

Planejamento de Rotas

Regiões Convexas

SSC5955

Slides adaptados de Masahiro Ono - MIT

Sumário

- Problema de Planejamento de Rotas
- Kinodynamic path planning
- Abordagem para Planejamento de Rota
 - Programação Linear (PL)
 - Programação Inteira (PI)
 - Programação Linear Inteira Mista (PLIM)
- Exemplo
- Receding Horizon Control
- **MPC** (model-predictive control)

Problema de Planejamento de Rota

$$\min_r C(r)$$

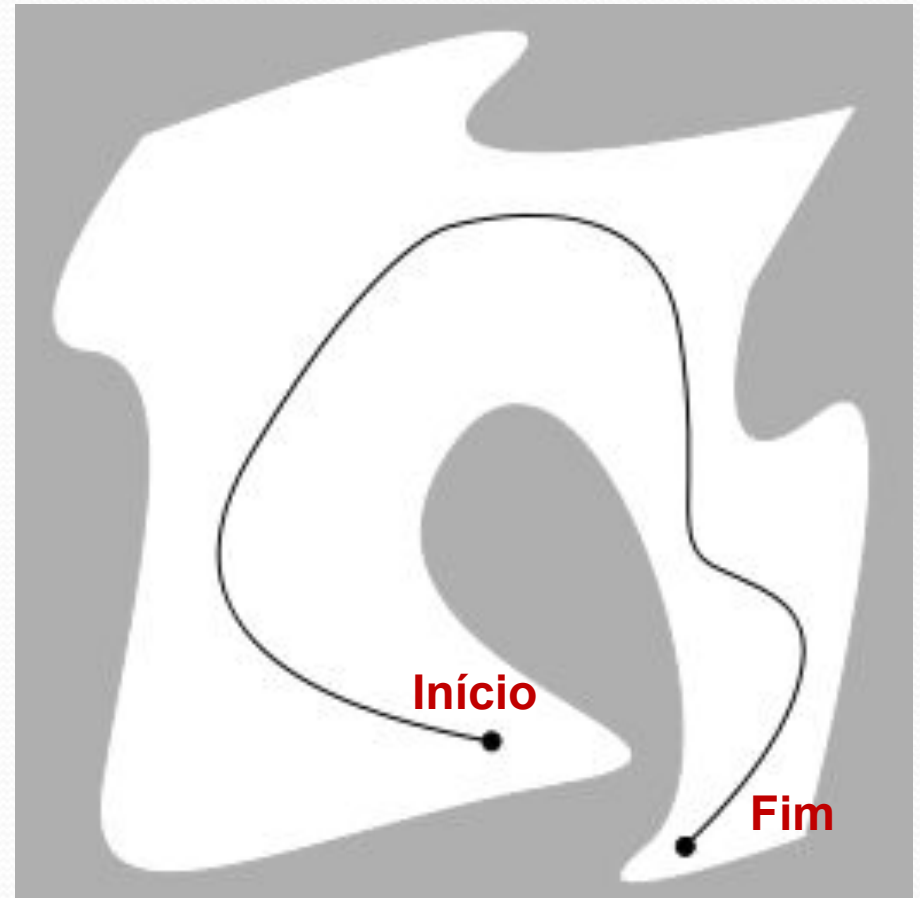
s.t.

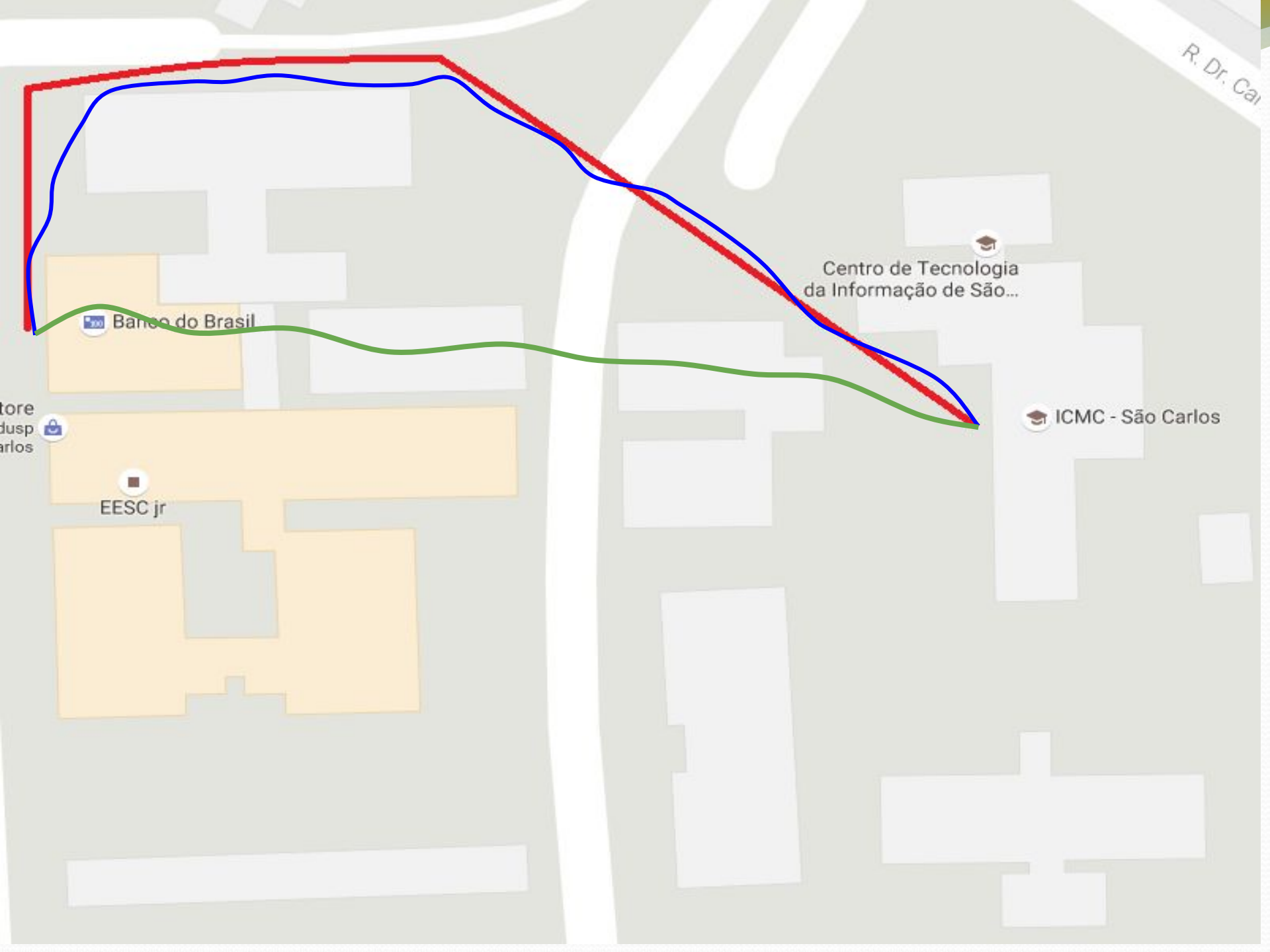
$$r \in R$$

r: rota

R: Conjunto de rotas possíveis

C: função de custo





R. Dr. Cai

Centro de Tecnologia da Informação de São...

Banco do Brasil

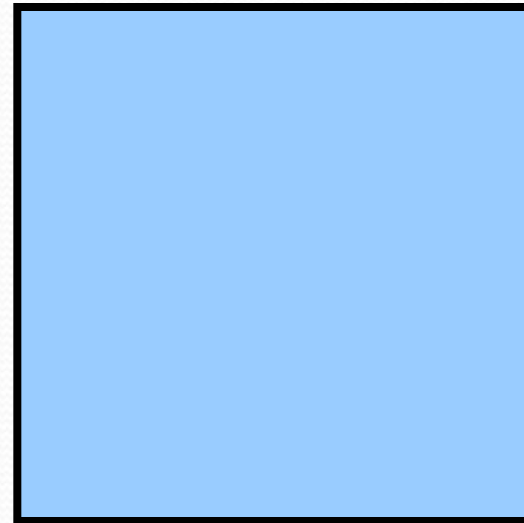
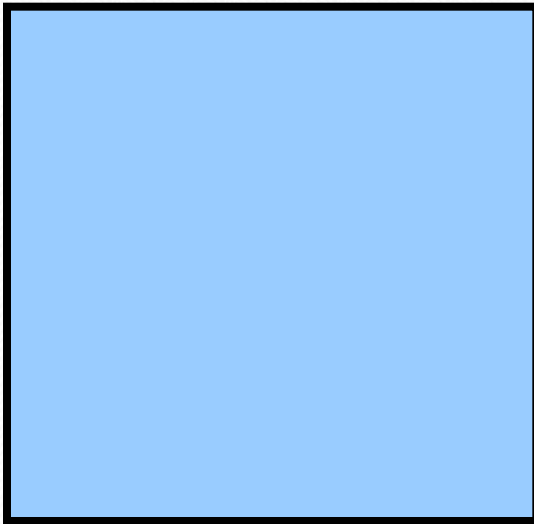
EESC jr

ICMC - São Carlos

Store
dusp
Carlos

Problema de Planejamento de Rota

Início

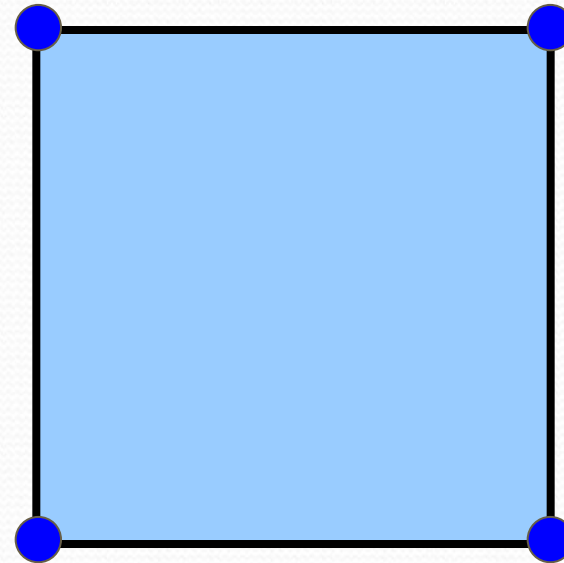
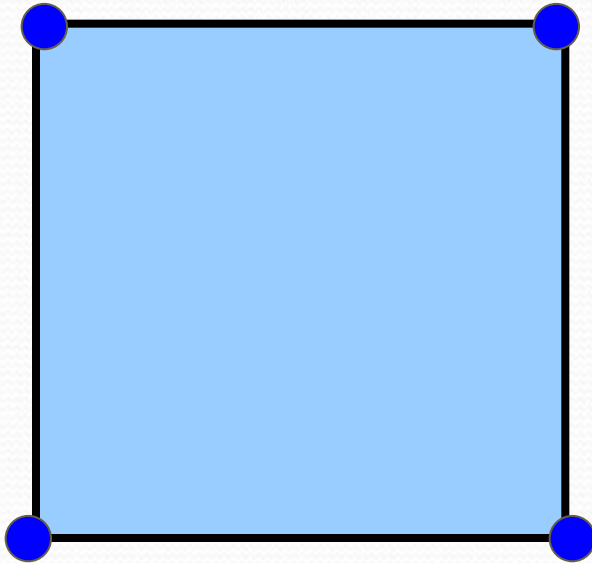


