Métodos de Apoio à Decisão

Otimização com variáveis inteiras

João Pedro Pedroso

2024/2025

- simulação
 - noções e princípios gerais
- aplicação à gestão de projetos
 - caracterização do caminho e atividades críticas com simulação

Hoje:

- otimização com variáveis inteiras

Em muitas situações práticas, problemas com restrições e objetivo lineares têm **algumas variáveis que podem apenas assumir valores inteiros**.

- **Otimização (linear) inteira pura**

- todas as variáveis são inteiras.

- **Otimização (linear) inteira mista**

- algumas variáveis são inteiras, outras são contínuas.
- *MIP – mixed integer programming*

- **Relaxação linear**

- problema linear em que se omitem todas as restrições de integralidade das variáveis.

$$\begin{aligned} \text{maximizar } z &= && 21x_1 + 11x_2 \\ \text{sujeito a :} &&& 7x_1 + 4x_2 \leq 13 \\ &&& x_1, x_2 \geq 0; x_1, x_2 \text{ inteiros} \end{aligned}$$

- Solução da relaxação linear:
 $x_1 = 13/7, x_2 = 0$
- Arredondando:
 - para cima: $x_1 = 2, x_2 = 0$
(não admissível)
 - para baixo: $x_1 = 1, x_2 = 0$
- Solução óptima:
 $x_1 = 0, x_2 = 3$

- Problemas de *Otimização Inteira/Programação Inteira* podem ser vistos como:
 - a relaxação linear
 - o conjunto de restrições de integralidade
- ou seja, a região admissível do problema inteiro está completamente contida na da relaxação linear.
- Para um problema de **maximização**: $z_{PL}^* \geq z_{PI}^*$
- Apesar de a região admissível de um PI ser um subconjunto da de um PL, a sua resolução é muito mais difícil.

Exemplo

Uma companhia está a considerar 4 oportunidades de investimento. Os montantes a investir e o valor presente líquido (VPL) associados a cada um dos projetos são os seguintes (em milhares de euros):

	Proj. 1	Proj. 2	Proj. 3	Proj. 4
Investimento	5000	7000	4000	3000
VPL	16000	22000	12000	8000

Os valores disponíveis para investimento neste ano são de 14000 euros. Admite-se que cada um dos projetos pode ser realizável (a 100%) ou não (0%). A empresa quer determinar o valor que deverá investir em cada projeto por forma a maximizar a soma dos VPLs.

Exemplo

Uma companhia está a considerar 4 oportunidades de investimento. Os montantes a investir e o valor presente líquido (VPL) associados a cada um dos projetos são os seguintes (em milhares de euros):

	Proj. 1	Proj. 2	Proj. 3	Proj. 4
Investimento	5000	7000	4000	3000
VPL	16000	22000	12000	8000

Os valores disponíveis para investimento neste ano são de 14000 euros. Admite-se que cada um dos projetos pode ser realizável (a 100%) ou não (0%). A empresa quer determinar o valor que deverá investir em cada projeto por forma a maximizar a soma dos VPLs.

Formulação em programação matemática:

$$\begin{aligned} \text{maximizar } z &= 16x_1 + 22x_2 + 12x_3 + 8x_4 \\ \text{sujeito a : } & 5x_1 + 7x_2 + 4x_3 + 3x_4 \leq 14 \\ & x_j = 0 \text{ ou } x_j = 1, \quad j = 1, 2, 3, 4 \end{aligned}$$

Adicionar as seguintes restrições:

- 1 A companhia pode investir, no máximo, em dois projetos.
- 2 Se se efetuar o projeto 2, também tem de se efetuar o projeto 1.
- 3 Se se investir no projeto 2, não se pode investir no projeto 4.

Adicionar as seguintes restrições:

- 1 A companhia pode investir, no máximo, em dois projetos.
- 2 Se se efetuar o projeto 2, também tem de se efetuar o projeto 1.
- 3 Se se investir no projeto 2, não se pode investir no projeto 4.

Solução:

- 1 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 \leq 2$
- 2 $x_1 \geq x_2$
- 3 $x_2 + x_4 \leq 1$

Problemas com custos fixos

Acabou de ser contratado por uma empresa têxtil que fabrica camisas, calções e calças. Para manufaturar cada tipo de roupa, a empresa aluga as máquinas apropriadas, aos preços por semana que se indicam abaixo. A manufatura de cada peça de roupa requer também as quantidades de tecido (metros) e de mão de obra (horas) que se seguem.

Semanalmente, dispõe-se de 150 horas de mão de obra e de 160 metros de tecido.

