MODELAGEM DE PROBLEMAS DE OTIMIZAÇÃO COM PYTHON E PYOMO

Prof. Esp. Antonio C. da Silva Júnior



Conteúdo

- · O que é o Pyomo?
- Componentes necessários
- Requisitos para modelagem no Pyomo
- Elementos do Pyomo
- Modelo abstrato x Modelo concreto
- Exemplos práticos



O que é o Pyomo?

- Biblioteca para modelagem de problemas de otimização em Python
- · Sintaxe natural na representação de modelos matemáticos
- Facilidade para representar grandes modelos
- · Isolação do código do modelo com relação aos dados de entrada
- · Necessita de um solver



- Editor de código
- Python
- Pyomo
- Solver



- Editor de código
- Python
- Pyomo
- Solver



- Criação do ambiente virtual
- Instalação do Jupyter Notebook

- Editor de código
- Python
- Pyomo
- Solver



- Editor de código
- Python
- Pyomo
- Solver





(GNU Linear Programming Kit)



- Editor de código
- Python
- Pyomo
- Solver



(GNU Linear Programming Kit)



- Gurobi Optimizer (sistema)
- Gurobi (Anaconda)

- Login > Downloads & Licenses > Academic License
- Aceitar os termos de uso
- Instalar a licença via prompt ou terminal

Requisitos para modelagem no Pyomo



x = 1

```
x = 1
In [1]: x = 1
```

```
x = 1
In [1]: x = 1
In [2]: x
Out [2]: 1
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 \\ 20 \\ 30 \\ 40 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 \\ 20 \\ 30 \\ 40 \end{bmatrix}$$

```
In [3]: x = [10, 20, 30, 40]
In [4]: x
Out[4]: [10, 20, 30, 40]
```

```
x_1
In [5]: x[0]
Out [5]: 10
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 \\ 20 \\ 30 \\ 40 \end{bmatrix}$$

```
x_3
In [6]: x[2]
Out[6]: 30
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 \\ 20 \\ 30 \\ 40 \end{bmatrix}$$

 $I: \{1, 2, \ldots, m\}$

```
I: {1,2,...,m}
In [7]: m = len(x)
In [8]: m
Out[8]: 4
```

```
I: {1, 2, ..., m}
In [7]: m = len(x)
In [8]: m
Out[8]: 4
In [9]: I = range(m)
```

```
I: \{1, 2, \ldots, m\}
 In [7]: m = len(x)
 In [8]: m
 Out[8]: 4
 In [9]: I = range(m)
In [10]: [i for i in I]
Out[10]: [0, 1, 2, 3]
```

 $x_i \ \forall i \in I$

```
x_i \ \forall i \in I

In [11]: [x[i] for i in I]

Out[11]: [10, 20, 30, 40]

\begin{bmatrix} 10 \\ 20 \end{bmatrix}
```

```
In [12]: i = 0
In [13]: x[i]
Out[13]: 10
              10
```

$$\sum_{i\in I} x_i$$

```
\sum_{i \in I} x_i In [14]: \sup(x) Out [14]: 100
```

```
\sum x_i
          i \in I
In [14]: sum(x)
Out[14]: 100
In [15]: sum(x[i] for i in I)
Out[15]: 100
               10
```

$$\sum_{i \in I} x_i, \quad \forall i > 2$$

```
\sum_{i \in I} x_i, \quad \forall i > 2 In [16]: \sup(x[i] \text{ for } i \text{ in } I \text{ if } i > 1) Out[16]: 70
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 \\ 20 \\ 30 \\ 40 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

```
In [17]: x = [[10, 20, 30], [40, 50, 60]]
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$
In [17]: $\mathbf{x} = \begin{bmatrix} [10, 20, 30], \\ [40, 50, 60] \end{bmatrix}$
In [18]: \mathbf{x}
Out [18]: $\begin{bmatrix} [10, 20, 30], [40, 50, 60] \end{bmatrix}$

```
x_{11}
In [19]: x[0][0]
Out[19]: 10
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

 x_{13}

In [20]: x[0][2]

