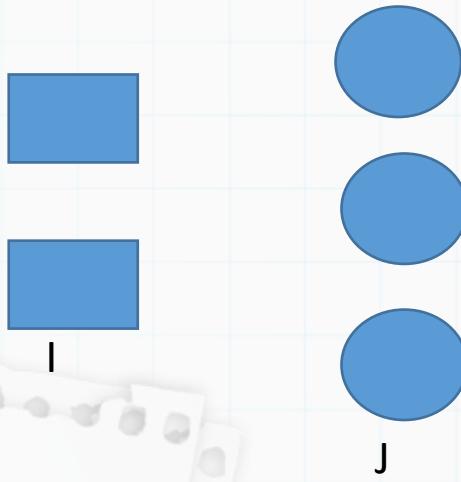
e 9 11

e 10 11

TPI_COL_1.txt

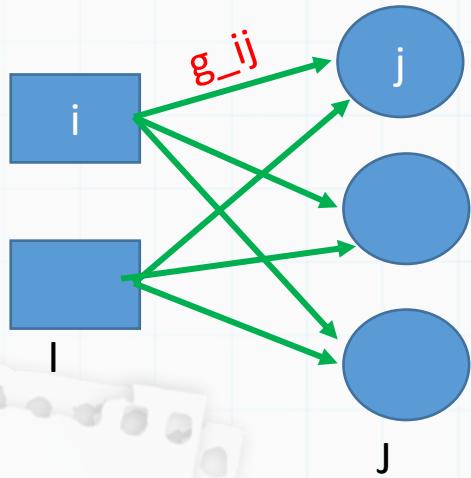
Exercício

8) Facilidades: Seja o conjunto de clientes J que precisam ser atendidos, e o conjunto I de fábricas que podem atender os clientes.



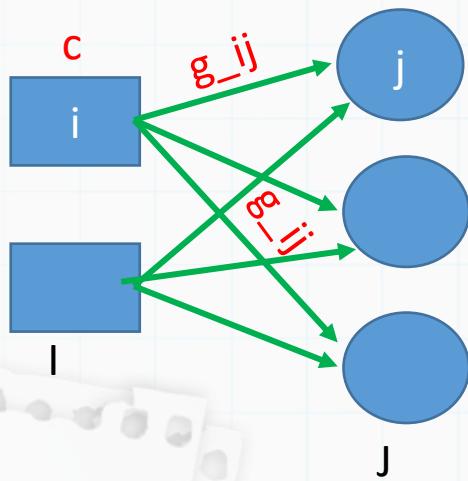
Exercício

Facilidades: Seja o conjunto de clientes J que precisam ser atendidos, e o conjunto I de fábricas que podem atender os clientes. Para cada fábrica $i \in I$ e para cada cliente $j \in J$ chamamos por g_{ij} o custo de atendimento total do cliente pela fábrica.



Exercício

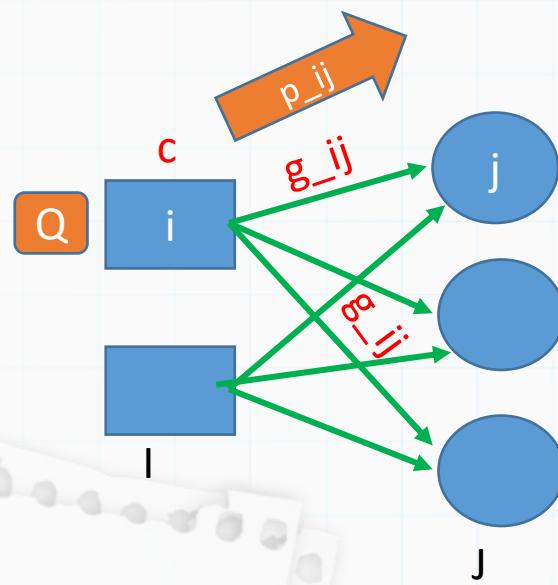
Facilidades: Seja o conjunto de clientes J que precisam ser atendidos, e o conjunto I de fábricas que podem atender os clientes. Para cada fábrica $i \in I$ e para cada cliente $j \in J$ chamamos por g_{ij} o custo de atendimento total do cliente pela fábrica. Porém, se a fábrica $i \in I$ atender um ou mais clientes, se tem um custo fixo de atendimento c (o mesmo para todas as fábricas).



Exercício



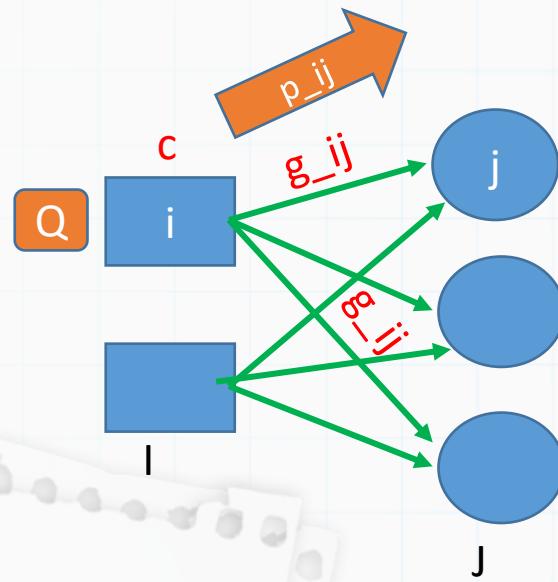
Facilidades: Seja o conjunto de clientes J que precisam ser atendidos, e o conjunto I de fábricas que podem atender os clientes. Para cada fábrica $i \in I$ e para cada cliente $j \in J$ chamamos por g_{ij} o custo de atendimento total do cliente pela fábrica. Porém, se a fábrica $i \in I$ atender um ou mais clientes, se tem um custo fixo de atendimento c (o mesmo para todas as fábricas). Além disso, cada fábrica possui uma quantidade de recurso Q para atendimento, porém se a fábrica $i \in I$ atender o cliente $j \in J$, este atendimento irá consumir uma quantidade p_{ij} de recursos da fábrica $i \in I$.



