

Tópicos Avançados em Programação

Humberto Longo

Instituto de Informática
Universidade Federal de Goiás

Bacharelado em Ciência da Computação, 2016



k-D Tree

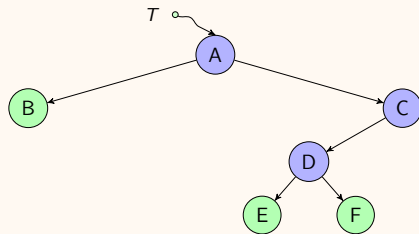
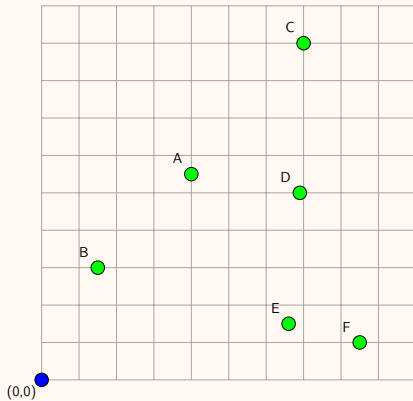
- ▶ Bentley, J. L. *Multidimensional binary search trees used for associative searching*. Communications of the ACM; 18(9):509–517; 1975.
- ▶ Modificação de árvore binária de busca que permite armazenamento eficiente de dados multidimensionais.
- ▶ Estrutura de dados eficiente para a contagem do número de pontos que caem dentro de um determinado subespaço k -dimensional.
 - ▶ Elementos armazenados em uma k - d tree são associados a uma coordenada do ponto.
- ▶ Utilizada no processamento de imagens, como um meio de particionamento de pontos em um espaço k -dimensional.
- ▶ Aplicação em processamento de imagem: objetos posicionados em uma cena, traçado de raios, ...



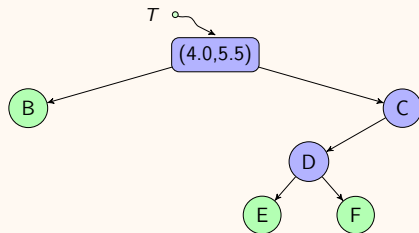
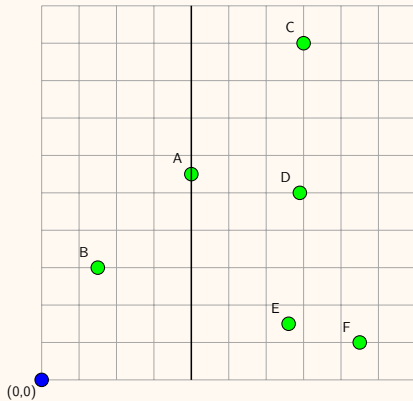
- ▶ Cada nível da árvore é associado com um discriminador específico.
 - ▶ Discriminador: dado usado para as decisões de ramificação (coordenada x ou y no caso 2-dimensional).
- ▶ Discriminador em cada nível de uma k -d tree:
 - $0, k, 2 \cdot k, \dots$: nós de busca ordenados na 1ª coordenada.
 - $1, k + 1, 2 \cdot k + 1, \dots$: nós de busca ordenados na 2ª coordenada.
 - \vdots
 - $j, k + j, 2 \cdot k + j, \dots$: nós de busca ordenados na $(k + 1)$ -ésima coordenada.
- ▶ Embora o k refira-se à dimensão, é comum o uso de termos como “3-dimensional k -d tree” no lugar de “3-d tree”.



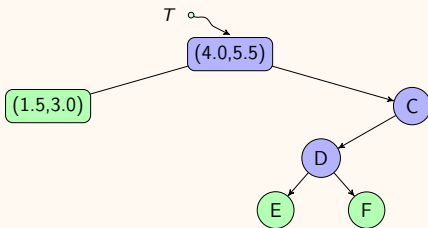
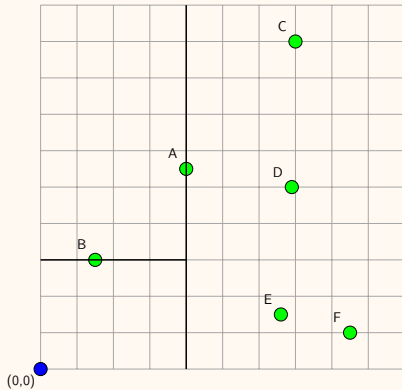
Exemplo 1.1



