

# Planejamento de Rotas - Parte II

## Regiões Não Convexas

SSC5955

Slides adaptados de Masahiro Ono - MIT

# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas



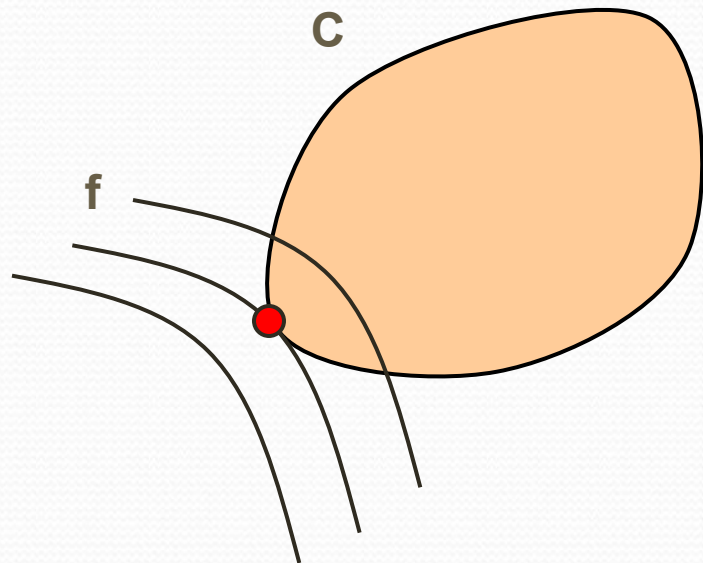
# Otimização com restrições

$$\min f(x)$$

$$s.t. \quad x \in C$$

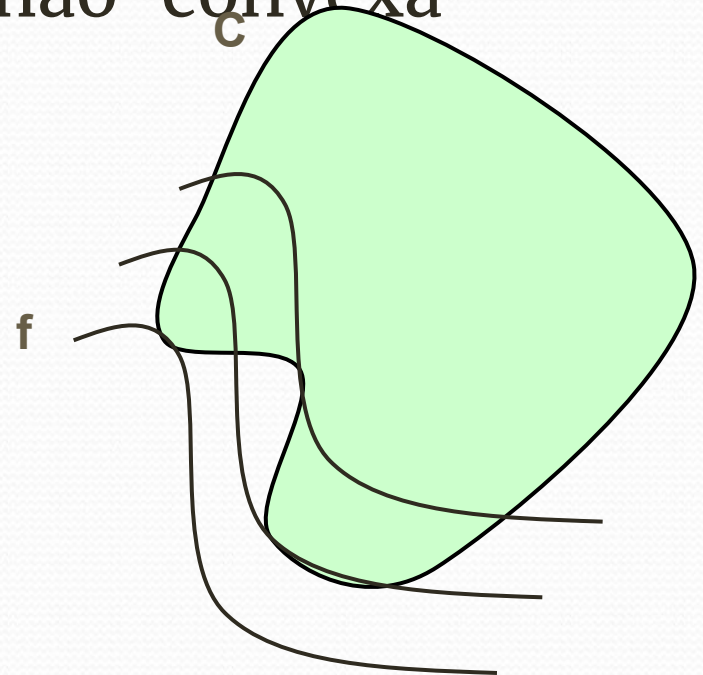
- Otimização convexa

- $f$  é uma função convexa
- $C$  é um conjunto convexo



