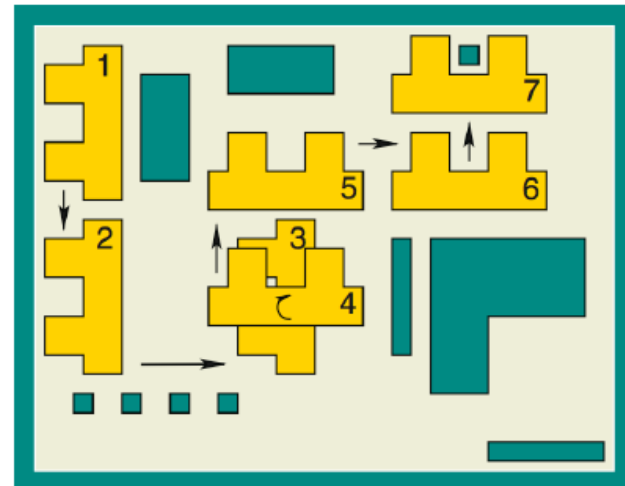
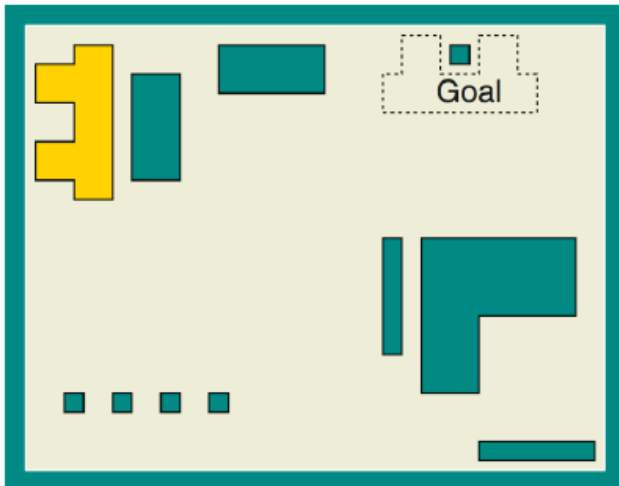


# Обзор методов **Motion Planning**.

# Введение



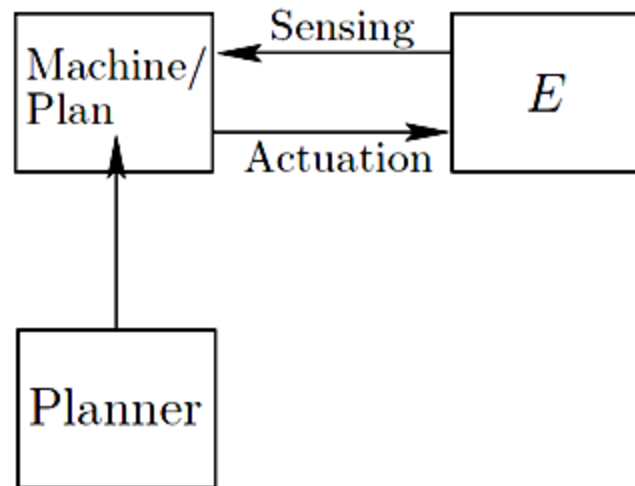
# Формулировка задачи

## Начальные данные:

- Исходная позиция робота
- Конечная позиция робота
- Описание робота и возможных манипуляций
- Описание области, по которой перемещается робот

**Построить путь из начальной позиции в конечную, который обеспечивает обход препятствий.**

# Введение



Machine, interacts with the environment,  $E$ , through sensing and actuation.

# Введение

## Критерии при планировании

### 1. Feasibility (осуществимость)

Find a plan that causes arrival at a goal state, regardless of it's efficiency.

### 2. Optimality (оптимальность)

Find a feasible plan that optimizes performance in some carefully specified manner, in addition to arriving in a goal state.

*(Время, Энергия...)*

# Обзор методов

1. **Дискретное планирование**
2. **Sampling-based планирование (probabilistic planning, randomized planning)**
3. **Combinatorial planning (Комбинаторное планирование)**
4. **Методы основанные на использовании потенциальных полей**

# Дискретное планирование

1. Набор состояний  $x$   $x \in X$

2. Набор действий  $u$   $u \in U$

3. Transition function:

$$x' = f(x, u)$$

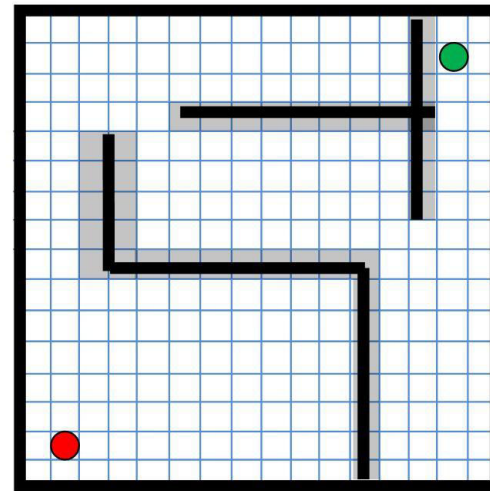
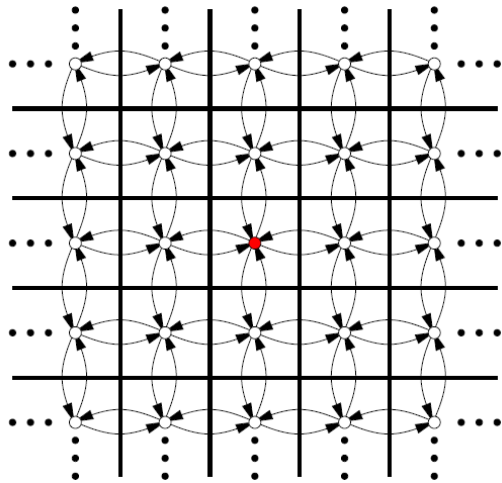
4. Начальное состояние  $x_{init}$