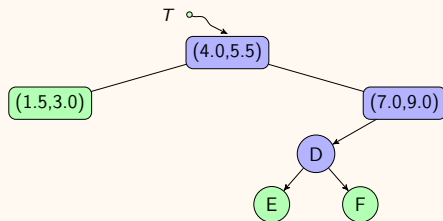
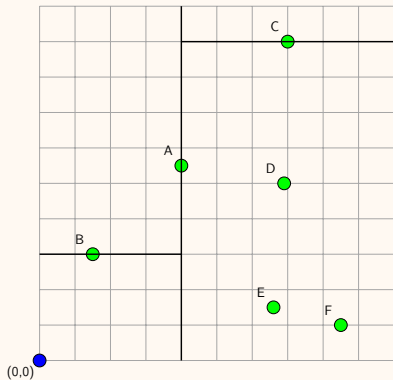
Exemplo 1.1



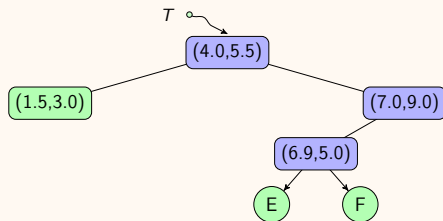
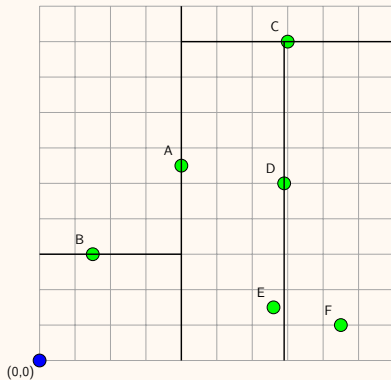
Exemplo 1.1



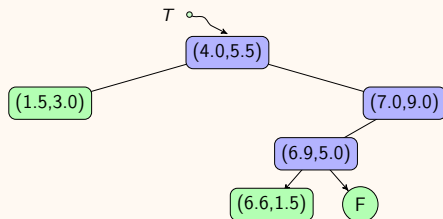
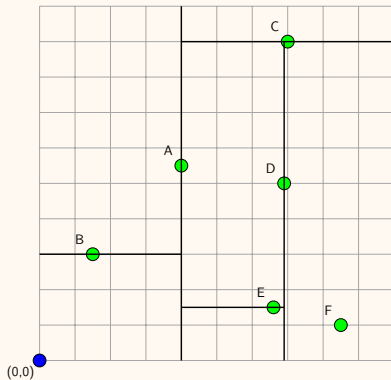
Exemplo 1.1



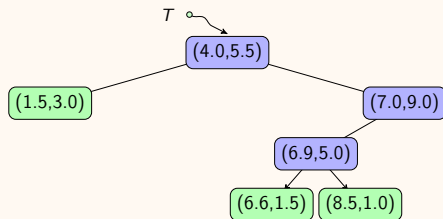
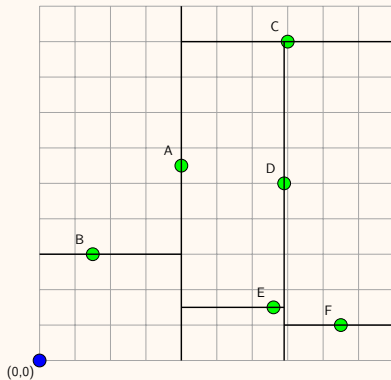
Exemplo 1.1



Exemplo 1.1



Exemplo 1.1



Busca de um elemento

- ▶ Busca de um elemento associado a $P = (6.9, 5.0)$:
 1. O discriminador da raiz ($A = (4.0, 5.5)$) é o x .
 2. Como $P.x > A.x$, a busca continua na subárvore à direita de A (raiz é $C = (7.0, 9.0)$).
 3. O discriminador do nó C é o y .
 4. Como $P.y < C.y$, a busca continua na subárvore à esquerda de C (raiz é $D = (6.9, 5.0)$).
 5. Dado que $P = D$, a busca é encerrada com sucesso!