Out[20]: 30

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

 $I:\{1,\ldots,m\}$

 $J: \{1, ..., n\}$

```
I: {1,...,m}

J: {1,...,n}

In [21]: m = len(x)

In [22]: m

Out[22]: 2
```

```
I: \{1, ..., m\}
          J: \{1, ..., n\}
In [21]: m = len(x)
In [22]: m
Out[22]: 2
In [23]: n = len(x[0])
In [24]: n
Out[24]: 3
```

```
In [25]: I = range(m)
In [26]: [i for i in I]
Out[26]: [0, 1]
```

```
In [25]: I = range(m)
In [26]: [i for i in I]
Out[26]: [0, 1]
In [27]: J = range(n)
In [28]: [j for j in J]
Out[28]: [0, 1, 2]
```

 $x_{ij} \ \forall i \in I, \forall j \in J$

```
x_{ij} \ \forall i \in I, \forall j \in J

In [29]: [x[i][j] for i in I for j in J]

Out[29]: [10, 20, 30, 40, 50, 60]

\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}
```

 $x_{ij} \ \forall j \in J, \forall i \in I$

```
x_{ij} \ \forall j \in J, \forall i \in I
In [30]: [x[i][j] for j in J for i in I]
Out[30]: [10, 40, 20, 50, 30, 60]
\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}
```

$$\sum_{i \in I} x_{ij}, \ \forall j \in J$$

```
\sum_{i \in I} x_{ij}, \ \forall j \in J In [31]:  \begin{aligned} &\text{for j in J:} \\ &\text{print(sum(x[i][j] for i in I))} \end{aligned}
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

$$\sum_{j \in J} x_{ij}, \ \forall i \in I$$

```
\sum_{j \in J} x_{ij}, \ \forall i \in I In [32]:  \begin{aligned} &\text{for i in I:} \\ &\text{print}(\text{sum}(\text{x[i][j] for j in J})) \end{aligned} \end{aligned}  60 150
```

$$\mathbf{x} = \begin{bmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 40 & 50 & 60 \end{bmatrix}$$

```
In [33]: def calcular_dobro(x):
    return x*2
```

```
In [33]: def calcular_dobro(x):
    return x*2
In [34]: calcular_dobro(10)
Out[34]: 20
```

```
In [33]: def calcular_dobro(x):
    return x*2

In [34]: calcular_dobro(10)

Out[34]: 20

In [35]: calcular_dobro2 = lambda x: x*2
```

```
In [33]: def calcular_dobro(x):
             return x*2
In [34]: calcular_dobro(10)
Out[34]: 20
In [35]: calcular_dobro2 = lambda x: x*2
In [36]: calcular_dobro2(10)
Out[36]: 20
```

```
In [37]: def retornar_item(v, i):
    return v[i-1]
```

```
In [37]: def retornar_item(v, i):
    return v[i-1]
In [38]: x = [10,20,30,40]
```

```
In [37]: def retornar_item(v, i):
    return v[i-1]

In [38]: x = [10,20,30,40]

In [39]: retornar_item(x, 1)

Out[39]: 10
```

```
In [37]: def retornar_item(v, i):
              return v[i-1]
In [38]: x = [10, 20, 30, 40]
In [39]: retornar_item(x, 1)
Out[39]: 10
In [40]: retornar_item(x, 2)
Out [40]: 20
```

```
In [41]: retornar_item2 = lambda v,i: v[i-1]
```

```
In [41]: retornar_item2 = lambda v,i: v[i-1]
In [42]: retornar_item2(x, 1)
Out[42]: 10
```