5. Конечное состояние  $x_G$

$$u_1, u_1, \dots, u_n : x_{init} \rightarrow x_G$$

# Examples of Discrete Planning

## Moving on a 2D Grid



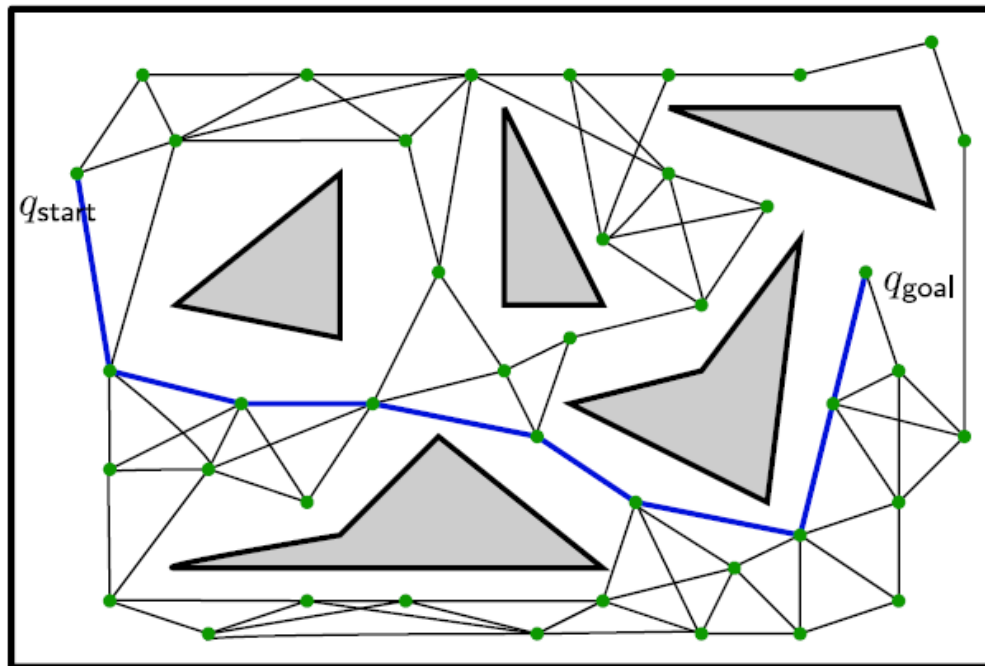
$$U = \{(0, 1), (0, -1), (1, 0), (-1, 0)\}$$

$$f(x, u) = x + u$$



# Examples of Discrete Planning

## RoadMap



Использовать алгоритм поиска на графе для построения пути от начальной точки до конечной.

# Алгоритмы поиска на графе

## Неинформированные алгоритмы поиска:

1. **Обход в ширину** (Breadth-first search)
2. **Обход в глубину** (Depth-first search)
3. **Алгоритм Дейкстры** (Dijkstra's algorithm)

## Информированные алгоритмы поиска:

4. **Best-first search**
5. **Алгоритм A\*** (A star)

# Best-first search

**Поиск «лучший — первый»** — алгоритм поиска, который исследует граф путём расширения наиболее перспективных узлов, выбираемых в соответствии с указанным правилом.

```
Best-First-Search(Grah g, Node start)
```

```
1) Create an empty PriorityQueue
```

```
   PriorityQueue pq;
```

```
2) Insert "start" in pq.
```

```
   pq.insert(start)
```

```
3) Until PriorityQueue is empty
```

```
   u = PriorityQueue.DeleteMin
```

```
   If u is the goal
```

```
     Exit
```

```
   Else
```

```
     Foreach neighbor v of u
```

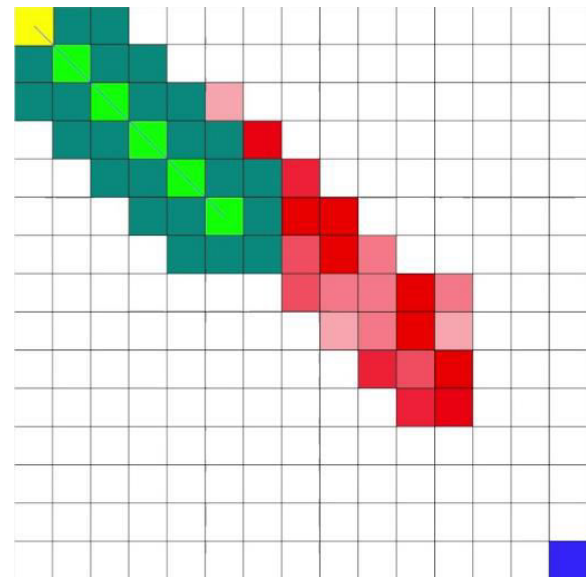
```
       If v "Unvisited"
```

```
         Mark v "Visited"
```

```
         pq.insert(v)
```

```
       Mark v "Examined"
```

```
End procedure
```



$$f(v) = \text{dist}(v, v_{\text{Goal}})$$

# Алгоритм A\*

**Алгоритм A\*** (A star) - алгоритм поиска на графе, который находит маршрут с наименьшей стоимостью от начальной вершины к конечной.