Fim



Problema de Planejamento de Rota

Início



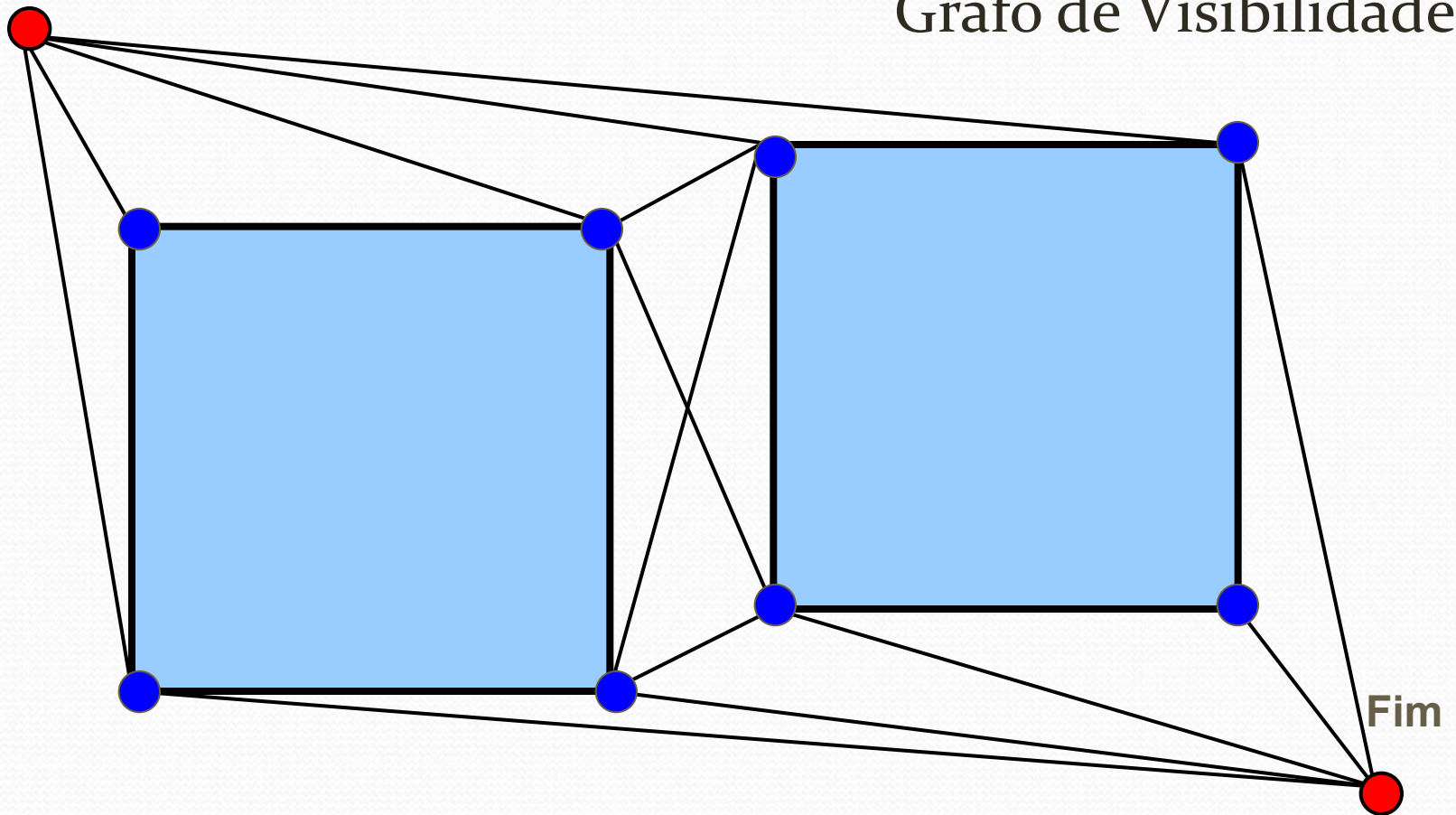
Fim



Problema de Planejamento de Rota

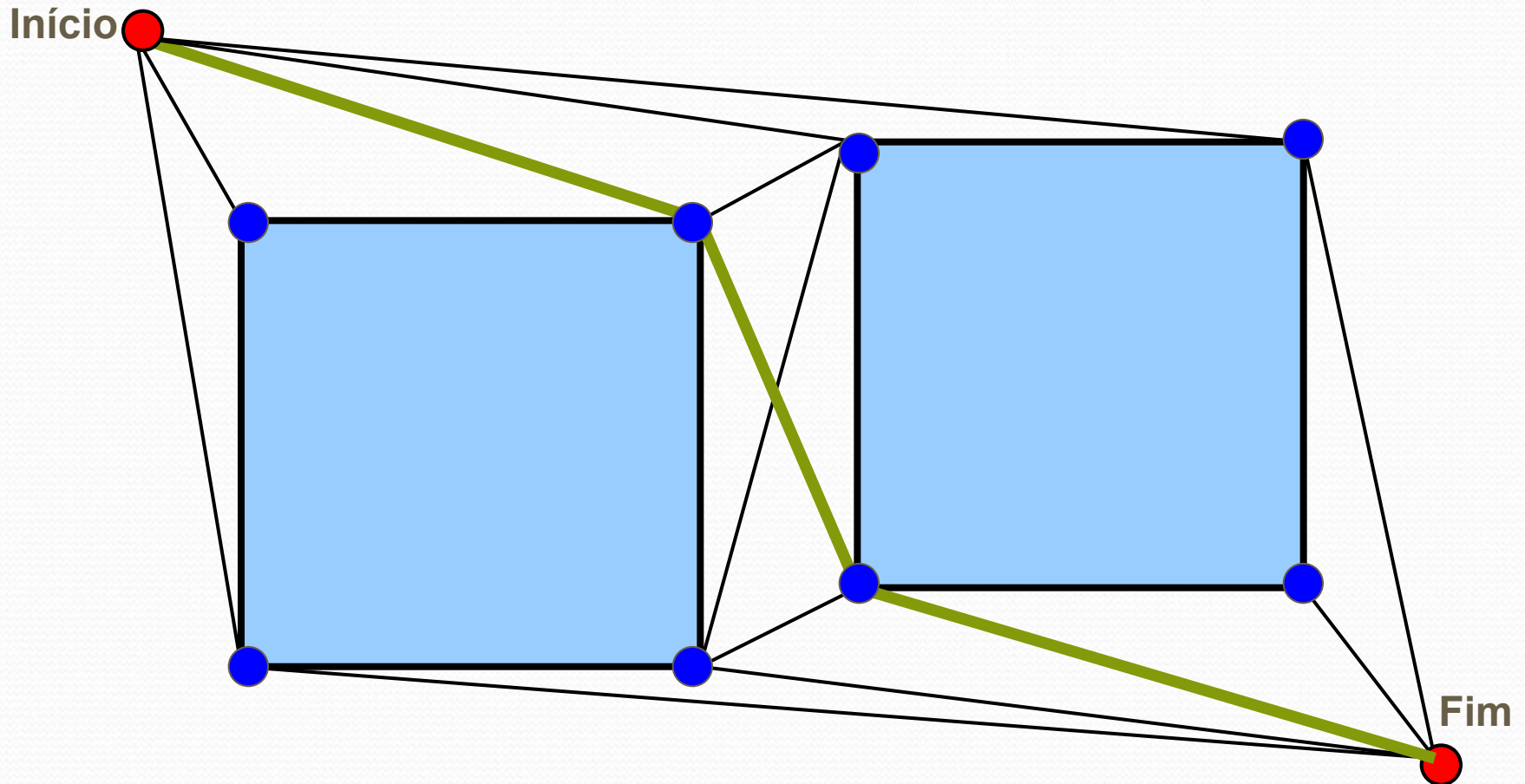
Início

Grafo de Visibilidade



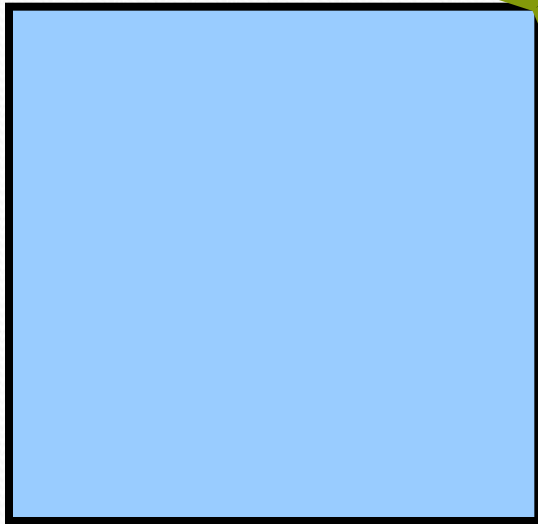
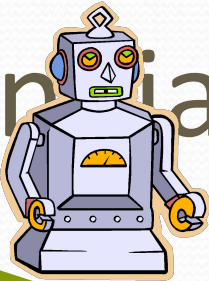
Planejamento de Rota

Grafo de Visibilidade + Algoritmo de Busca (Dijkstra, A*, etc)