Exercício



Facilidades: Seja o conjunto de clientes J que precisam ser atendidos, e o conjunto I de fábricas que podem atender os clientes. Para cada fábrica $i \in I$ e para cada cliente $j \in J$ chamamos por g_{ij} o custo de atendimento total do cliente pela fábrica. Porém, se a fábrica $i \in I$ atender um ou mais clientes, se tem um custo fixo de atendimento c (o mesmo para todas as fábricas). Além disso, cada fábrica possui uma quantidade de recurso Q para atendimento, porém se a fábrica $i \in I$ atender o cliente $j \in J$, este atendimento irá consumir uma quantidade p_{ij} de recursos da fábrica $i \in I$. Precisamos definir que fábricas atenderão que clientes, minimizando os custos de atendimento e os custos fixos.



Exercício

Variáveis: x_{ij} -> se fábrica $i \in I$ atende cliente $j \in J$, ou não (custo de atendimento)

y_i -> se fábrica $i \in I$ atende alguém, ou não (custo fixo)



$$\min \sum_{i \in I} cy_i + \sum_{(i,j) \in E} g_{ij} x_{ij} \quad (1)$$

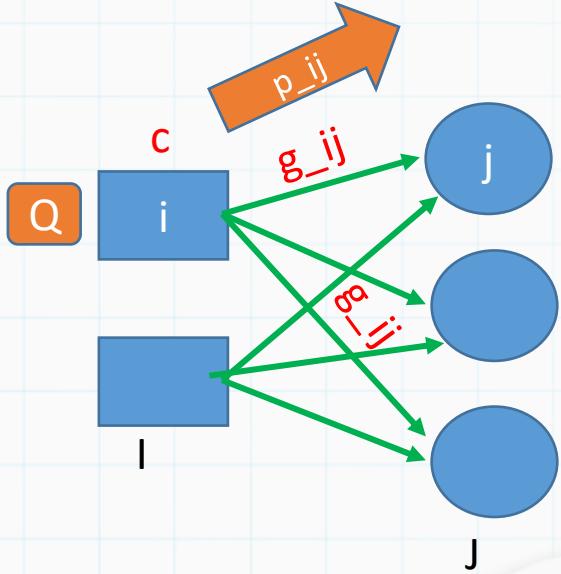
$$\sum_{i \in I} x_{ij} = 1, \quad \forall j \in J \quad (2)$$

$$x_{ij} \leq y_i, \quad \forall (i, j) \in E \quad (3)$$

$$\sum_{(i,j) \in E} p_{ij} x_{ij} \leq Q y_i, \quad \forall i \in I \quad (4)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad \forall (i, j) \in E \quad (5)$$

$$y_i \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in I \quad (6)$$



Exercício

- resolver a instancia fornecida: TPI_F_0.txt

Formato do arquivo:

ni (numero de facilidades) nj (numero de clientes) c (custo de abrir facilidade) Q (quantidade de recursos em cada facilidade)

NL (numero de linhas de facilidades/clientes a seguir)

facilidade(i) cliente(j) g_ij p_ij

2 3 50 5 5
1 1 20 2
1 2 15 2
1 3 10 2
2 1 40 2
2 3 30 2



Exercício

- resolver a instancia fornecida: TPI_F_0.txt

Formato do arquivo:

ni (numero de facilidades) nj (numero de clientes) c (custo de abrir facilidade) Q (quantidade de recursos em cada facilidade)

NL (numero de linhas de facilidades/clientes a seguir)

facilidade(i) cliente(j) g_ij p_ij

2 3 50 5 5
1 1 20 2
1 2 15 2
1 3 10 2
2 1 40 2
2 3 30 2



- Dica de Implementação:

- Use o arquivo base fornecido que já tem a leitura dos dados do arquivo.
- Escrever o modelo no papel (ou parte dele) já que a instância é pequena.
- A cada restrição implementada imprima o modelo e cheque a construção da restrição com a que você escreveu no papel, faça isso com as variáveis também.

Qual deve ser os valores das variáveis no ponto ótimo ? Sabendo que o valor ótimo é 165.



Pontuações



Quem encontrar primeiro:

- 1) PPL1: $FO = ?$ (+0.2)
- 2) Dolly: $X_{11} = ?$ (+0.2)
- 3) Metalurgica: $X_1 = ?$ (+0.2)
- 4) Start-up: $(X_1 + X_2 + X_3) * X_4 * (X_5 + X_6) = ?$ (+0.2)
- 5) FBI: $(X_{12} + X_{23} + X_{34} + X_{35}) = ?$ (+0.2)
- 6) Caminhão: $\sum_{i \in N} i \cdot x_i = ?$ (+0.2)
- 7) Coloração: $FO = ?$ (+0.2)
- 8) Facilidades: $FO = ?$ (+0.2)

OBS: os índices das variáveis aqui estão começando por 1

EXTRA) Dolly: X_{12} + Metalurgica: X_1 + Start-up: X_6 + FBI: X_{32} + Caminhão: $(3 \cdot X_3)$ +
Coloração: W_5 + Facilidades: $(y_1 + y_2) * (X_{12} + X_{23}) = ?$ (+0.5)

Até a próxima



TALK
soon