Алгоритм поиска A\* является примером оптимального поиска «лучший — первый».

**Функция для оценки узла в очереди:**

$$f(v) = g(v) + h(v)$$

$g(v)$  - стоимость достижения вершины  $v$  из начальной вершины.

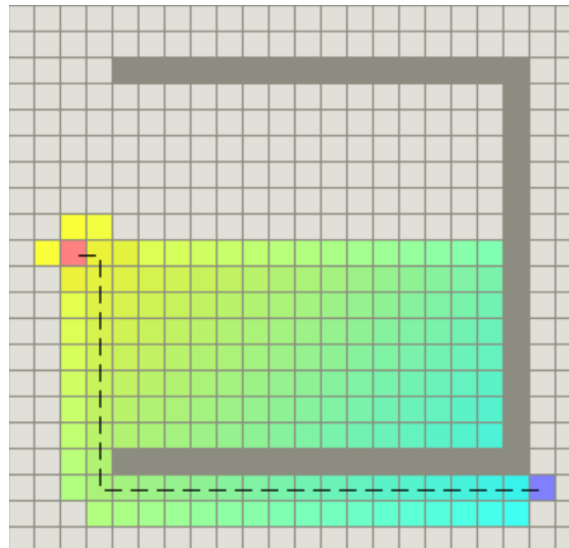
$h(v)$  - эвристическое приближение стоимости пути от вершины  $v$  до цели.

# Алгоритм A\*

Функция  $h(v)$  должна быть **допустимой эвристической оценкой**.

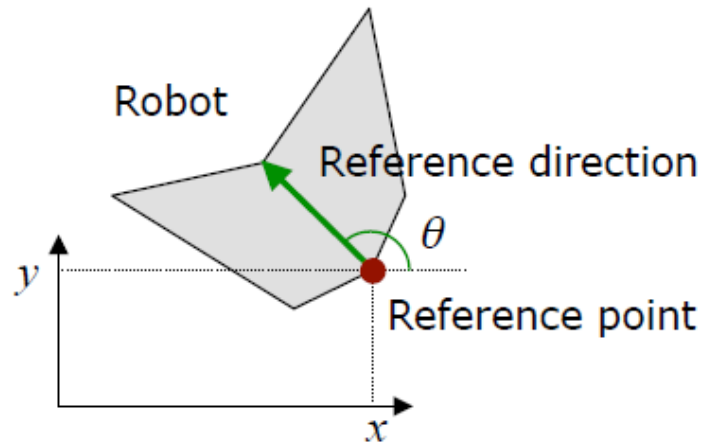
Говорят, что **эвристическая оценка  $h(v)$  допустима**, если для любой вершины  $v$  значение  $h(v)$  меньше или равно весу кратчайшего пути от  $v$  до цели.

Например, для задачи маршрутизации  $h(v)$  может представлять собой расстояние до цели по прямой линии.



# Configuration Space

## Rigid-body robot example



3-parameter representation:

$$q = (x, y, \theta)$$

In 3D,  $q$  would be of the form  $(x, y, z, \alpha, \beta, \gamma)$

# Configuration Space

If the robot has  $n$  degrees of freedom, the set of transformations is usually a manifold of dimension  $n$ .

This manifold is called the **configuration space** of the robot, and its name is often shortened to ***C-space***.

Введем обозначения: World  $W$ , Robot  $A$ , Obstacle  $O$

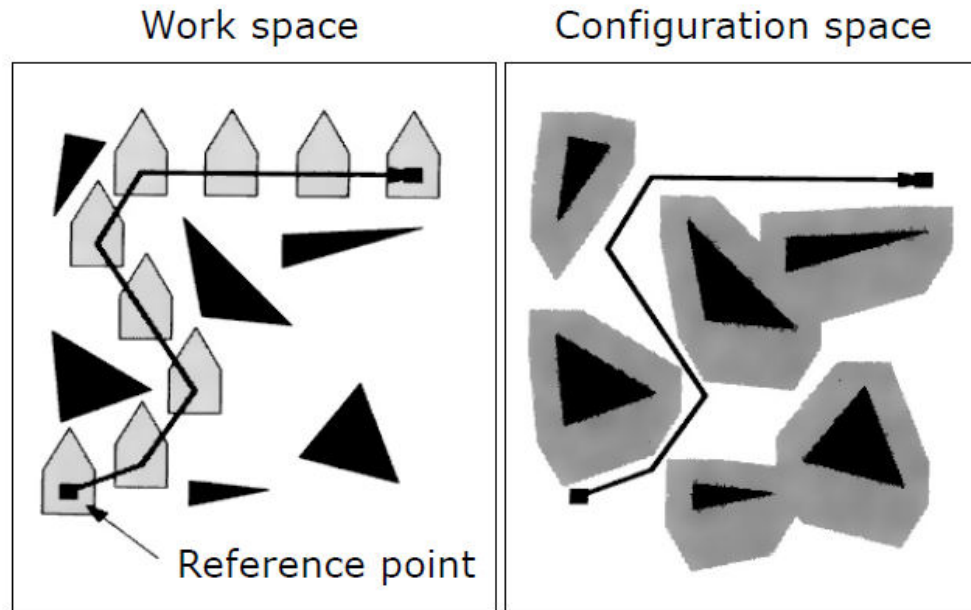
**Obstacle region**  $C_{obs} \subseteq C$  определяется как