Planejamento de Rota

Início

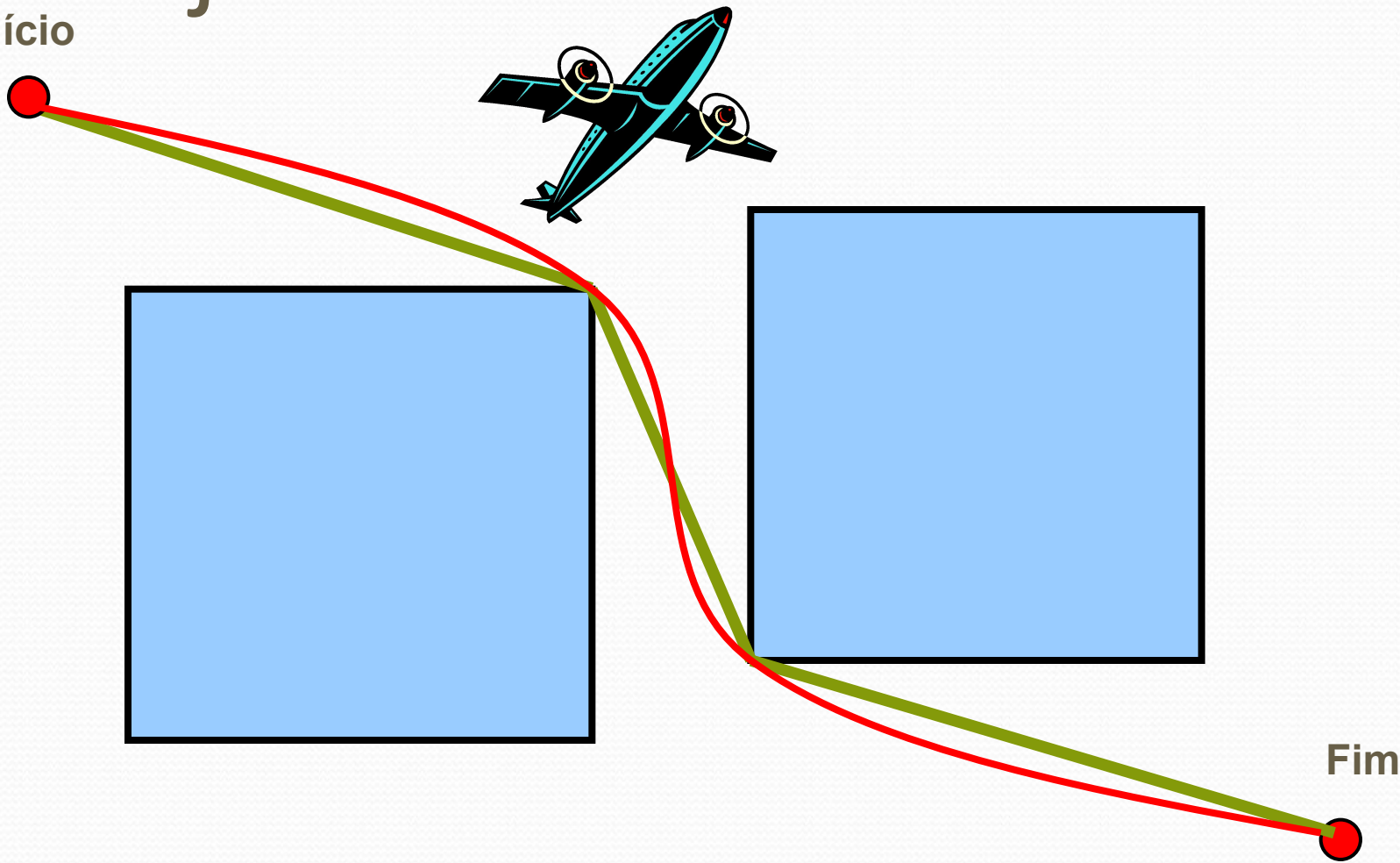


Fim



Planejamento de Rota

Início

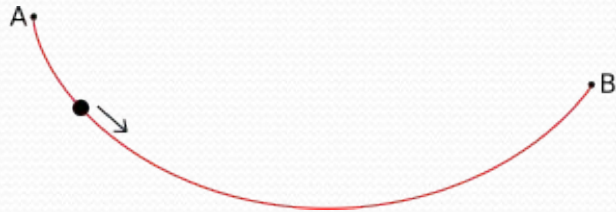


Kinodynamic Path Planning

- Veículos que executem uma trajetória em alta velocidade podem ter dificuldade para seguir a trajetória estabelecida.
- A dinâmica do veículo precisa ser explicitamente considerada. Isso caracteriza o chamado *Kinodynamic path planning*.

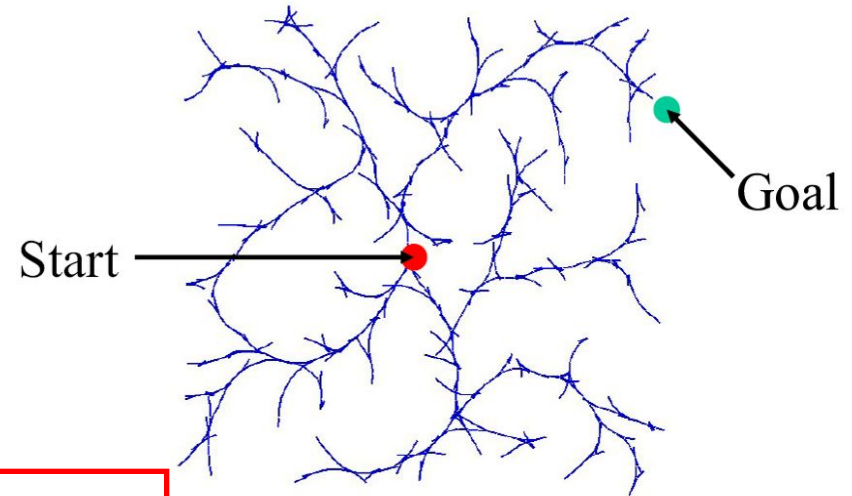
Kinodynamic Path Planning

Calculus of variations

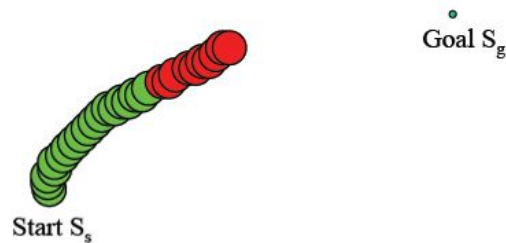


Brachistochrone curve

Rapidly-Exploring Random Tree (RRT)

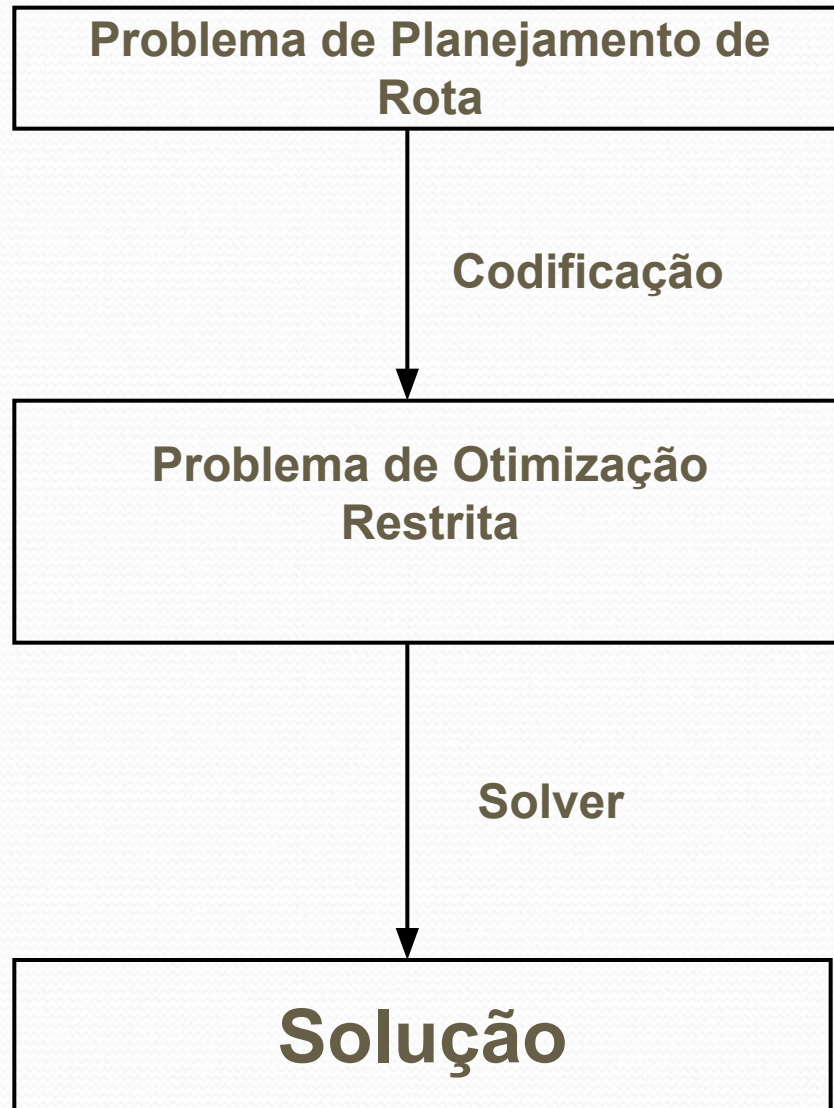


Constrained Optimization



Repeat until goal reached.

Abordagem para Planejamento de Rota



Abordagem para Planejamento de Rota

Problema de Otimização

- Otimização Convexa
 - Programação geométrica
 - Otimização Canônica
 - **Programação Linear**
 - Programação Quadrática
 - ...
 - Programação Não linear
- Otimização Não Convexa
 - Programação Inteira
 - Programação Inteira Mista
 - **Programação Linear Inteira Mista**
 -

Programação Linear

- Forma mais simples de otimização restrita.
- Aplicação em diversos problemas
 - Nutrição Animal
 - Operação de linhas aéreas
 - Planejamento de rotas
- Soluções obtidas em tempo polinomial
 - Algoritmo de Karmarkar (1984)
- Solver comercial disponível
 - ILOG CPLEX

Programação Linear Inteira Mista (PLIM)

- Formulação geral: praticamente todo problema pode ser aproximado e formulado como um MILP
- Tempo exponencial para resolver:
 - Branch and bound
 - Exponencial no número de variáveis inteiras
- Solver comercial disponível
 - ILOG CPLEX