Fácil de solucionar  $\Rightarrow$  LP

- Otimização não-convexa

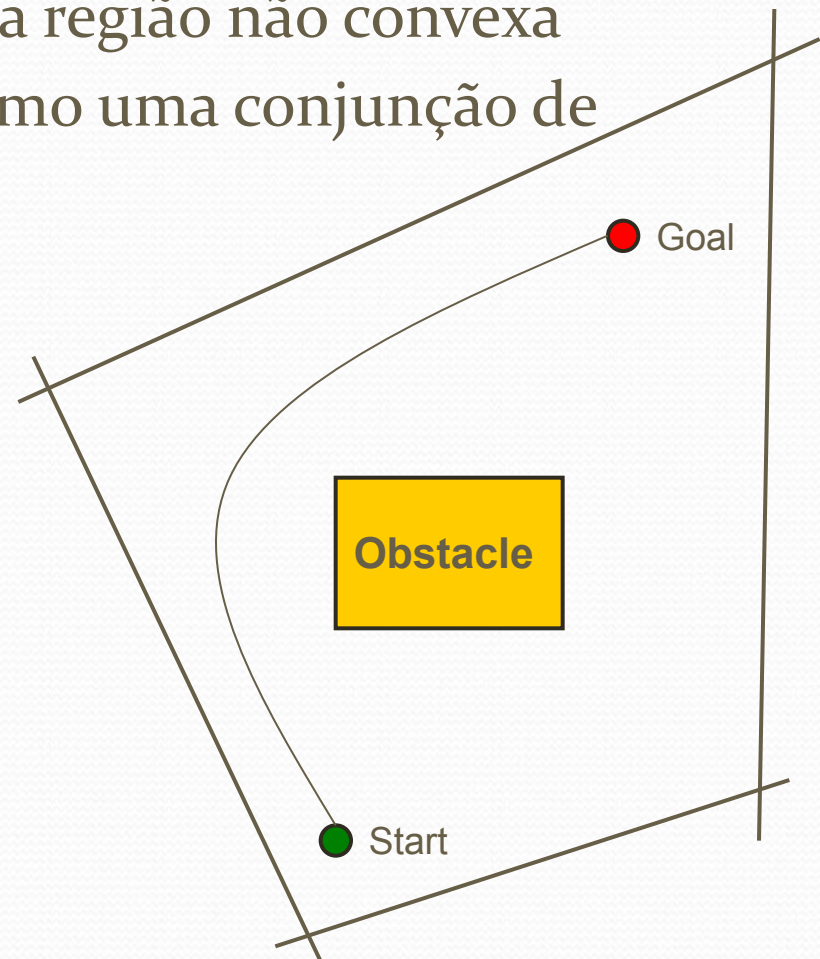


Difícil de solucionar  $\Rightarrow$  MILP



# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas

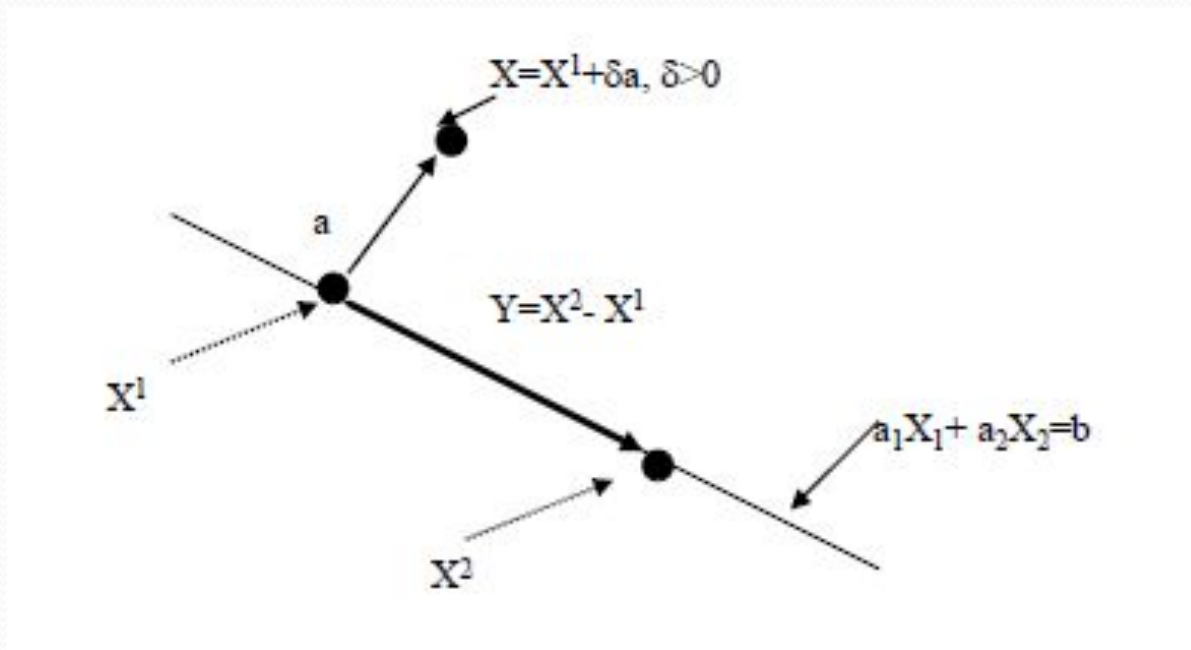
- Obstáculos estabelecem uma região não convexa
- Não podem ser expressos como uma conjunção de restrições lineares