$$C_{obs} = \{q \in C \mid A(q) \cap O \neq \emptyset\}$$

**Free space:**  $C_{free} = C \setminus C_{obs}$

# Configuration Space

Example: polygonal robot, translation only



$C_{free}$  is obtained by sliding the robot along the edge of the obstacle regions



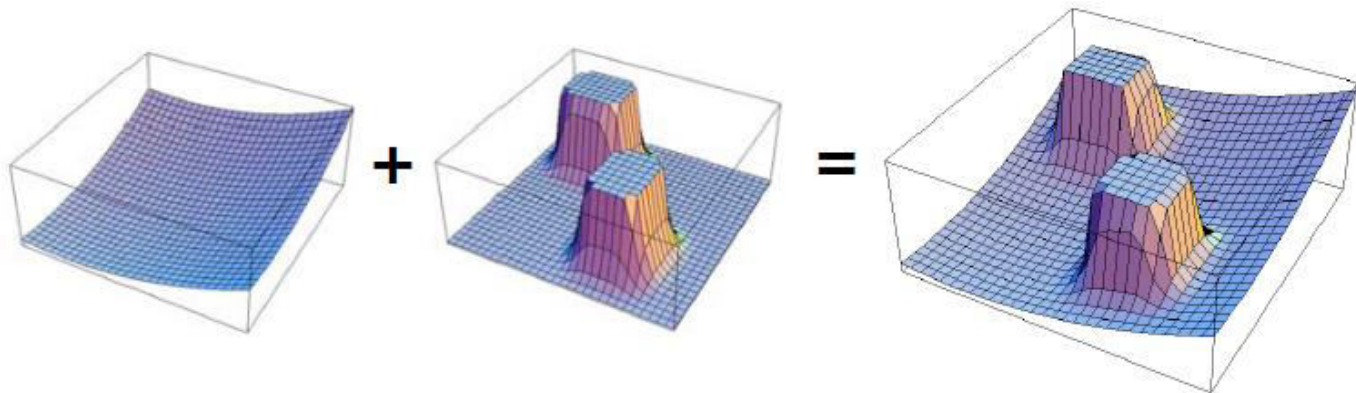
# Definition of basic motion planning

1. A world **W**
2. Obstacles **O**
3. Robot **A**
4. The **configuration space C** determined by specifying the set of all possible transformations that may be applied to the robot.
4. Начальная и конечная позиция
5. Построить непрерывный путь в  $C_{free} = C \setminus C_{obs}$  соединяющий начальную и конечную позицию.

# Potential Fields Methods

Potential Field:

$$U(\mathbf{q}) = U_{\text{att}}(\mathbf{q}) + U_{\text{rep}}(\mathbf{q})$$



Force:

$$\mathbf{F}(\mathbf{q}) = -\nabla U(\mathbf{q}) = -\nabla U_{\text{att}}(\mathbf{q}) - \nabla U_{\text{rep}}(\mathbf{q})$$

# Potential Fields Methods

Distance to goal:

$$\rho_f(\mathbf{q}) = \|\mathbf{q} - \mathbf{q}_{\text{final}}\|$$

Field that grows quadratically with the distance to goal:

$$U_{\text{att}}(\mathbf{q}) = \frac{1}{2}\zeta\rho_f^2(\mathbf{q})$$

# Potential Fields Methods

Combine the quadratic and conic potentials

$$U_{\text{att}}(\mathbf{q}) = \begin{cases} \frac{1}{2}\zeta\rho_f^2(\mathbf{q}) & : \rho_f(\mathbf{q}) \leq d \\ d\zeta\rho_f(\mathbf{q}) - \frac{1}{2}\zeta d^2 & : \rho_f(\mathbf{q}) > d \end{cases}$$

Force:

$$F_{\text{att}}(\mathbf{q}) = -\nabla U_{\text{att}}(\mathbf{q}) = \begin{cases} -\zeta(\mathbf{q} - \mathbf{q}_{\text{final}}) & : \rho_f(\mathbf{q}) \leq d \\ -\frac{d\zeta(\mathbf{q} - \mathbf{q}_{\text{final}})}{\rho_f(\mathbf{q})} & : \rho_f(\mathbf{q}) > d \end{cases}$$

# Potential Fields Methods

## The Repulsive field

One way to achieve this is to define a potential that goes to infinity at obstacle boundaries, and drops to zero at a certain distance from the obstacle.

$$U_{\text{rep}}(\mathbf{q}) = \begin{cases} \frac{1}{2}\eta \left( \frac{1}{\rho(\mathbf{q})} - \frac{1}{\rho_0} \right)^2 & : \rho(\mathbf{q}) \leq \rho_0 \\ 0 & : \rho(\mathbf{q}) > \rho_0 \end{cases}$$