Exemplo de Variáveis e Restrições de Dinâmica

- Veículo autônomo em um cenário bidimensional

Dinâmicas

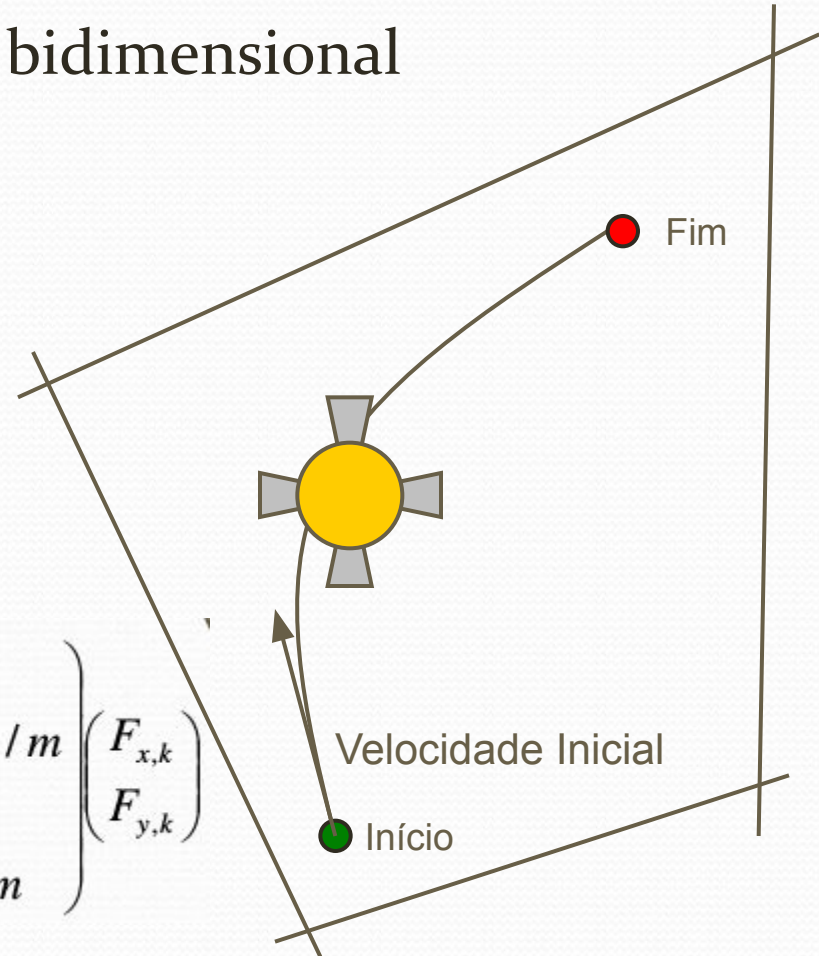
$$m \begin{pmatrix} \ddot{x} \\ \ddot{y} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} F_x \\ F_y \end{pmatrix}$$

$$|F_x| \leq F_{\max}, |F_y| \leq F_{\max}$$

Dinâmica discreta no tempo

$$\begin{pmatrix} x_{k+1} \\ y_{k+1} \\ \dot{x}_{k+1} \\ \dot{y}_{k+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \Delta t & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \Delta t \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_k \\ y_k \\ \dot{x}_k \\ \dot{y}_k \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0.5\Delta t^2/m & 0 \\ 0 & 0.5\Delta t^2/m \\ \Delta t/m & 0 \\ 0 & \Delta t/m \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_{x,k} \\ F_{y,k} \end{pmatrix}$$

$$\mathbf{x}_{t+1} = \mathbf{A}\mathbf{x}_t + \mathbf{B}\mathbf{u}_t$$



Exemplo de Restrições Espaciais

- Veículo autônomo em um cenário bidimensional

Restrições espaciais:
Veículo precisa estar dentro da região

$$\bigwedge_{n=1}^4 h_n^T \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \leq g_n$$

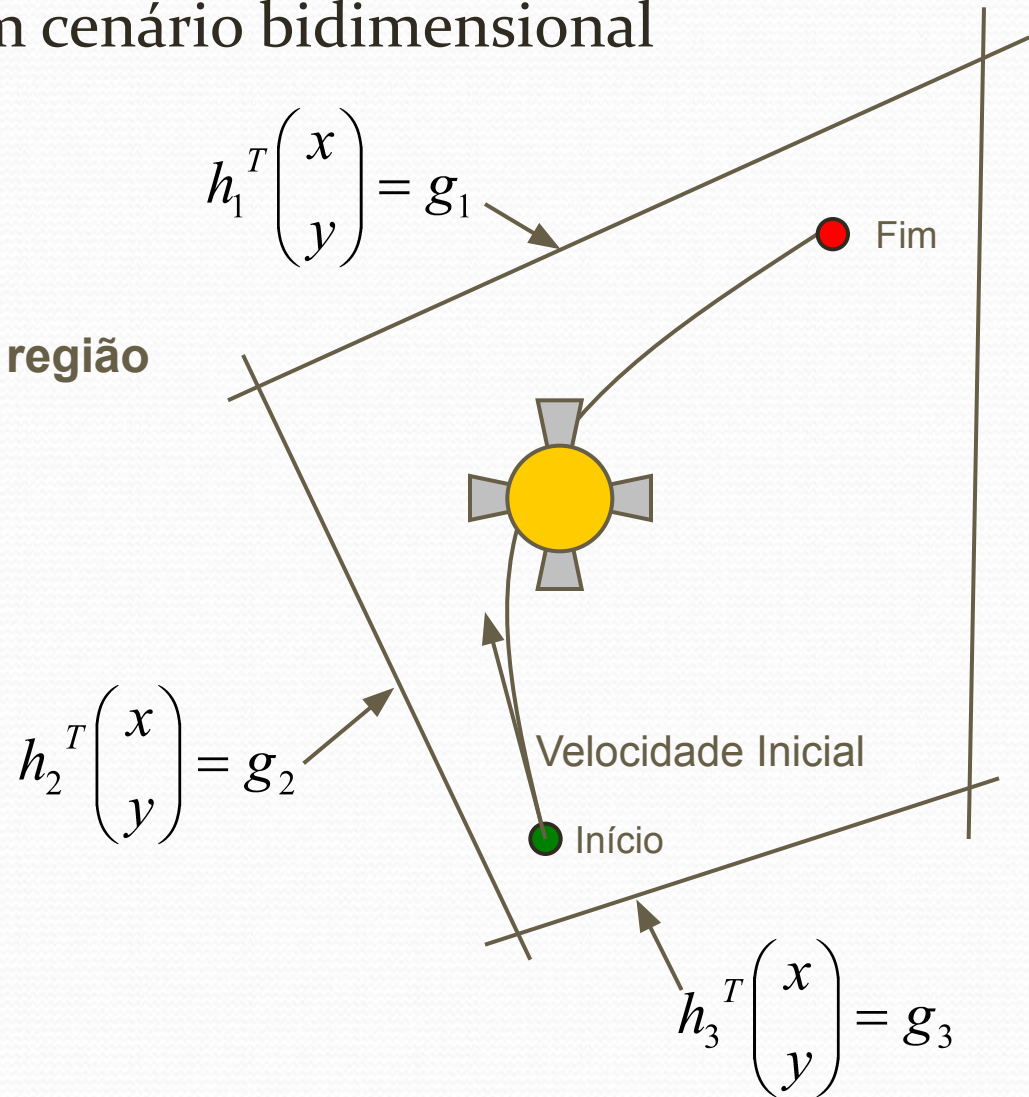
or

$$\mathbf{H}\mathbf{x} \leq \mathbf{g}$$

$$h_2^T \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = g_2$$

$$h_1^T \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = g_1$$

$$h_3^T \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = g_3$$



Exemplo de Função de Custo

- Qual função de custo utilizar?
 - Exemplo: mínimo esforço no controle

$$C(\mathbf{x}_1 \cdots \mathbf{x}_N, \mathbf{u}_1 \cdots \mathbf{u}_{N-1}) = \sum_{k=1}^{N-1} (1 + 1) |\mathbf{u}_k| = \sum_{k=1}^{N-1} |F_{x,k}| + |F_{y,k}|$$

- Truques

$$\min |u| \quad \longleftrightarrow \quad \begin{array}{l} \min u^+ + u^- \\ u = u^+ - u^- \\ u^+ \geq 0, u^- \geq 0, \end{array} \quad \text{ou} \quad \begin{array}{l} \min v \\ v \geq u, v \geq -u, \end{array}$$

Formulação usando Programação Linear (LP)

$$\min_{\mathbf{x}_{1:N}, \mathbf{u}_{1:N}} C(\mathbf{x}_1 \cdots \mathbf{x}_N, \mathbf{u}_1 \cdots \mathbf{u}_N) \quad \text{Custo}$$

s.t.

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{A}\mathbf{x}_k + \mathbf{B}\mathbf{u}_k \quad (k = 0, 1, \dots, N-1) \quad \text{Dinâmicas}$$

$$\mathbf{H}\mathbf{x}_k \leq \mathbf{g} \quad (k = 0, 1, \dots, N) \quad \text{Restrições espaciais}$$

$$\mathbf{x}_0 = \mathbf{x}_{\text{start}} \quad \text{Posição inicial}$$

$$\mathbf{x}_N = \mathbf{x}_{\text{goal}} \quad \text{Posição final}$$

$$-\mathbf{u}_{\text{max}} \leq \mathbf{u}_k \leq \mathbf{u}_{\text{max}} \quad (k = 0, 1, \dots, N-1) \quad \text{Limites de empuxo}$$

$$\mathbf{x}_k \equiv (x_k \quad y_k \quad \dot{x}_k \quad \dot{y}_k)^T, \quad \mathbf{u}_k \equiv (F_{x,k} \quad F_{y,k})^T$$

Formulação usando Programação Linear (LP)

$$\min_{\mathbf{x}_{1:N}, \mathbf{u}_{1:N}} C(\mathbf{x}_1 \cdots \mathbf{x}_N, \mathbf{u}_1 \cdots \mathbf{u}_N)$$

s.t.

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{A}\mathbf{x}_k + \mathbf{B}\mathbf{u}_k \quad (k = 0, 1, \dots, N-1)$$

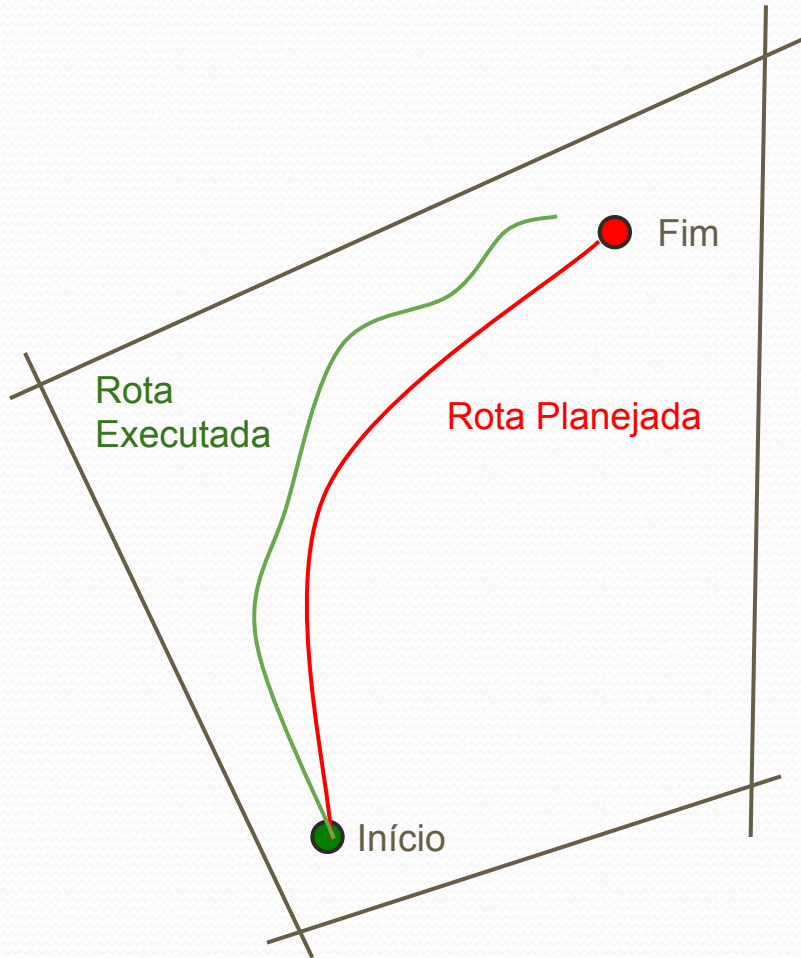
$$\mathbf{H}\mathbf{x}_k \leq \mathbf{g} \quad (k = 0, 1, \dots, N)$$

$$\mathbf{x}_0 = \mathbf{x}_{\text{start}} \quad \text{Não é uma boa ideia fixar } N \text{ (horizonte de tempo)}$$