Construção

- ▶ Dado um conjunto \mathcal{C} de pontos, como construir uma k -d tree balanceada?
- ▶ Processo com duas etapas básicas:
 1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos.
 - ▶ Vamos supor que não há duplicidade, mas se ocorrer, pode-se escolher qualquer uma das medianas.
 2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore.



Construção

1. Ordenar os pontos em \mathcal{C} com base na primeira coordenada e encontrar a mediana m .
2. Associar o ponto relativo à mediana m à raiz da k -d-tree.
3. Particionar o conjunto $\mathcal{C} - \{m\}$ em dois subconjuntos \mathcal{C}_1 e \mathcal{C}_2 .
 - ▶ Pontos com a primeira coordenada menor ou maior do que a primeira coordenada de m , respectivamente.
4. Ordenar os pontos nas partições \mathcal{C}_1 e \mathcal{C}_2 em relação à segunda coordenada.
5. A mediana da primeira partição definirá a raiz da subárvore à esquerda e a mediana da segunda partição definirá a raiz da subárvore à direita.
6. Repetir esse processo até que cada subconjunto contenha apenas 1 ponto.



Construção

- Dado um conjunto \mathcal{C} de pontos, como construir uma k -d tree balanceada?

$$\mathcal{C} = \{ \begin{array}{l} (0.3, 9.0), (3.7, 0.4), (5.6, 7.8), (0.1, 4.8), (4.1, 8.9), \\ (9.5, 0.7), (9.7, 0.9), (5.4, 6.5), (0.4, 6.1), (7.3, 6.9), \\ (4.6, 5.8), (0.8, 8.9), (0.4, 4.1), (9.4, 0.2), (3.3, 0.7), \\ (5.5, 5.4), (0.6, 0.5), (0.4, 0.6), (7.4, 9.7), (2.9, 1.5), \\ (0.5, 8.8), (2.3, 2.3), (5.5, 0.2), (0.2, 9.7), (0.5, 0.7), \\ (0.6, 2.8), (0.9, 5.5), (0.2, 9.1), (0.5, 9.7), (6.8, 4.2), \\ (9.7, 1.8) \end{array} \}$$



Construção

1. Ordenar os pontos em \mathcal{C} com base na primeira coordenada e encontrar a mediana m :

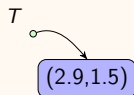
$$\mathcal{C} = \{ \begin{array}{l} (0.1, 4.8), (0.2, 9.1), (0.2, 9.7), (0.3, 9.0), (0.4, 0.6), \\ (0.4, 4.1), (0.4, 6.1), (0.5, 0.7), (0.5, 8.8), (0.5, 9.7), \\ (0.6, 0.5), (0.6, 2.8), (0.8, 8.9), (0.9, 5.5), (2.3, 2.3), \\ (2.9, 1.5), \\ (3.3, 0.7), (3.7, 0.4), (4.1, 8.9), (4.6, 5.8), (5.4, 6.5), \\ (5.5, 0.2), (5.5, 5.4), (5.6, 7.8), (6.8, 4.2), (7.3, 6.9), \\ (7.4, 9.7), (9.4, 0.2), (9.5, 0.7), (9.7, 0.9), (9.7, 1.8) \end{array} \}$$



k -D Tree

Construção

3. Associar o ponto relativo à mediana m à raiz da k - d -tree:



Construção

4. Particionar o conjunto $\mathcal{C} - \{m\}$ em dois subconjuntos \mathcal{C}_1 e \mathcal{C}_2 :

$$\mathcal{C}_1 = \{ \begin{array}{l} (0.1, 4.8), (0.2, 9.1), (0.2, 9.7), (0.3, 9.0), (0.4, 0.6), \\ (0.4, 4.1), (0.4, 6.1), (0.5, 0.7), (0.5, 8.8), (0.5, 9.7), \\ (0.6, 0.5), (0.6, 2.8), (0.8, 8.9), (0.9, 5.5), (2.3, 2.3) \end{array} \}$$

$$\mathcal{C}_2 = \{ \begin{array}{l} (3.3, 0.7), (3.7, 0.4), (4.1, 8.9), (4.6, 5.8), (5.4, 6.5), \\ (5.5, 0.2), (5.5, 5.4), (5.6, 7.8), (6.8, 4.2), (7.3, 6.9), \\ (7.4, 9.7), (9.4, 0.2), (9.5, 0.7), (9.7, 0.9), (9.7, 1.8) \end{array} \}$$