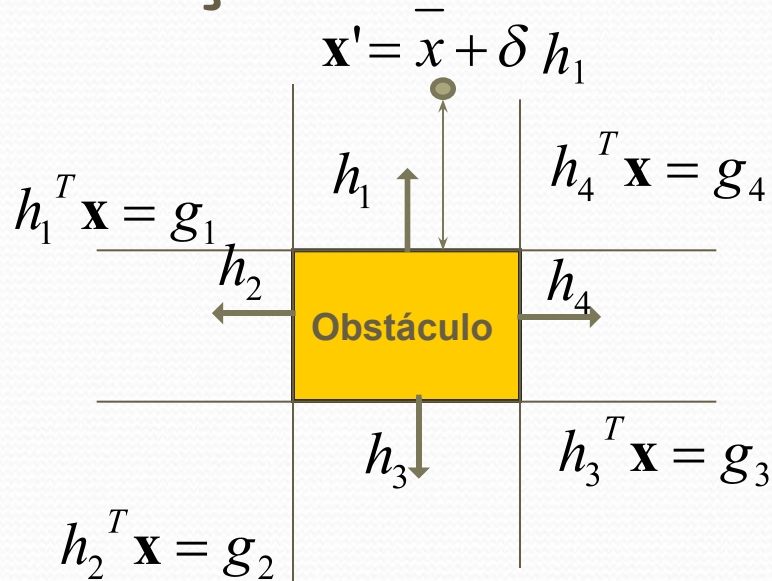
# Planejamento de Rotas em Regiões Não-Convexas

Lema1: O vetor  $a^T = (a_1, a_2)^T$  é perpendicular à reta .

Lema2: O vetor  $a$  aponta para o lado do plano cujos pontos satisfazem  $a^T x > b$ .



# Modelando Obstáculos como Disjunção de Restrições



$$x' = \bar{x} + \delta h_1$$

$$h_1^T \bar{x} = b$$

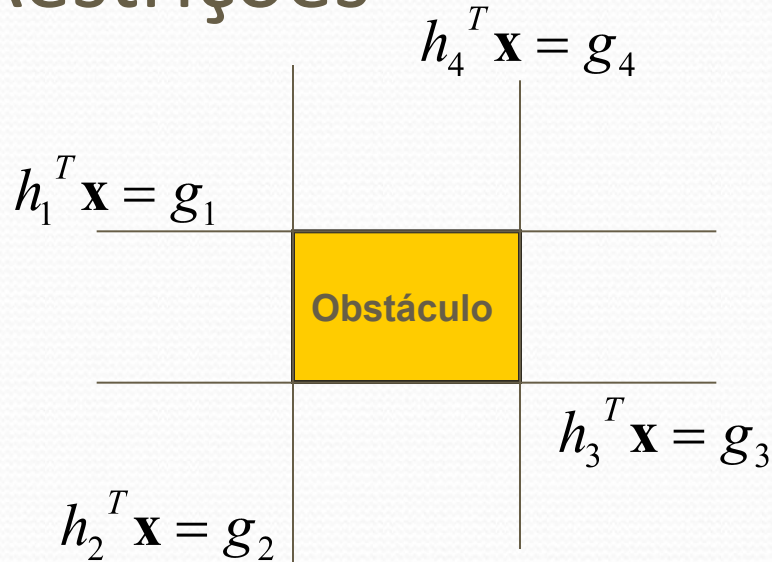
$$h_1^T x' = h_1^T (\bar{x} + \delta h_1) = h_1^T \bar{x} + \delta h_1^T h_1 = b + \delta \|h_1\|^2$$