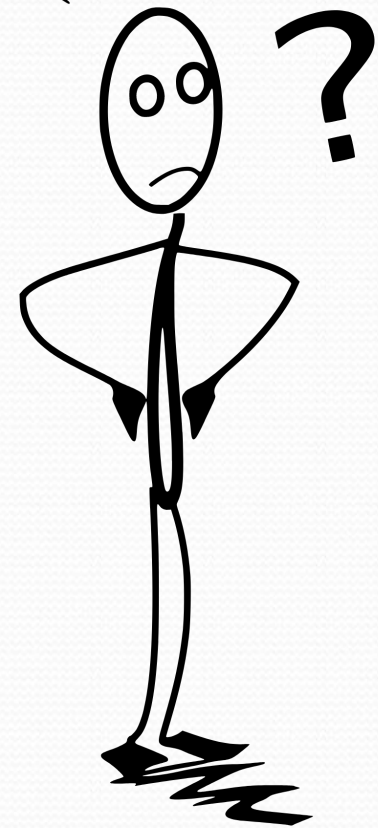
$$\mathbf{x}_N \leftarrow \mathbf{x}_{\text{goal}}$$

$$-\mathbf{u}_{\text{max}} \leq \mathbf{u}_k \leq \mathbf{u}_{\text{max}} \quad (k = 0, 1, \dots, N-1)$$

Formulação usando Programação Linear (LP)



Incerteza



Receding Horizon Control

$$\min_{\mathbf{x}_{1:N}, \mathbf{u}_{1:N}} C(\mathbf{x}_1 \cdots \mathbf{x}_N, \mathbf{u}_1 \cdots \mathbf{u}_N) + \underline{f(\mathbf{x}_N)}$$

Custo

s.t.

Custo para chegar ao fim

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{A}\mathbf{x}_k + \mathbf{B}\mathbf{u}_k \quad (k = 0, 1, \dots, N-1)$$

Dinâmicas

$$\mathbf{H}\mathbf{x}_k \leq \mathbf{g} \quad (k = 0, 1, \dots, N)$$

Restrições espaciais

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

Posição inicial

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

Posição final

$$-\mathbf{u}_{\text{max}} \leq \mathbf{u}_k \leq \mathbf{u}_{\text{max}} \quad (k = 0, 1, \dots, N-1)$$

Limites de empuxo

$$\mathbf{x}_k \equiv (x_k \quad y_k \quad \dot{x}_k \quad \dot{y}_k)^T, \quad \mathbf{u}_k \equiv (F_{x,k} \quad F_{y,k})^T$$

RHC - Custo para chegar ao fim

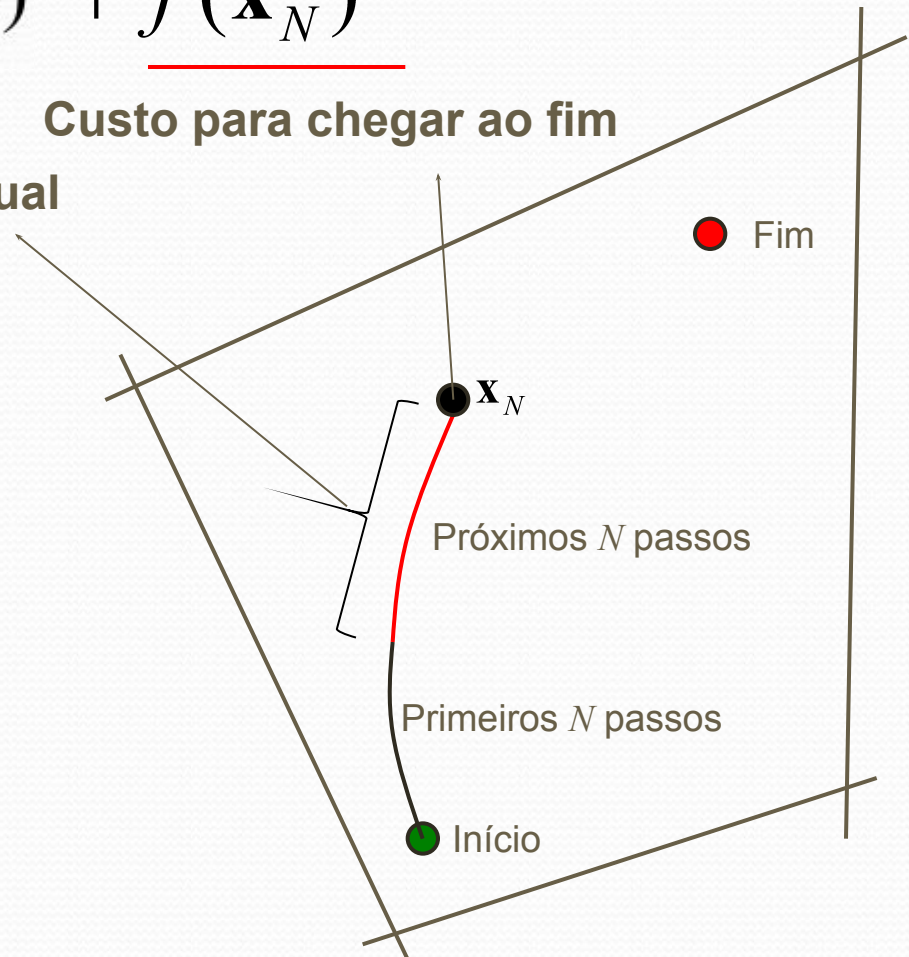
Estimativa do custo do estado final

$$\min_{\mathbf{x}_{1:N}, \mathbf{u}_{1:N}} \underbrace{J(\mathbf{x}_1 \cdots \mathbf{x}_N, \mathbf{u}_1 \cdots \mathbf{u}_N)}_{\text{Função de custo}} + \underbrace{f(\mathbf{x}_N)}_{\text{Custo para chegar ao fim}}$$

Função de custo
= custo do segmento de rota atual

Custo para chegar ao fim

- Custo para chegar ao fim guia a rota até o fim.
- Similar a função heurística do algoritmos A*.



RHC - Custo para chegar ao fim

$$\min_{\mathbf{x}_{1:N}, \mathbf{u}_{1:N}} \sum_{k=1}^{N-1} (1 \quad 1)^T |\mathbf{u}_k| + c \cdot d(\mathbf{x}_N)$$

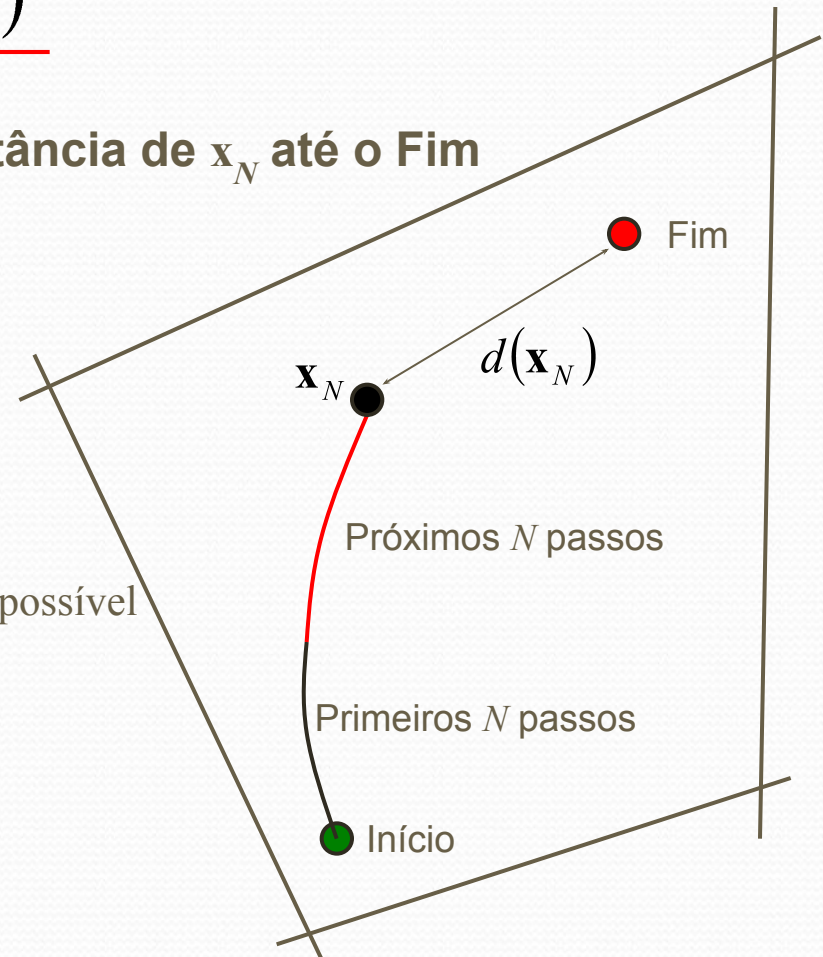
Esforço de controle ao longo da rota

Distância de \mathbf{x}_N até o Fim

c : peso relativo entre esforço de controle e distância

$c=0$: veículo não se move

$c=+\infty$: veículo se direciona ao Fim o mais rápido possível



RHC - Aproximação do Cálculo da Distância

- Problema:

$$d(\mathbf{x}_N) = \sqrt{(x_N - x_{Goal})^2 + (y_N - y_{Goal})^2}$$

Não Linear!!!

- Truque.