Construção

5. Ordenar os pontos nas partições \mathcal{C}_1 e \mathcal{C}_2 em relação à segunda coordenada:

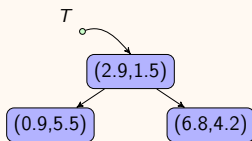
$$\mathcal{C}_1 = \{ \begin{array}{l} (0.6, 0.5), (0.4, 0.6), (0.5, 0.7), (2.3, 2.3), \\ (0.6, 2.8), (0.4, 4.1), (0.1, 4.8), \\ (0.9, 5.5), \\ (0.4, 6.1), (0.3, 9.0), (0.2, 9.1), (0.2, 9.7), \\ (0.5, 8.8), (0.8, 8.9), (0.5, 9.7) \end{array} \}$$

$$\mathcal{C}_2 = \{ \begin{array}{l} (5.5, 0.2), (9.4, 0.2), (3.7, 0.4), (3.3, 0.7), \\ (9.5, 0.7), (9.7, 0.9), (9.7, 1.8), \\ (6.8, 4.2), \\ (5.5, 5.4), (4.6, 5.8), (5.4, 6.5), (7.3, 6.9), \\ (5.6, 7.8), (4.1, 8.9), (7.4, 9.7) \end{array} \}$$



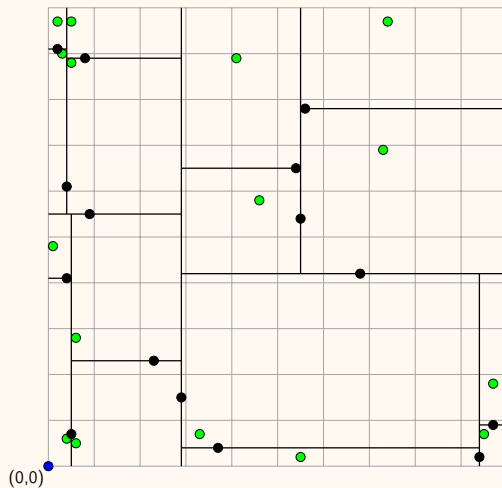
Construção

6. A mediana da primeira partição definirá a raiz da subárvore à esquerda e a mediana da segunda partição definirá a raiz da subárvore à direita:



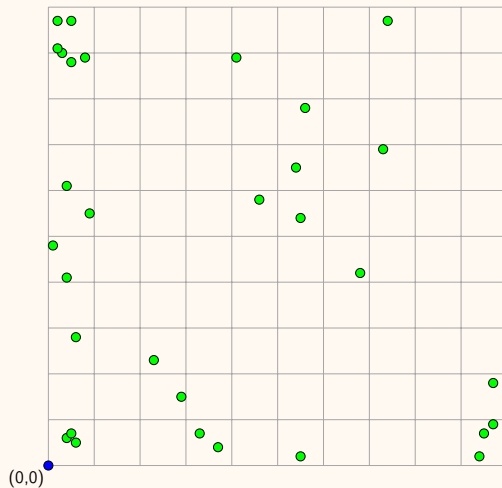
Construção

7. Repetir esse processo até que cada subconjunto contenha apenas 1 ponto:



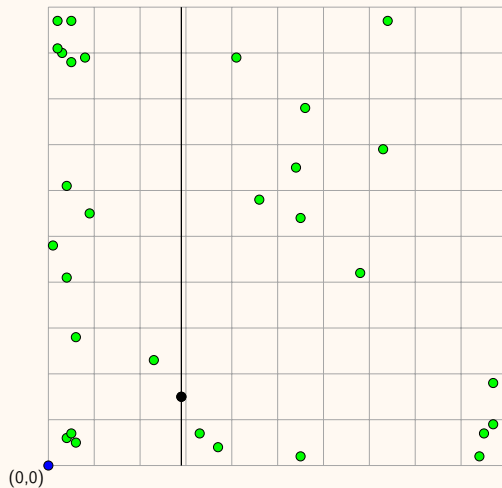
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