```
In [41]: retornar_item2 = lambda v,i: v[i-1]
In [42]: retornar_item2(x, 1)
Out[42]: 10
In [43]: retornar_item2(x, 2)
Out[43]: 20
```





Modelo

- ConcreteModel()
- AbstractModel()

Modelo

- ConcreteModel()
- AbstractModel()

Conjuntos

RangeSet()

Modelo

- ConcreteModel()
- AbstractModel()



RangeSet()



Parâmetros

Param()

Modelo

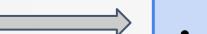
- ConcreteModel()
- AbstractModel()

Conjuntos

• RangeSet()

Parâmetros

• Param()



Variáveis

• Var()

Modelo

- ConcreteModel()
- AbstractModel()

Conjuntos • RangeSet()





Função objetivo

Objective()

Modelo

- ConcreteModel()
- AbstractModel()

Conjuntos RangeSet()

__ Parâmetros

Param()



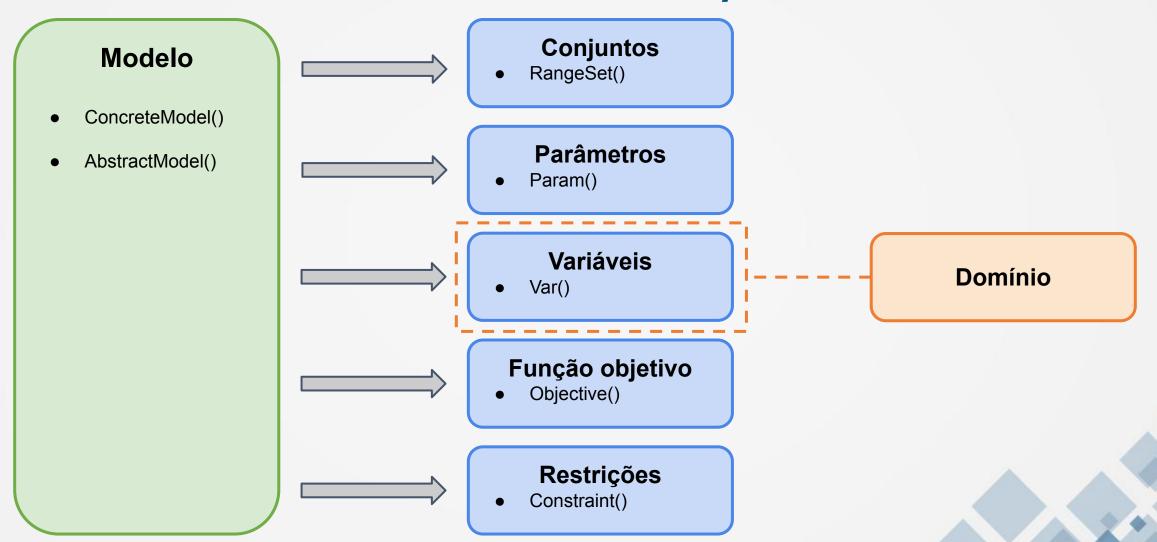
Var()

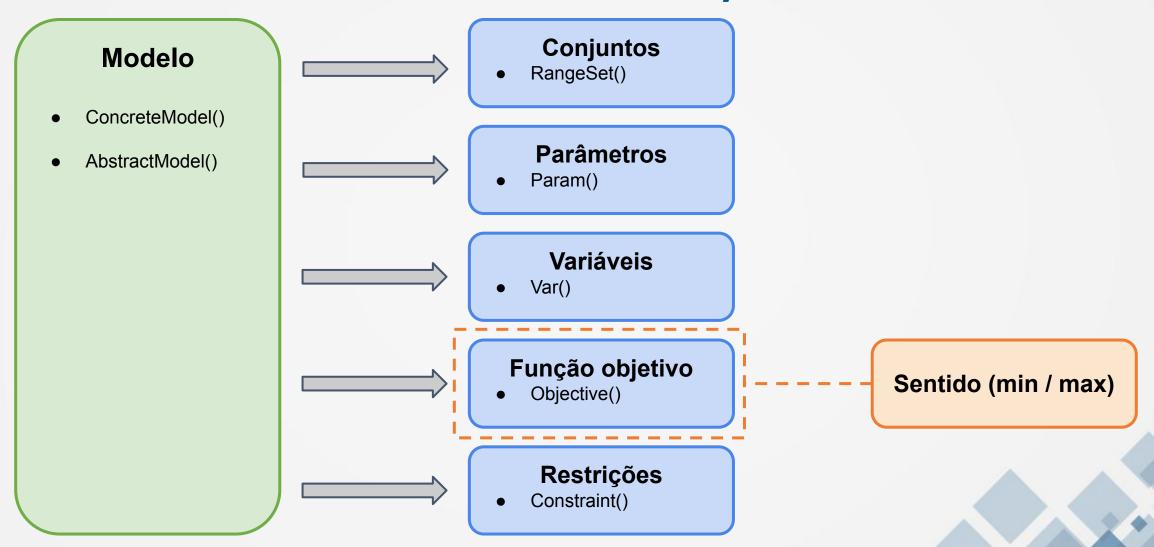
Função objetivo

• Objective()

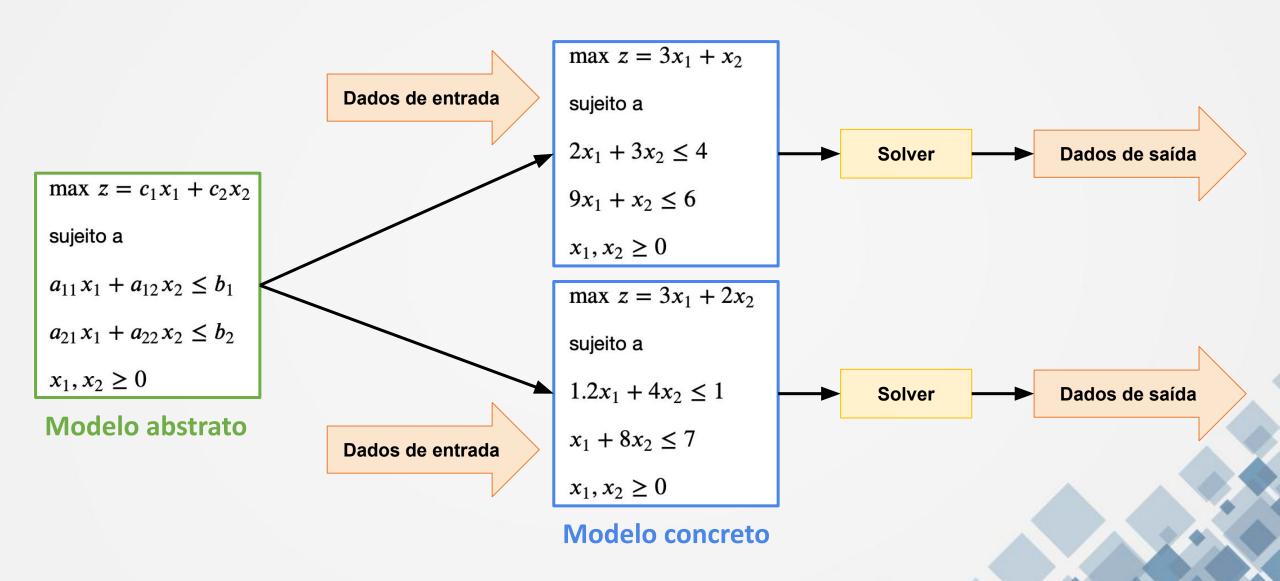
Restrições

Constraint()





Modelo abstrato x Modelo concreto



Exemplos práticos





Problema do mix de produção

(Belfiore e Fávero) A empresa Venix de brinquedos está revendo seu planejamento de produção de carrinhos e triciclos. O lucro líquido por unidade de carrinho e triciclo produzido é de **R\$12** e **R\$60**, respectivamente. As matérias primas e os insumos necessários para a fabricação de cada um dos produtos são terceirizados, cabendo à empresa os processos de usinagem, pintura e montagem. O processo de **usinagem** requer **15 minutos** de mão de obra especializada por unidade de carrinho e **30 minutos** por unidade de