$\rho(\mathbf{q})$  - shortest distance from  $\mathbf{q}$  to obstacle

Force:

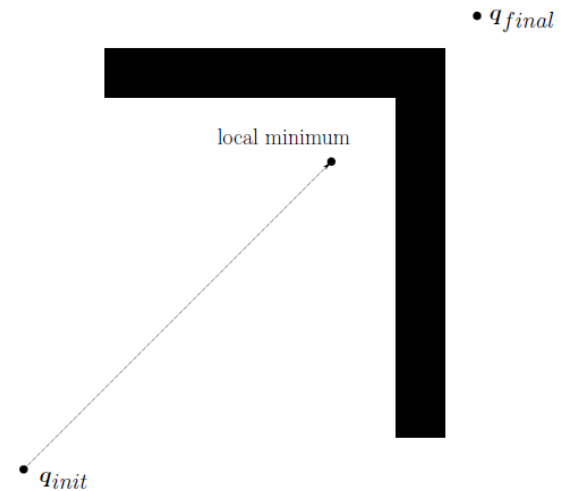
$$F_{\text{rep}}(\mathbf{q}) = \begin{cases} \eta \left( \frac{1}{\rho(\mathbf{q})} - \frac{1}{\rho_0} \right) \frac{1}{\rho^2(\mathbf{q})} \nabla \rho(\mathbf{q}) & : \rho(\mathbf{q}) \leq \rho_0 \\ 0 & : \rho(\mathbf{q}) > \rho_0 \end{cases}$$

# Potential Fields Methods

Main problems: robot gets stuck in **local minima**.

Using Random Motions to Escape Local Minima:

1.  $q^0 \leftarrow q_{\text{init}}, i \leftarrow 0$
2. **IF**  $q^i \neq q_{\text{final}}$   
     $q^{i+1} \leftarrow q^i + \alpha^i \frac{F(q^i)}{\|F(q^i)\|}$   
     $i \leftarrow i + 1$   
    **ELSE** return  $\langle q^0, q^1 \dots q^i \rangle$
3. **IF** stuck in a local minimum  
    execute a random walk, ending at  $q'$   
     $q^{i+1} \leftarrow q'$
4. **GO TO** 2



# Trajectory Planning

Условие для задания координат:

$$q(t_i) = q_i$$

Условие для задания скоростей:

$$\dot{q}(t_i) = v_i$$

Условие для задания ускорения:

$$\ddot{q}(t_i) = a_i$$

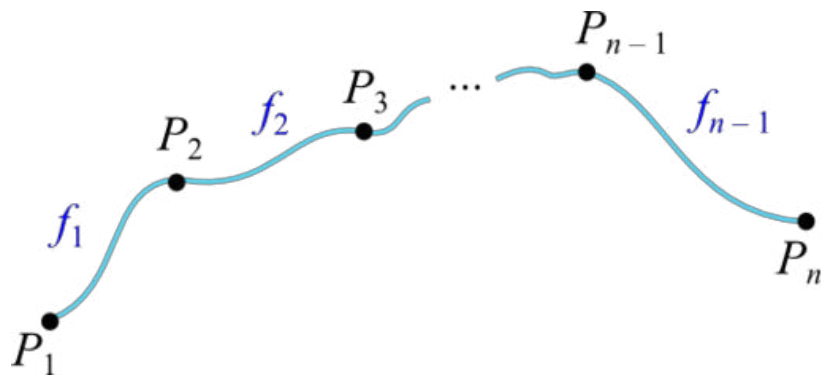
# Интерполяция

## 1. Интерполяционный полином

## 2. Сплайн

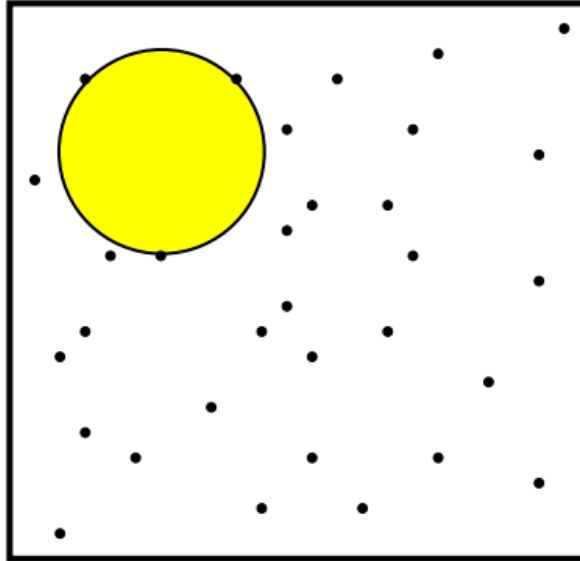
(обеспечение непрерывности скорости)

$$f_i(t) = a_4 t^4 + a_3 t^3 + a_2 t^2 + a_1 t + a_0, \quad t_i \leq t < t_{i+1}$$