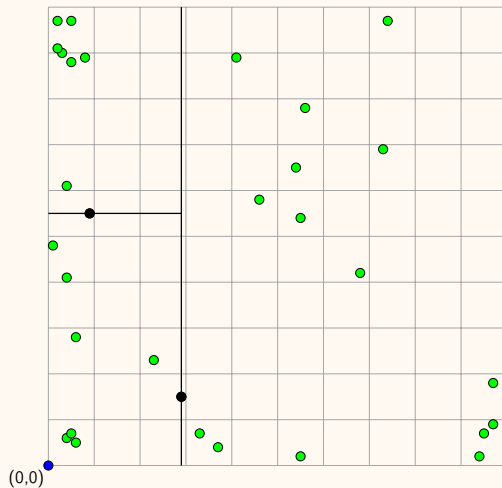
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



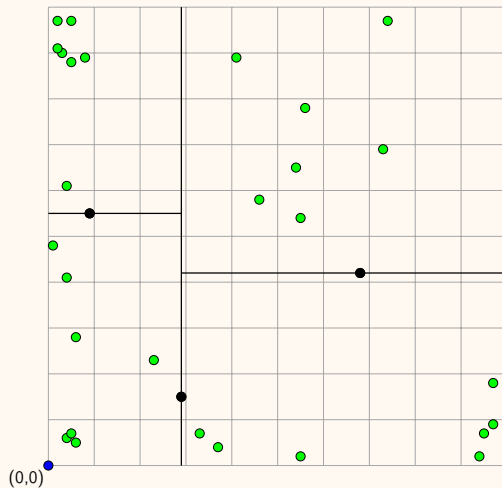
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



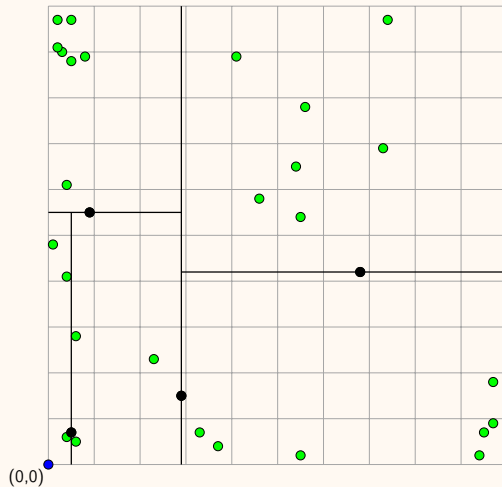
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



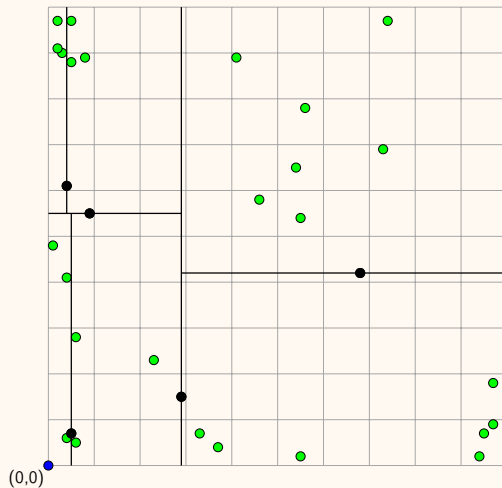
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



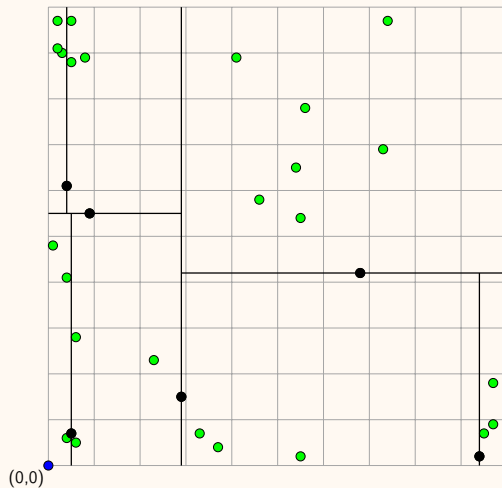
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