triciclo produzida. O processo de **montagem** necessita de **6 minutos** e **24 minutos** para uma unidade de carrinho e de triciclo produzida, respectivamente. O tempo disponível por semana é de **36, 22** e **15** horas para os processos de usinagem, pintura e montagem, respectivamente.

A empresa quer determinar quanto produzir de cada produto por semana, respeitando as limitações de recursos, de forma a maximizar o lucro líquido semanal. Formular o problema de programação linear que maximiza o lucro líquido da empresa Venix.

| R\$ | Carrinho | Triciclo |
|-------|----------|----------|
| Lucro | 12 | 60 |

| Horas | Carrinho | Triciclo | Disponib. |
|----------|----------|----------|-----------|
| Usinagem | 0,25 | 0,5 | 36 |
| Pintura | 0,1 | 0,75 | 22 |
| Montagem | 0,1 | 0,4 | 15 |

Problema do mix de produção

Variáveis de decisão:

 x_1 : quantidade de carrinhos a ser fabricada por semana

 x_2 : quantidade de triciclos a ser fabricada por semana

Função objetivo:

$$\max z = 12x_1 + 60x_2$$

Restrições:

$$0,25x_1+0,5x_2\leq 36$$

$$0, 1x_1 + 0, 75x_2 \le 22$$

$$0, 1x_1 + 0, 4x_2 \le 15$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

| R\$ | Carrinho | Triciclo | |
|-------|----------|----------|--|
| Lucro | 12 | 60 | |

| Horas | Carrinho | Triciclo | Disponib. |
|----------|----------|----------|-----------|
| Usinagem | 0,25 | 0,5 | 36 |
| Pintura | 0,1 | 0,75 | 22 |
| Montagem | 0,1 | 0,4 | 15 |

Problema do mix de produção

Índices / conjuntos:

```
I: Conjunto de processos, \{1, \dots, m\}
```

J: Conjunto de produtos, $\{1, \dots n\}$

Parâmetros:

 c_i : lucro líquido por unidade do produto $j \in J$ produzido

 a_{ij} : quantidade de horas necessárias para a execução do processo $i \in I$ na fabricação do produto $j \in J$

 b_i : quantidade de horas disponíveis para execução do processo $i \in I$

Variáveis de decisão:

 x_i : quantidade do produto $j \in J$ a ser fabricada por semana

Problema do mix de produção

Modelo matemático:

$$\max z = \sum_{j \in J} c_j x_j$$

sujeito a:

$$\sum_{j \in J} a_{ij} x_j \le b_i, \ \forall \ i \in I$$

$$x_j \ge 0 \ \forall j \in J$$

Problema do transporte

(Belfiore e Fávero) A Karpet Ltda é uma empresa fabricante de autopeças, cujas sedes estão localizadas em **Osasco, Sorocaba e São Sebastião**. Seus clientes encontram-se em **São Paulo, Rio de Janeiro e Curitiba**. Os custos unitários de transporte de cada origem para cada destino, assim como a capacidade de cada fornecedor e a demanda de cada cliente, encontram-se na tabela abaixo.

O objetivo é atender a demanda de cada consumidor final, respeitando as capacidades de fornecimento, de forma a minimizar o custo total de transporte. Modelar o problema de transporte.

| | São Paulo | Rio de Janeiro | Curitiba | Capacidade |
|---------------|-----------|-------------------|----------|------------|
| Osasco | R\$ 12 | R\$ 22 | R\$ 30 | 100 |
| Sorocaba | R\$ 18 | R\$ 24 | R\$ 32 | 140 |
| São Sebastião | R\$ 22 | R\$ 15 | R\$ 34 | 160 |
| Demanda | 120 | 130 | 150 | |

Problema do transporte

Índices / Conjuntos

I: Conjunto de fornecedores, $\{1, 2, \dots, m\}$

J: Conjunto de consumidores, $\{1, 2, ..., n\}$

Parâmetros

 c_{ij} : Custo unitário de transporte do fornecedor $i \in I$ para o consumidor $j \in J$

 a_i : Capacidade de abastecimento do fornecedor $i \in I$

 b_i : Demanda do consumidor $j \in J$

Variáveis de decisão

 x_{ij} : Quantidades transportadas do fornecedor $i \in I$ para o consumidor $j \in J$

Problema do transporte

Formulação matemática

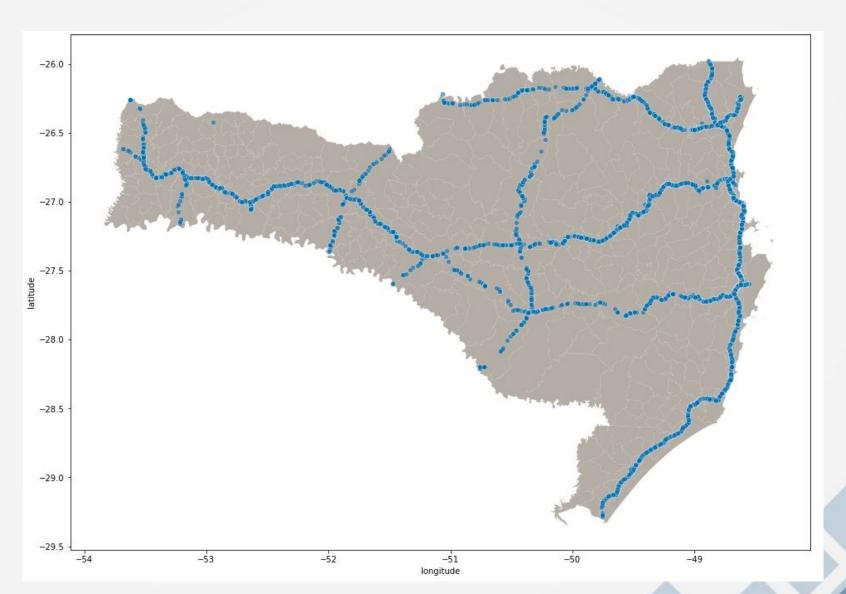
$$\min z = \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} c_{ij} x_{ij}$$

sujeito a

$$\sum_{j \in J} x_{ij} \le a_i, \forall \ i \in I$$

$$\sum_{i \in I} x_{ij} \ge b_j, \forall j \in J$$

$$x_{ij} \ge 0 \ \forall i \in I, j \in J$$



Índices / Conjuntos

I: Conjunto pontos de demanda, $\{1, 2, ..., m\}$

J: Conjunto pontos candidatos à instalação de UOP, $\{1, 2, ..., n\}$

Parâmetros

 d_{ij} : Distância entre o ponto de demanda $i \in I$ e o ponto candidato $j \in J$

 h_i : Número de acidentes no ponto de demanda $i \in I$

p: Número de UOPs a serem instaladas

Variáveis de decisão