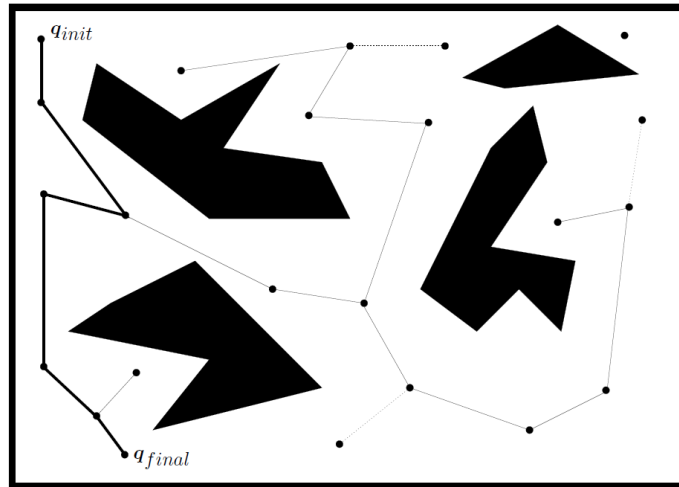
# Sampling-Based Motion Planning



**Random Sampling:** Построение множества из  $N$  случайных точек в  $C_{free}$

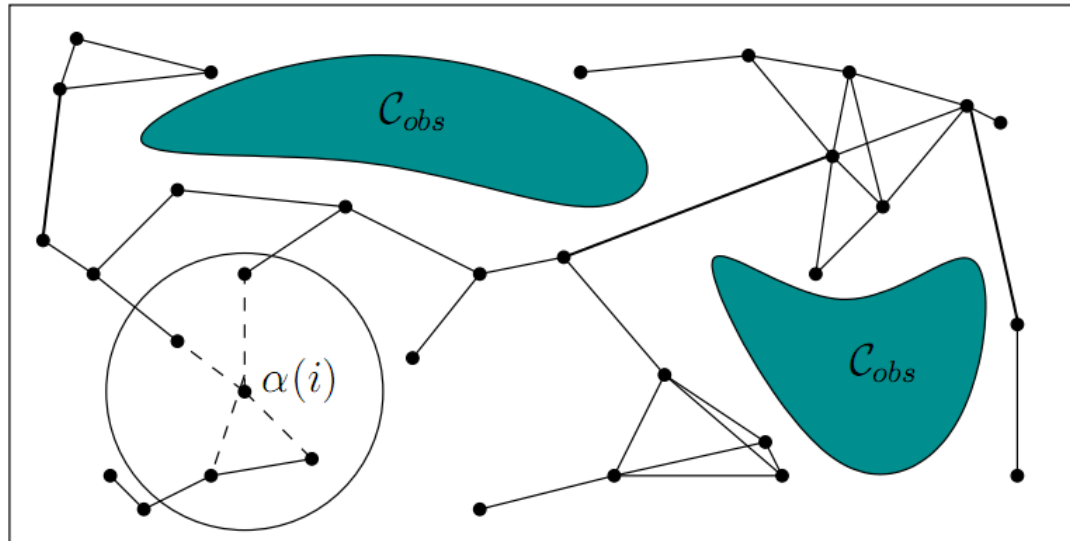
# Roadmap Methods

**Preprocessing Phase:** During the preprocessing phase, substantial effort is invested to build  $G$  in a way that is useful for quickly answering future queries.



**Query Phase:** During the query phase, a pair,  $q_i$  and  $q_G$ , is given. Each configuration must be connected easily to  $G$  using a local planner. Following this, a discrete search is performed using any of the algorithms to obtain a sequence of edges that forms a path from  $q_i$  to  $q_G$ .

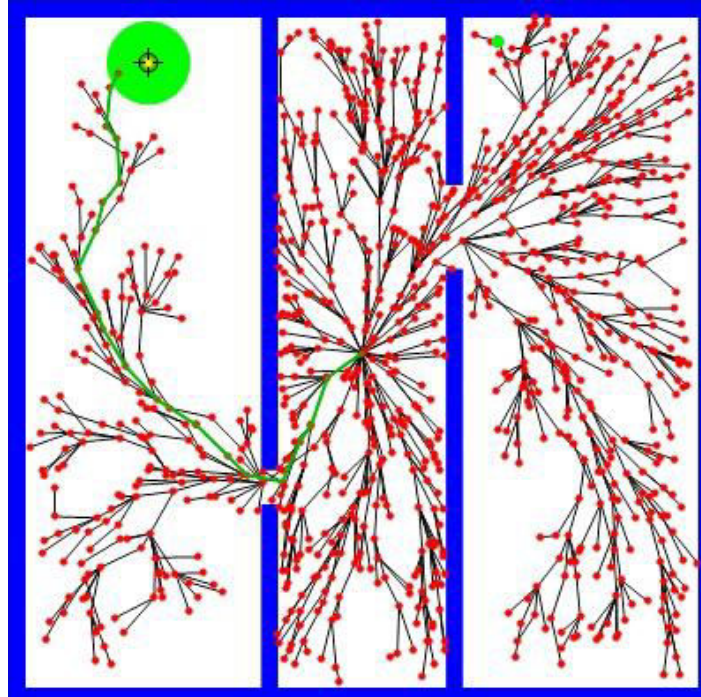
# Probabilistic roadmaps



## BUILD\_ROADMAP

```
1   $\mathcal{G}.\text{init}(); i \leftarrow 0;$   
2  while  $i < N$   
3    if  $\alpha(i) \in \mathcal{C}_{free}$  then  
4       $\mathcal{G}.\text{add\_vertex}(\alpha(i)); i \leftarrow i + 1;$   
5      for each  $q \in \text{NEIGHBORHOOD}(\alpha(i), \mathcal{G})$   
6        if  $\mathcal{G}.\text{vertex\_degree}(q) < K$   
7           $\mathcal{G}.\text{add\_edge}(\alpha(i), q);$ 
```

# Rapidly Exploring Dense Trees



Использование дерева, построенного на основе случайной выборки точек.