Os preços de venda e custos variáveis de cada peça indicam-se a seguir. Formule o problema de maximizar o lucro da empresa.

	camisas	calções	calças
Aluguer de máquinas (euros)	200	150	100
Mão de obra (horas)	3	2	6
Tecido	4	3	4
Preço de venda (euros/peça)	12	8	15
Custo variável (euros/peça)	6	4	8

- Variáveis: produção
 - x_1 número de camisas produzidas por semana
 - x_2 ... calções
 - x_3 ... calças
- Variáveis: aluguer de equipamento
 - $y_1 = 1$ se se produzir camisas, $y_1 = 0$ caso contrário
 - $y_2 = 1$... calções
 - $y_3 = 1$... calças

- Objetivo: maximizar lucro =
 - = $(12x_1 + 8x_2 + 15x_3)$ → receita
 - $(6x_1 + 4x_2 + 8x_3)$ → custos variáveis
 - $(200y_1 + 150y_2 + 100y_3)$ → custos fixos
- maximizar $z = 6x_1 + 4x_2 + 7x_3 - 200y_1 - 150y_2 - 100y_3$
- sujeito a;
 - $3x_1 + 2x_2 + 6x_3 \leq 150$ → mão de obra
 - $4x_1 + 3x_2 + 4x_3 \leq 160$ → tecido disponível

- Objetivo: maximizar lucro =
 - = $(12x_1 + 8x_2 + 15x_3)$ → receita
 - $(6x_1 + 4x_2 + 8x_3)$ → custos variáveis
 - $(200y_1 + 150y_2 + 100y_3)$ → custos fixos
- maximizar $z = 6x_1 + 4x_2 + 7x_3 - 200y_1 - 150y_2 - 100y_3$
- sujeito a;
 - $3x_1 + 2x_2 + 6x_3 \leq 150$ → mão de obra
 - $4x_1 + 3x_2 + 4x_3 \leq 160$ → tecido disponível
- solução: $x_1 = 30, x_3 = 10, x_2 = y_1 = y_2 = y_3 = 0$ (porquê?)

- Temos de adicionar restrições que garantam que se se produz ($x_i > 0$), se incorre o correspondente custo fixo ($y_i = 1$):

$$x_i \leq M_i y_i$$

- se $y_i = 0 \rightarrow x_i = 0$
- se $y_i = 1 \rightarrow$ restrição não deve ser limitante
 - M_i deverá ser "suficientemente grande"
 - por razões de eficiência: o valor mais baixo que não limita x_i se $y_i = 1$
 - deverá ser o maior valor que x_i pode atingir
 - no exemplo: $M_1 = 40, M_2 = 53, M_3 = 25$

Solução de problemas com variáveis inteiras

```
var x1 >= 0;
```

```
var x2 >= 0;
```

```
var x3 >= 0;
```

```
var y1 >= 0, <=1, integer;
```

```
var y2 binary;
```

```
var y3 binary;
```

```
maximize z: 6*x1 + 4*x2 + 7*x3 - 200*y1 - 150*y2 - 100*y3;
```

```
labor: 3*x1 + 2*x2 + 6*x3 <= 150;
```

```
cloth: 4*x1 + 3*x2 + 4*x3 <= 160;
```

```
M1: x1 <= 40*y1;
```

```
M2: x2 <= 53*y2;
```

```
M3: x3 <= 25*y3;
```

Restrições “ou” (não exclusivo)

- Temos duas restrições na forma

$$f(x_1, \dots, x_n) \leq 0$$

$$g(x_1, \dots, x_n) \leq 0$$

- Queremos garantir que **pelo menos** uma delas é verificada.

Restrições “ou” (não exclusivo)

- Temos duas restrições na forma

$$f(x_1, \dots, x_n) \leq 0$$

$$g(x_1, \dots, x_n) \leq 0$$

- Queremos garantir que **pelo menos** uma delas é verificada.
- Solução:

$$f(x_1, \dots, x_n) \leq My$$

$$g(x_1, \dots, x_n) \leq M(1 - y)$$

$$y \in \{0, 1\}$$

(em que M é um valor positivo suficientemente elevado para que, para qualquer solução admissível, se verifique $f(x_1, \dots, x_n) \leq M$ e $g(x_1, \dots, x_n) \leq M$)

Restrições “se ... então ”

- Queremos assegurar que se uma determinada restrição

$$f(x_1, \dots, x_n) > 0$$

se verifica, então a restrição

$$g(x_1, \dots, x_n) \geq 0$$

deverá ser satisfeita.

- No caso de $f(x_1, \dots, x_n) \leq 0$, então $g(x_1, \dots, x_n) \geq 0$ poderá ser satisfeita ou não.
- $f > 0$ implica $g \geq 0$

Restrições “se ... então ”

- Queremos assegurar que se uma determinada restrição

$$f(x_1, \dots, x_n) > 0$$

se verifica, então a restrição

$$g(x_1, \dots, x_n) \geq 0$$

deverá ser satisfeita.

- No caso de $f(x_1, \dots, x_n) \leq 0$, então $g(x_1, \dots, x_n) \geq 0$ poderá ser satisfeita ou não.
- $f > 0$ implica $g \geq 0$
- Solução:

$$-g(x_1, \dots, x_n) \leq My$$

$$f(x_1, \dots, x_n) \leq M(1 - y)$$

$$y \in \{0, 1\}$$

(em que M é um valor positivo suficientemente elevado para que, para qualquer solução admissível, se verifique $f(x_1, \dots, x_n) \leq M$ e $g(x_1, \dots, x_n) \leq M$)

- Aplicações e técnicas em programação inteira
- Otimização com variáveis inteiras: algoritmo de pesquisa em árvore.