$$h_1^T x' - b = \delta \|h_1\|^2 \geq 0$$

$$h_1^T x' - b \geq 0$$

$$h_1^T x' \geq b$$

# Modelando Obstáculos como Disjunção de Restrições



Introduzir Variáveis Binárias

Pelo menos uma restrição ativa

E

$$h_1^T \mathbf{x} \geq g_1 + M(1 - z_1)$$

$$\wedge h_2^T \mathbf{x} \geq g_2 + M(1 - z_2)$$

$$\wedge h_3^T \mathbf{x} \geq g_3 + M(1 - z_3)$$

$$\wedge h_4^T \mathbf{x} \geq g_4 + M(1 - z_4)$$

$$z_1 + z_2 + z_3 + z_4 \geq 1$$

$$z_1, z_2, z_3, z_4 \in \{0, 1\}$$

OR

$$h_1^T \mathbf{x} \geq g_1$$

$$\vee h_2^T \mathbf{x} \geq g_2$$

$$\vee h_3^T \mathbf{x} \geq g_3$$

$$\vee h_4^T \mathbf{x} \geq g_4$$

$M$ : "Big M" (constante positiva)

$z_n = 0$ : Restrição inativa

$z_n = 1$ : Restrição ativa

# Modelando Obstáculos como Disjunção de Restrições

$$h_1^T \mathbf{x} \geq g_1 + M(1 - z_1)$$

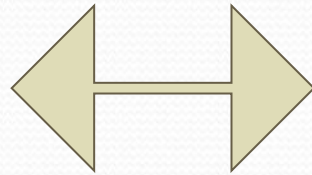
$$h_2^T \mathbf{x} \geq g_2 + M(1 - z_2)$$

$$h_3^T \mathbf{x} \geq g_3 + M(1 - z_3)$$

$$h_4^T \mathbf{x} \geq g_4 + M(1 - z_4)$$

$$z_1 + z_2 + z_3 + z_4 \geq 1$$

$$z_1, z_2, z_3, z_4 \in \{0,1\}$$



$$h_1^T \mathbf{x} - g_1 \geq +M(1 - z_1) \Leftrightarrow g_1 - h_1^T \mathbf{x} \leq M(z_1 - 1)$$

$$g_2 - h_2^T \mathbf{x} \leq M(z_2 - 1)$$

$$g_3 - h_3^T \mathbf{x} \leq M(z_3 - 1)$$

$$g_4 - h_4^T \mathbf{x} \leq M(z_4 - 1)$$

$$z_1 + z_2 + z_3 + z_4 \geq 1$$

$$z_1, z_2, z_3, z_4 \in \{0,1\}$$

# Modelando Obstáculos como Disjunção de Restrições

$$\min_{\mathbf{x}_{1:T}, \mathbf{u}_{1:T}} C(\mathbf{x}_1 \square \mathbf{x}_T, \mathbf{u}_1 \square \mathbf{u}_T)$$

*s.t.*

$$\mathbf{x}_{t+1} = \mathbf{A}\mathbf{x}_t + \mathbf{B}\mathbf{u}_t \quad (t = 0, 1, \dots, T-1)$$

$$\mathbf{g}_{ri} - h_{ri}\mathbf{x}_t \leq M(z_{rit} - 1) \quad (t = 0, 1, \dots, T)(r = 1, \dots, R)(i \in r)$$

$$\sum_t z_{rit} \geq 1 \quad (r = 1, \dots, R)(i \in r)$$

$$\mathbf{x}_0 = \mathbf{x}_{\text{start}}$$

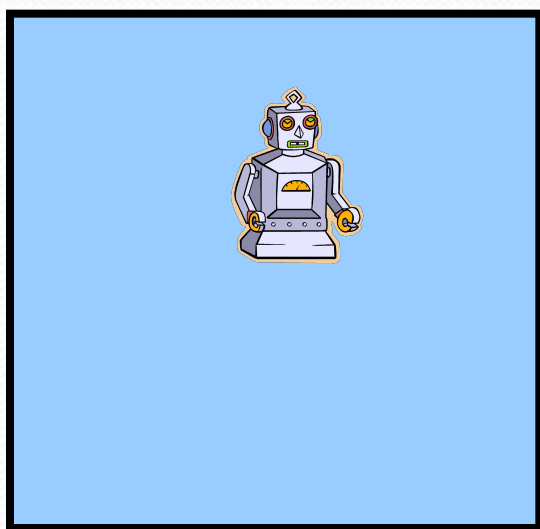
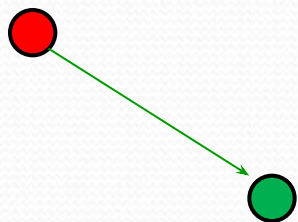
$$\mathbf{x}_N = \mathbf{x}_{\text{goal}}$$