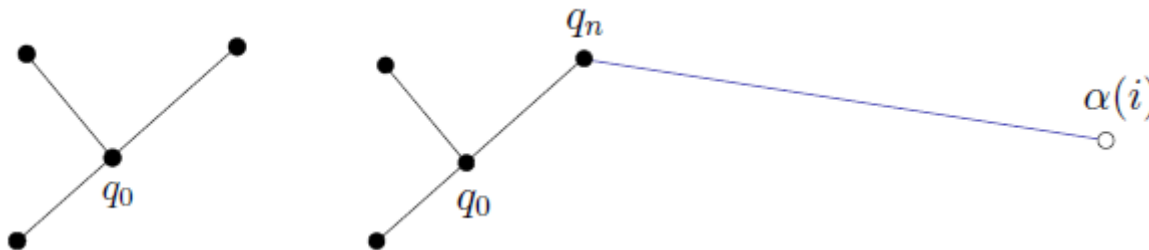
# Rapidly Exploring Dense Trees

---

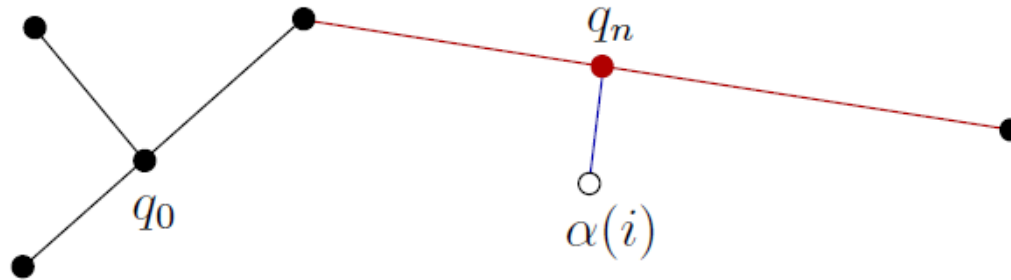
SIMPLE\_RDT( $q_0$ )

```
1   $\mathcal{G}.\text{init}(q_0);$   
2  for  $i = 1$  to  $k$  do  
3     $\mathcal{G}.\text{add\_vertex}(\alpha(i));$   
4     $q_n \leftarrow \text{NEAREST}(S(\mathcal{G}), \alpha(i));$   
5     $\mathcal{G}.\text{add\_edge}(q_n, \alpha(i));$ 
```

---



# Rapidly Exploring Dense Trees



If the nearest point in  $S$  lies in an edge, then the edge is split into two, and a new vertex is inserted into graph  $G$ .

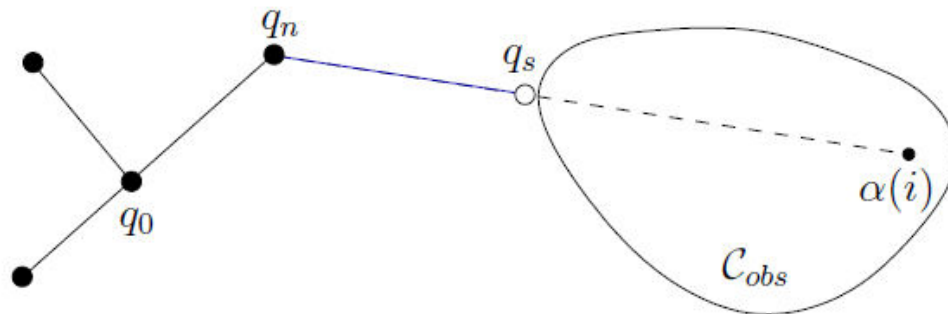
# Rapidly Exploring Dense Trees

---

RDT( $q_0$ )

```
1   $\mathcal{G}.\text{init}(q_0);$   
2  for  $i = 1$  to  $k$  do  
3     $q_n \leftarrow \text{NEAREST}(S, \alpha(i));$   
4     $q_s \leftarrow \text{STOPPING-CONFIGURATION}(q_n, \alpha(i));$   
5    if  $q_s \neq q_n$  then  
6       $\mathcal{G}.\text{add\_vertex}(q_s);$   
7       $\mathcal{G}.\text{add\_edge}(q_n, q_s);$ 
```