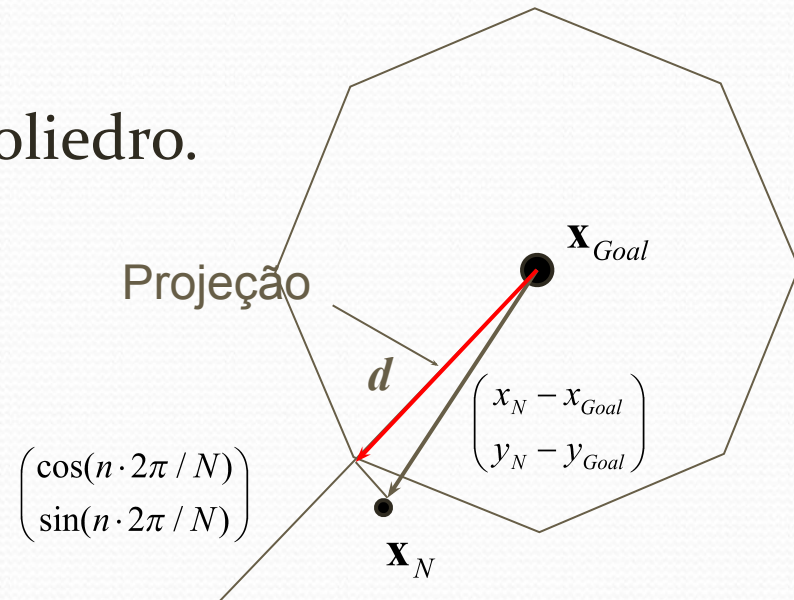
- Ideia: aproximar o círculo pelo poliedro.

$$\min \sqrt{(x_N - x_{Goal})^2 + (y_N - y_{Goal})^2}$$

Aproximação

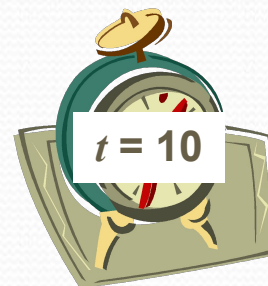
$\min d$

$$d \geq \begin{pmatrix} \cos(n \cdot 2\pi / N) \\ \sin(n \cdot 2\pi / N) \end{pmatrix}^T \begin{pmatrix} x_N - x_{Goal} \\ y_N - y_{Goal} \end{pmatrix} \quad (n = 1, 2, \dots, N)$$

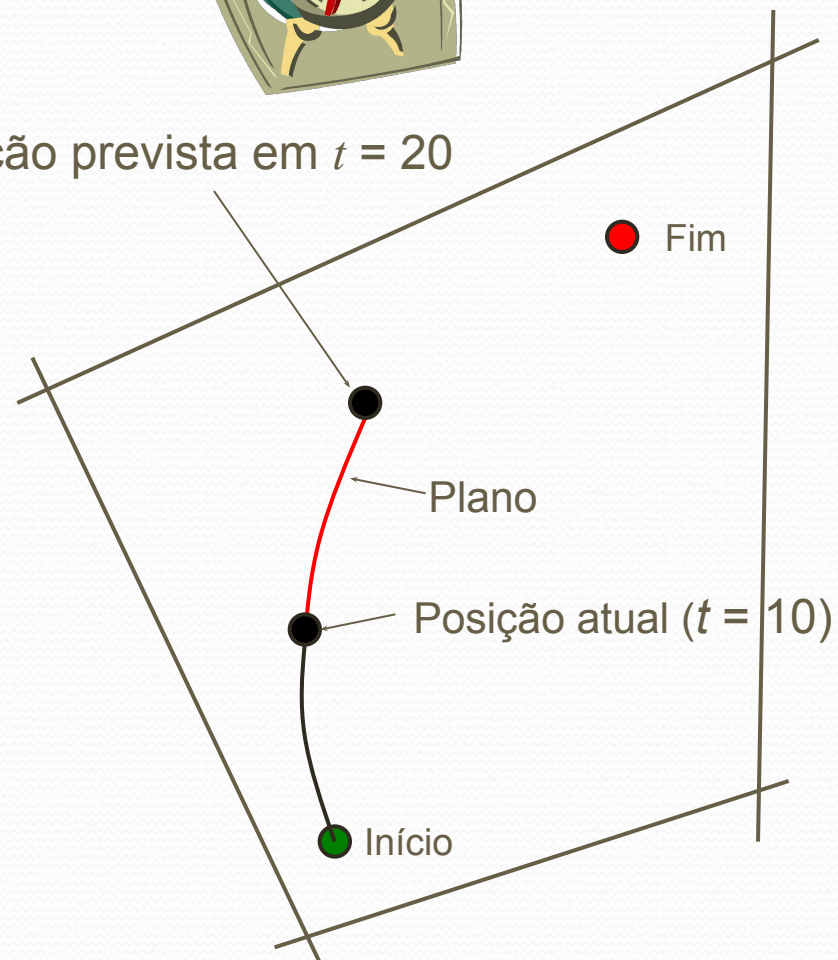


Exemplo RHC

- 10 segundos depois....

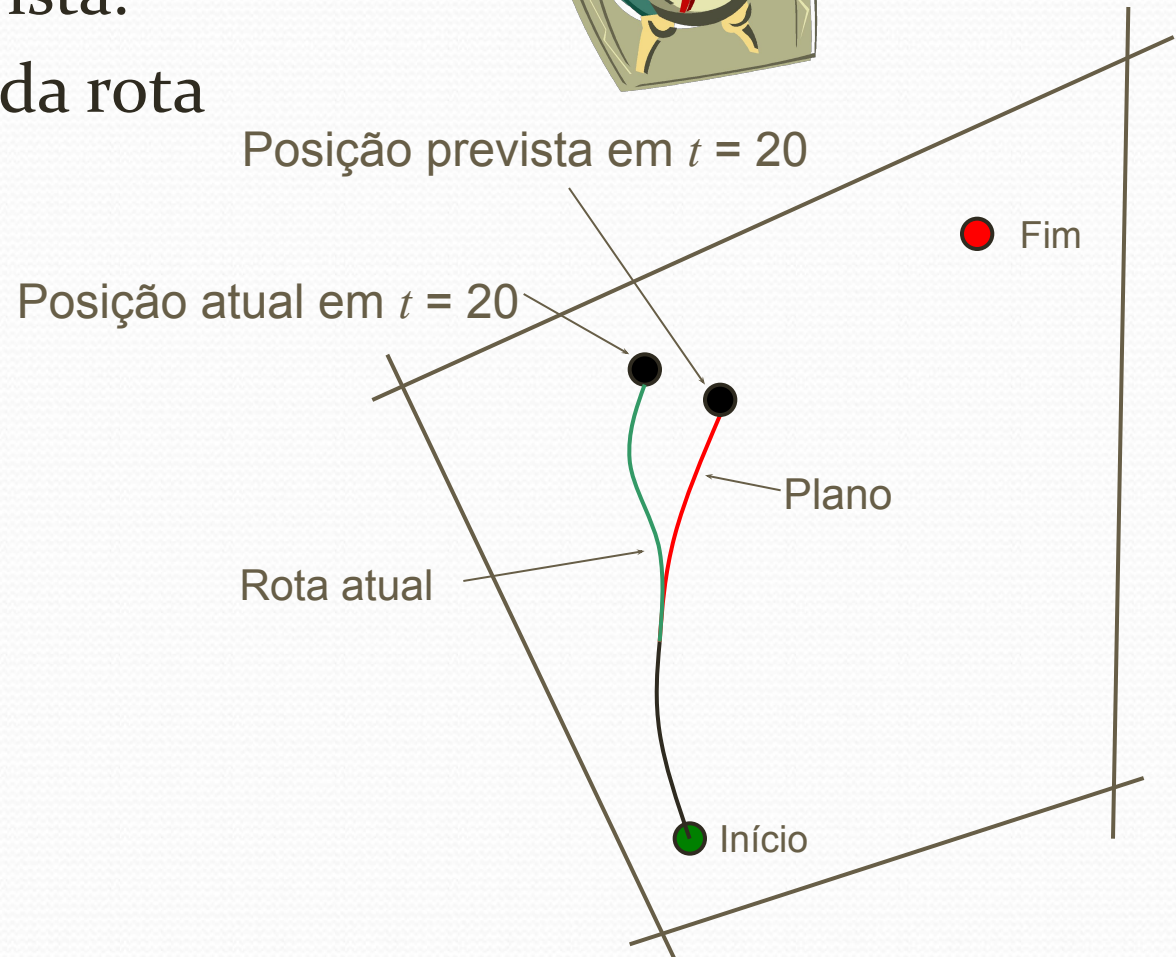
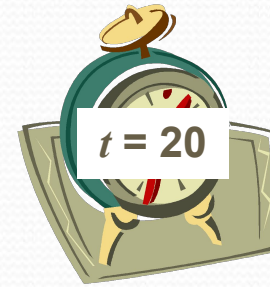


Posição prevista em $t = 20$

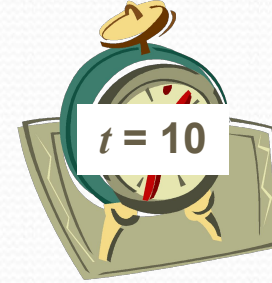


Exemplo RHC

- As incertezas do ambiente alteram a rota prevista.
- A rota atual difere da rota planejada

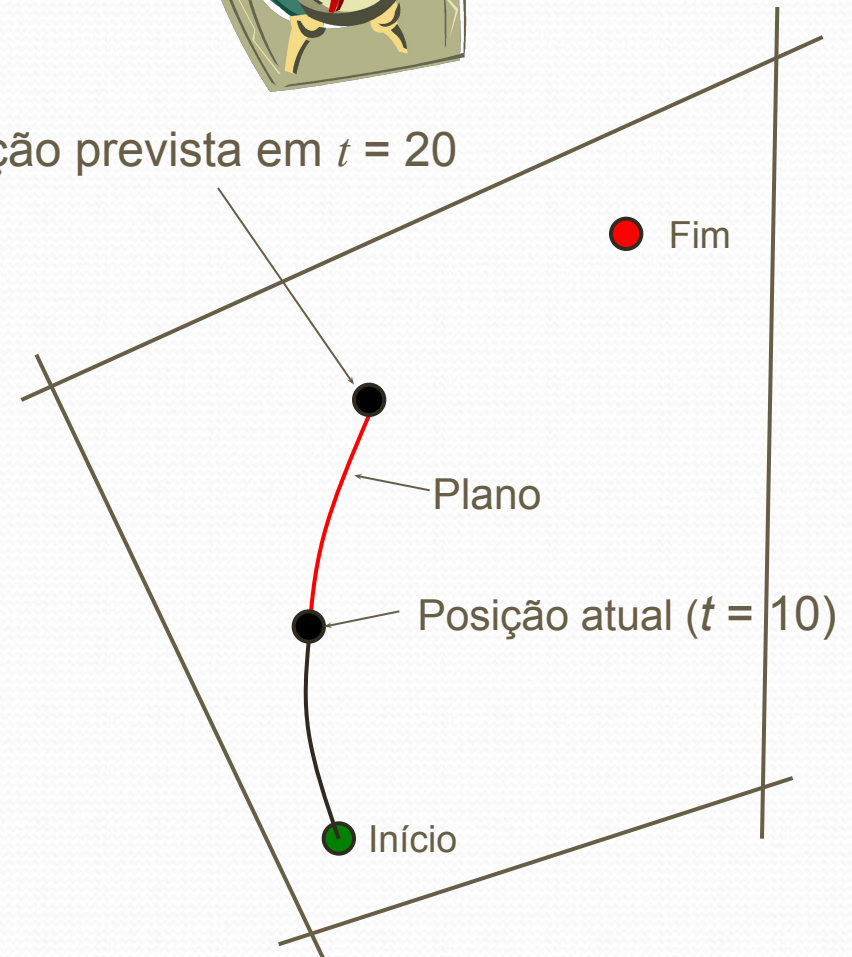


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução



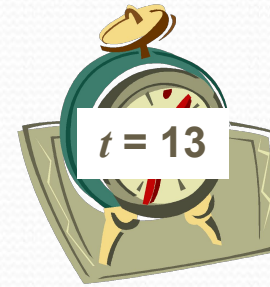
- 3 segundos mais tarde....