$$-\mathbf{u}_{\text{max}} \leq \mathbf{u}_t \leq \mathbf{u}_{\text{max}} \quad (t = 0, 1, \dots, T-1)$$

$$z_{rit} \in \{0, 1\}$$

# Desafio 3

Início

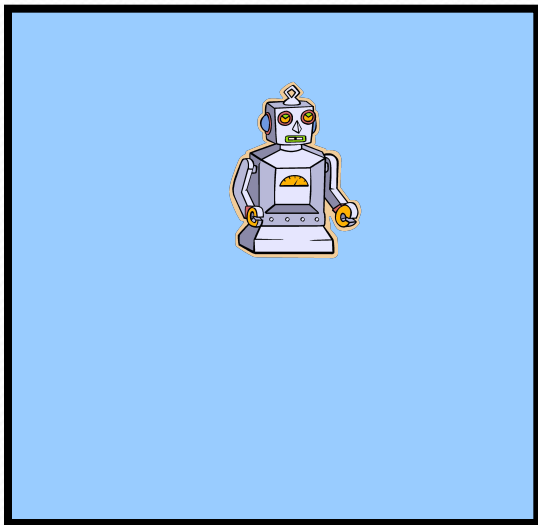
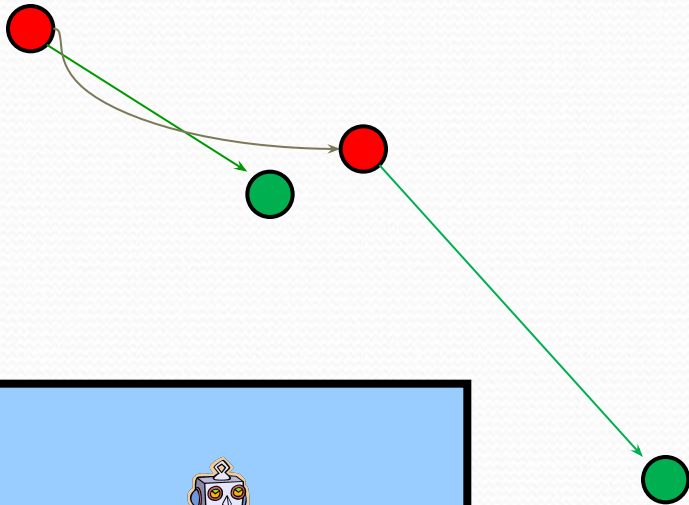