```
y_j: \begin{cases} 1, & \text{se o ponto candidato } j \in J \text{ \'e escolhido como mediana} \\ 0, & \text{caso contr\'ario} \end{cases}
```

```
x_{ij}: \begin{cases} 1, & \text{se o ponto de demanda } i \in I \text{ \'e alocado \`a mediana } j \in J \\ 0, & \text{caso contr\'ario} \end{cases}
```

Formulação matemática

$$\min z = \sum_{i \in I} \sum_{j \in J} h_i d_{ij} x_{ij}$$

sujeito a

$$\sum_{j\in J} y_j = p$$

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

$$x_{ij} \le y_j, \forall i \in I, j \in J$$

$$y_j \in \{0,1\}, \forall j \in J$$

$$x_{ij} \in \{0,1\}, \forall i \in I, j \in J$$

Referências

BELFIORE. P.; FÁVERO, L. P. Pesquisa Operacional para Cursos de Engenharia. Elsevier Brasil, 2013.

CARVALHO, C. W. V.; PITOMBEIRA NETO, A. R. Manual de uso da biblioteca Pyomo para Programação Matemática. 2020. Disponível em http://www.opl.ufc.br/files/Manual_Pyomo_2020.pdf. Acesso em: 12 de dez. 2021.

Optimization Team. Python Optimization from Beginner to Advance. 2021. Disponível em https://www.udemy.com/course/optimization-in-python/>. Acesso em jul. 2021.

Pyomo. Pyomo Documentation 6.2. 2017. Disponível em https://pyomo.readthedocs.io/en/stable/>. Acesso em: 10 de dez. 2021.

Sandia National Laboratories. Pyomo. 2011. Disponível em https://www.osti.gov/biblio/1376827>. Acesso em: 10 de dez. 2021.

SILVA JÚNIOR, A. C. Python e Pyomo na modelagem de problemas de otimização. Disponível em https://www.youtube.com/playlist?list=PLB0Bkje224EHp-IPd9i_FADBXXQcft5L6. Acesso em: 12 de dez. 2021.



Download do material



https://github.com/juniorssz/ppgold-pyomo



Antonio C. da Silva Júnior

acsjunior.com