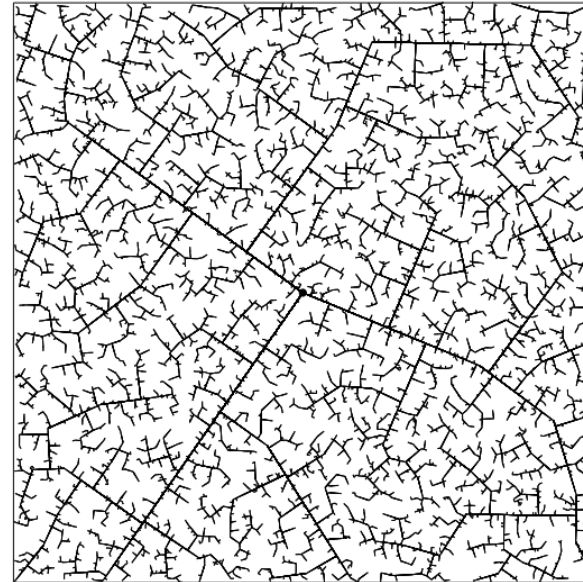
---



# Rapidly Exploring Dense Trees



45 iterations

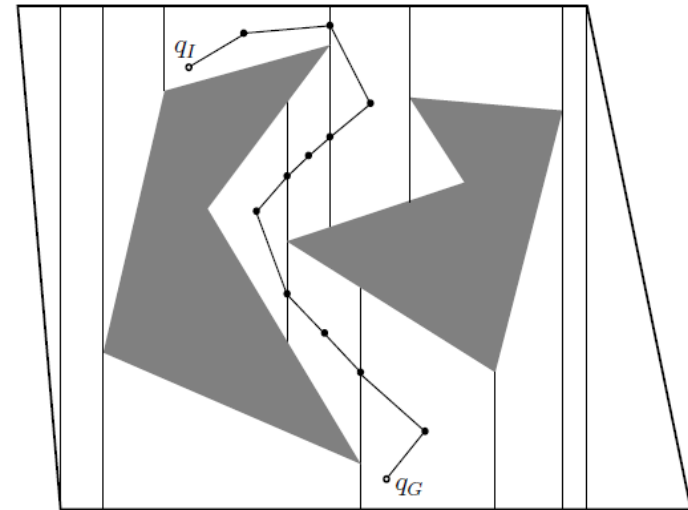
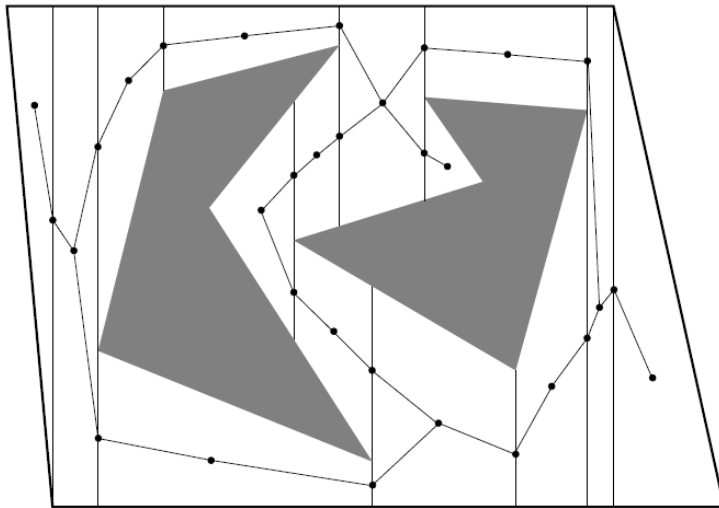


2345 iterations

Planner can be made by directly using the algorithm to grow a tree from  $q_I$  and periodically check whether it is possible to connect the RDT to  $q_G$ .



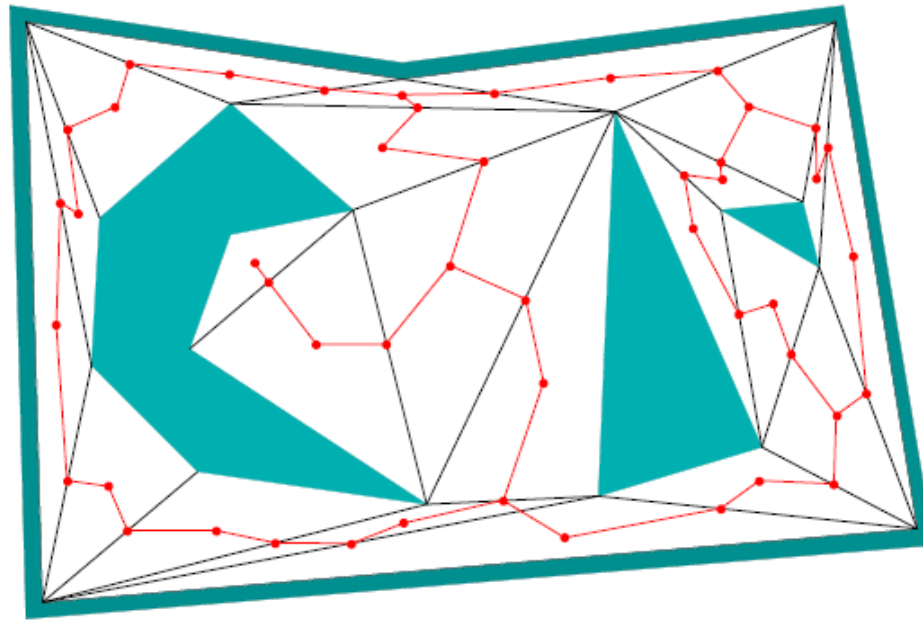
# Trapezoidal decomposition



$C_{free}$  делится на многоугольники, имеющие форму трапеций и треугольников. Центры многоугольников соединяются с серединами их сторон. Полученный граф используется в качестве **RoadMap**.

Построение: **Метод заметающий прямой** (Plane-sweep principle)

# A roadmap obtained from the triangulation.



Center of triangles and midpoints of triangle edges are the nodes of the roadmap.