Fim



# Desafio 3

Início



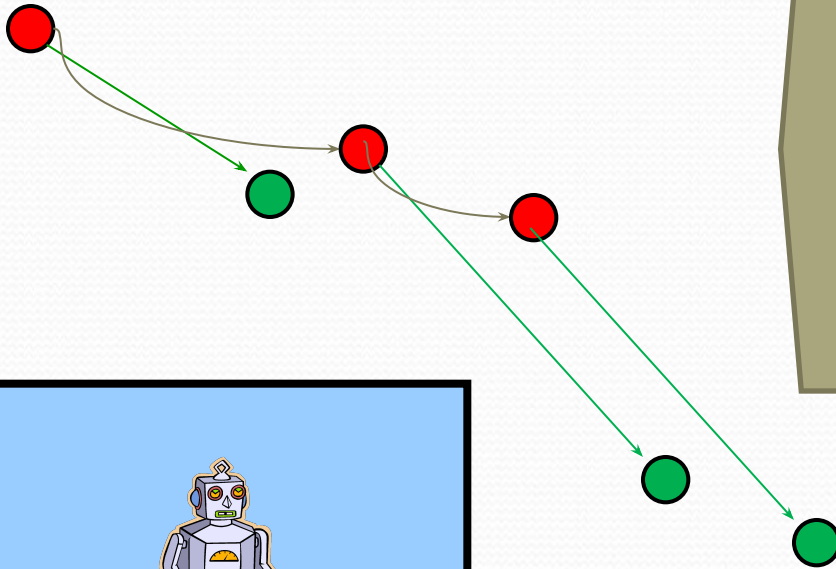
Fim





# Desafio 3

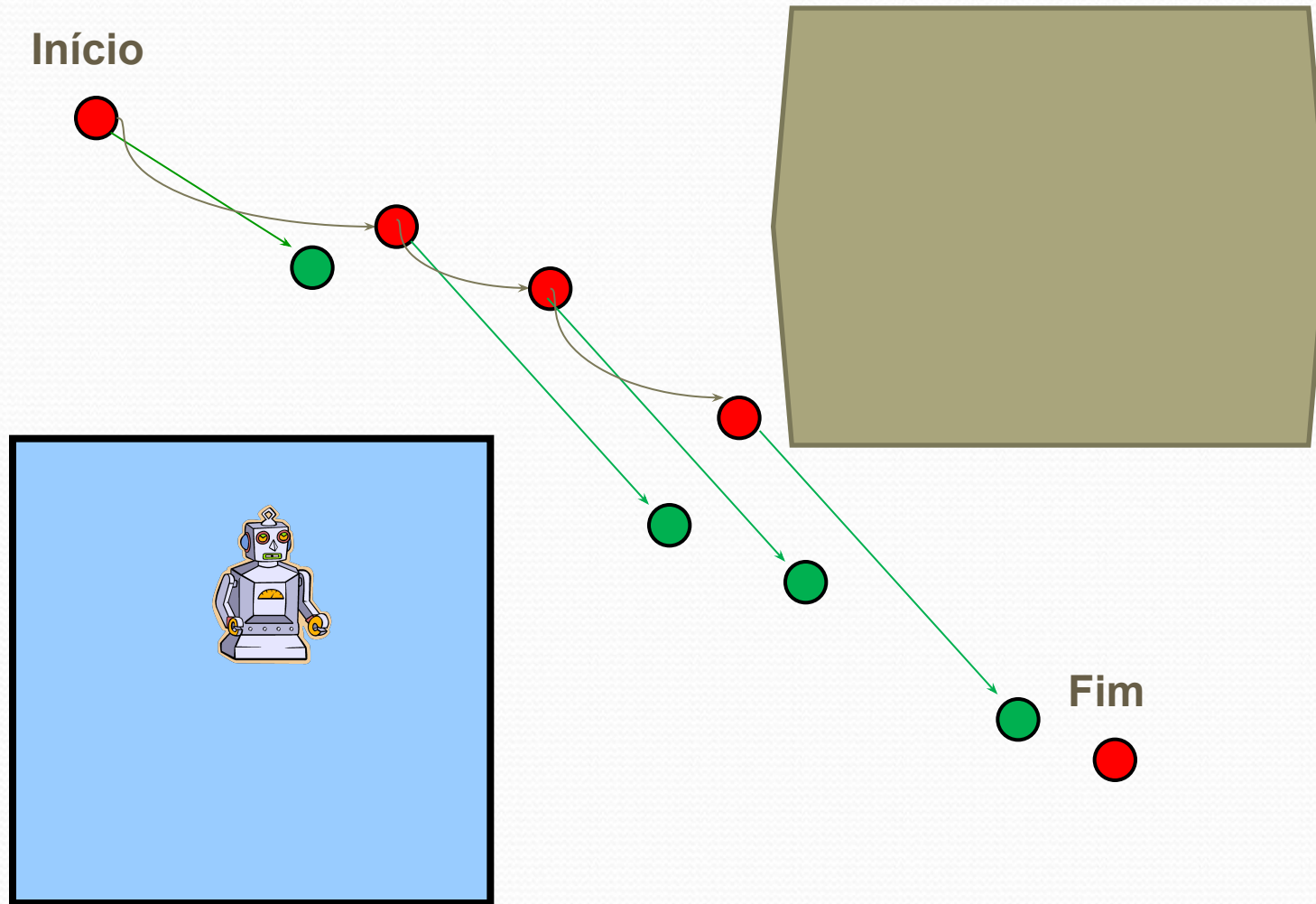
Início



Fim



# Desafio 3



# Desafio 4