Posição prevista em $t = 20$

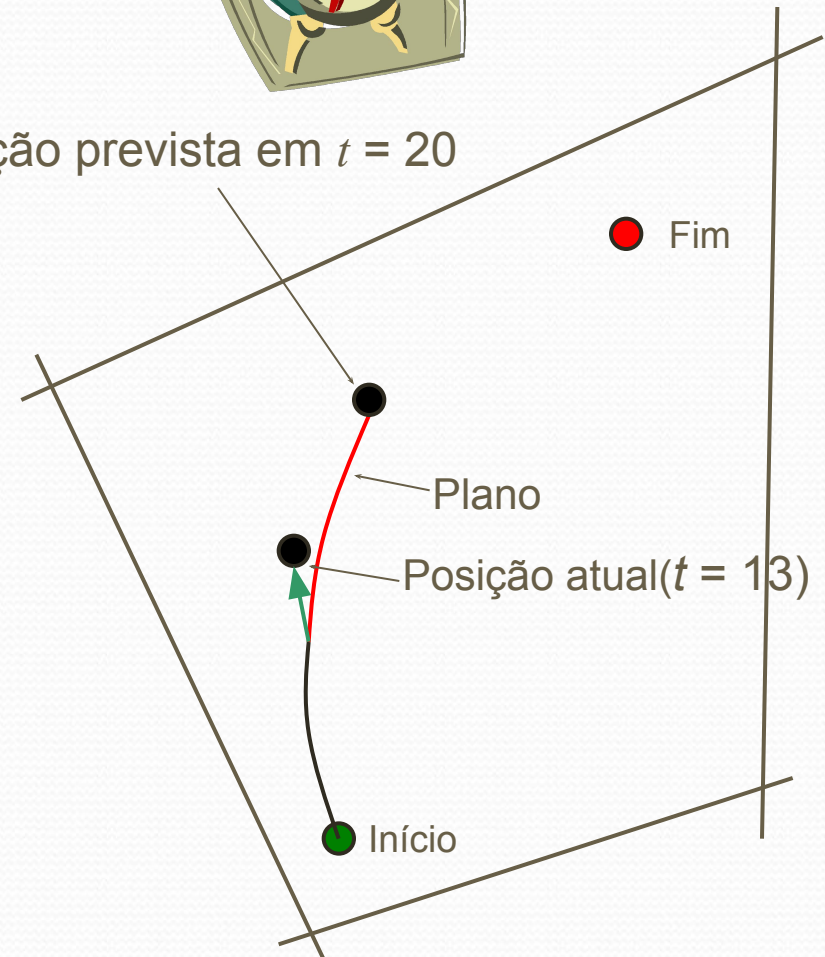


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- 3 segundos mais tarde....
- Um pouco distante da rota planejada

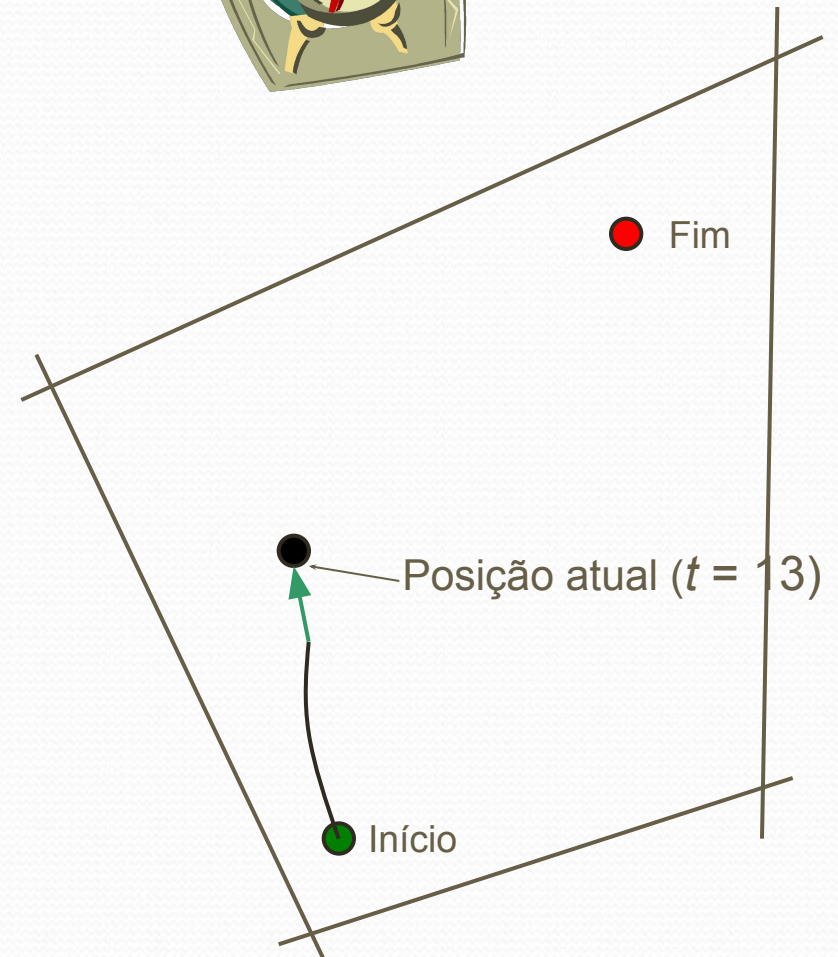
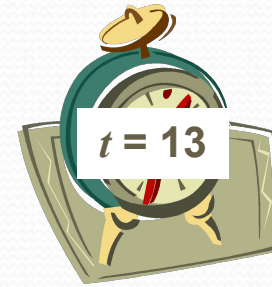


Posição prevista em $t = 20$

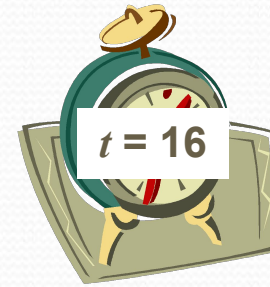


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- Abandona o plano depois de $t = 14$

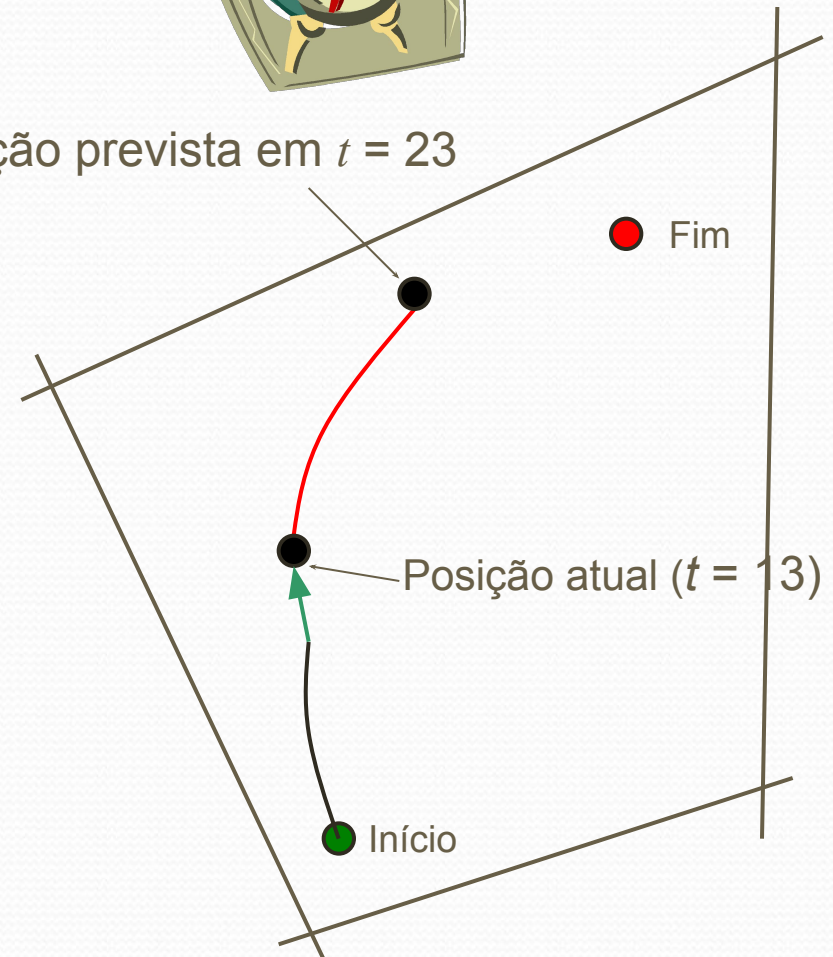


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução



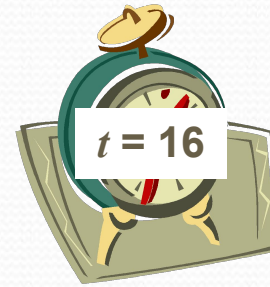
- Abandona o plano depois de $t = 14$
- Replaneja para outro horizonte de planejamento

Posição prevista em $t = 23$

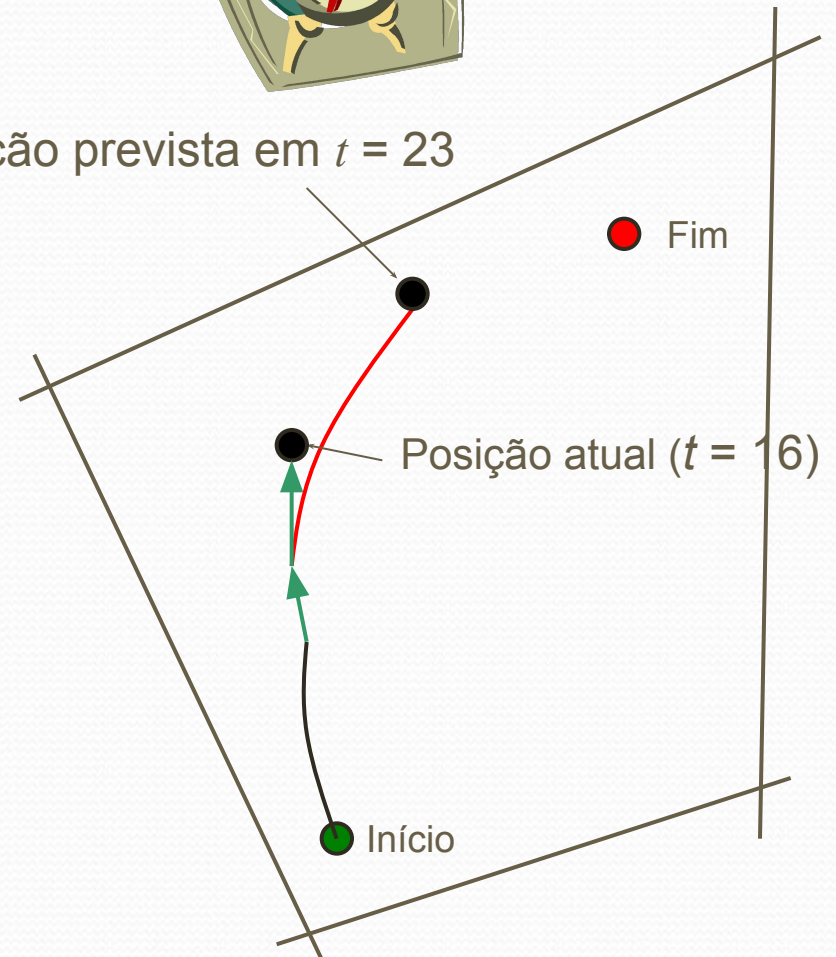


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- 3 segundos mais tarde...

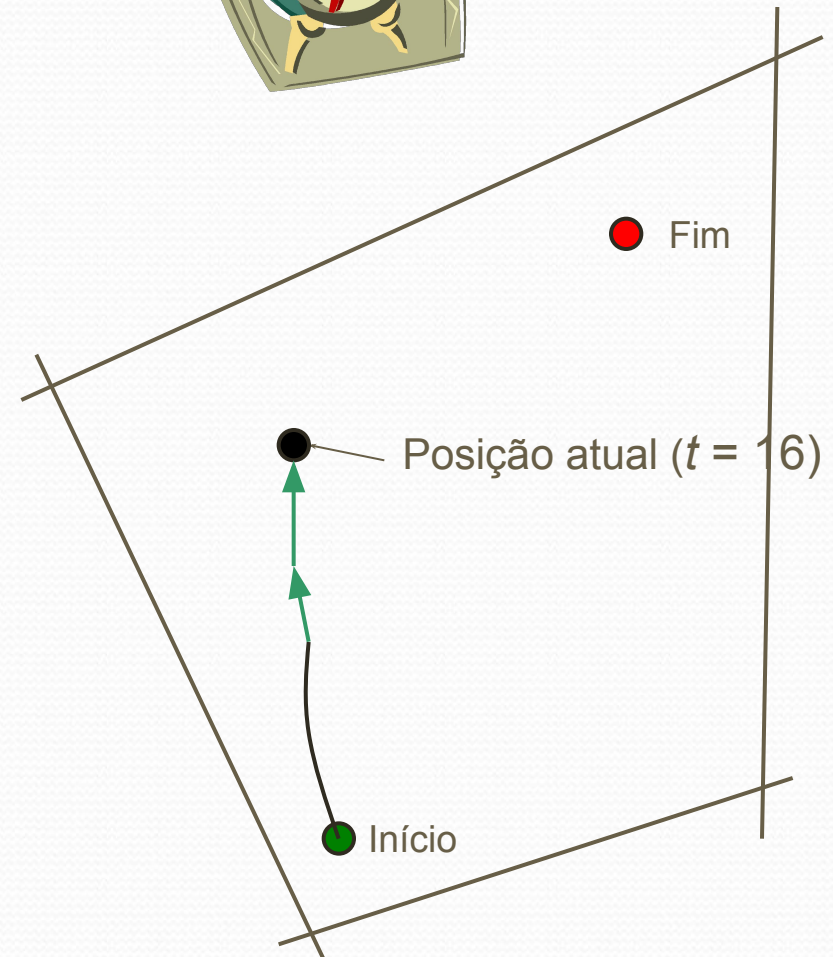
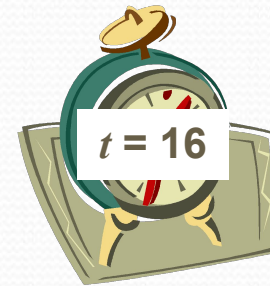


Posição prevista em $t = 23$



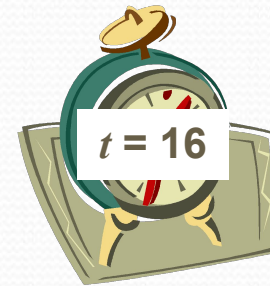
Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- 3 segundos mais tarde...
- Abandona o plano após $t = 17$

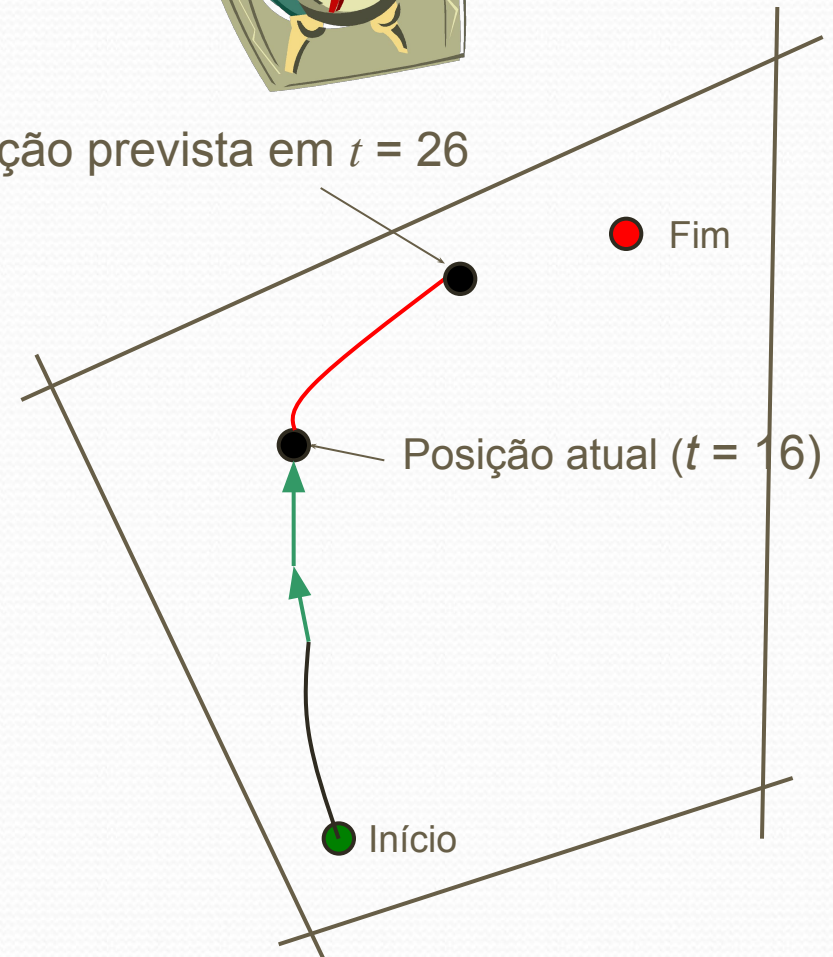


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- 3 segundos mais tarde...
- Abandona o plano após $t = 17$
- Replaneja rota

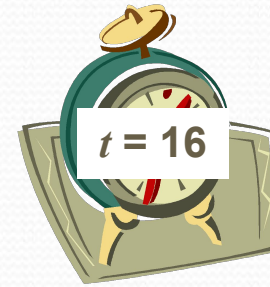


Posição prevista em $t = 26$

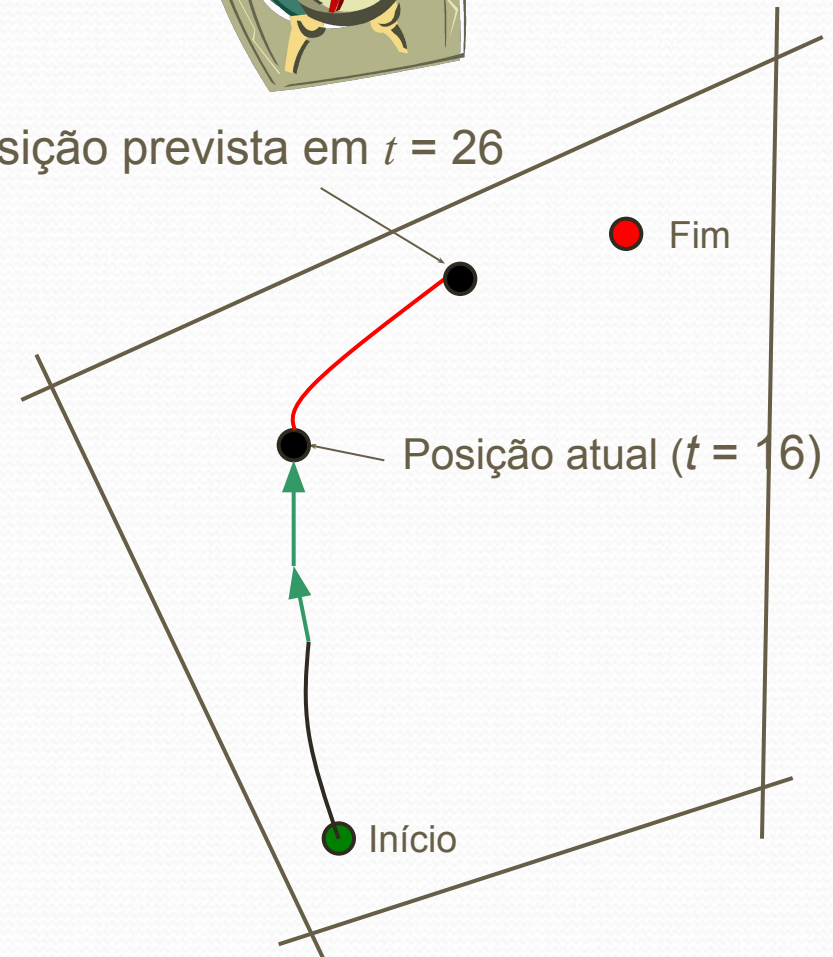


Horizonte de Planejamento > Horizonte de Execução

- Horizonte de planejamento: 10seg
- Horizonte de execução: 3seg
- (Horizonte de planejamento > horizonte de execução) para lidar com incertezas.
- Sempre, horizonte de execução = 1 passo



Posição prevista em $t = 26$



- Qual a necessidade de fazer um planejamento que nunca será executado??
- Resposta: Planejador usa a previsão futura tal que o plano na próxima janela de tempo seja consistente com o plano em execução.

MPC = Model Predictive Control

(Constrained optimization + Receding horizon)

Desafio