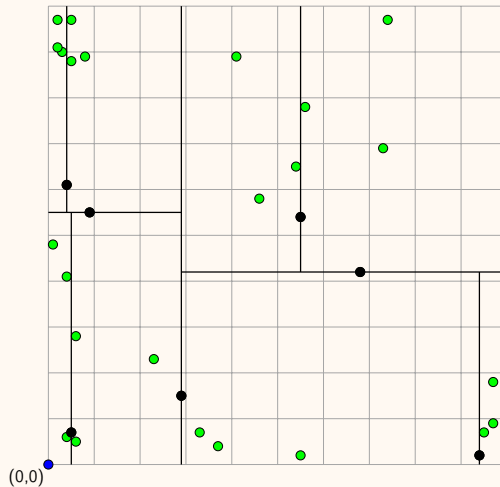
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



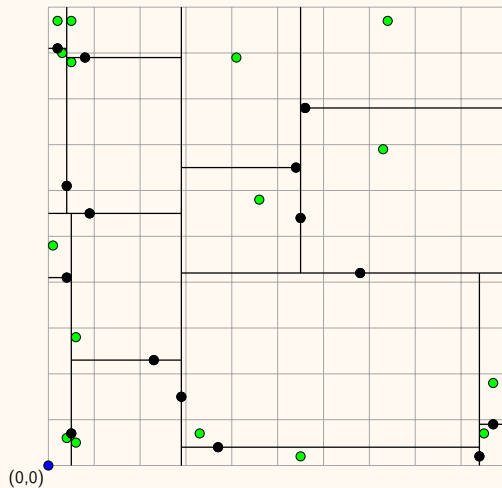
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



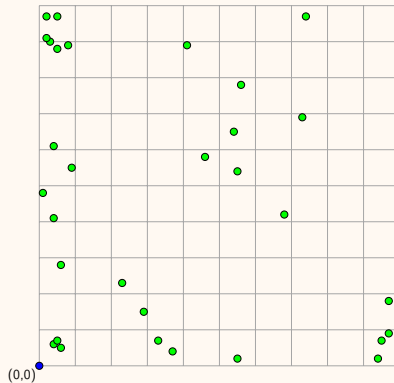
Exemplo 1.2 (Construção)

1. Usar a mediana relativa a uma coordenada para particionar o conjunto de pontos:



Exemplo 1.3 (Construção)

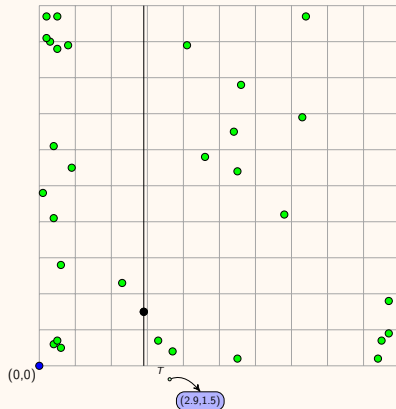
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



k -D Tree

Exemplo 1.3 (Construção)

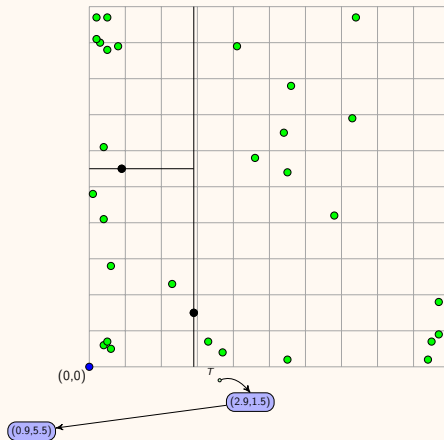
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



k -D Tree

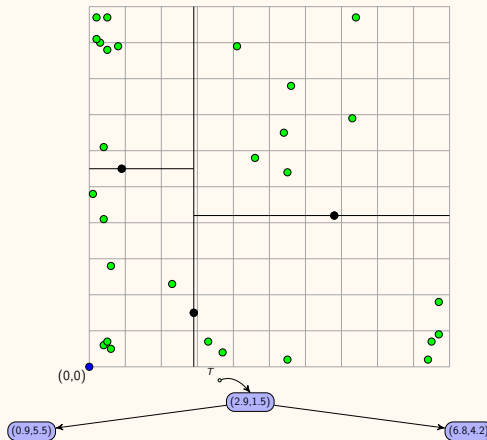
Exemplo 1.3 (Construção)

2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



Exemplo 1.3 (Construção)

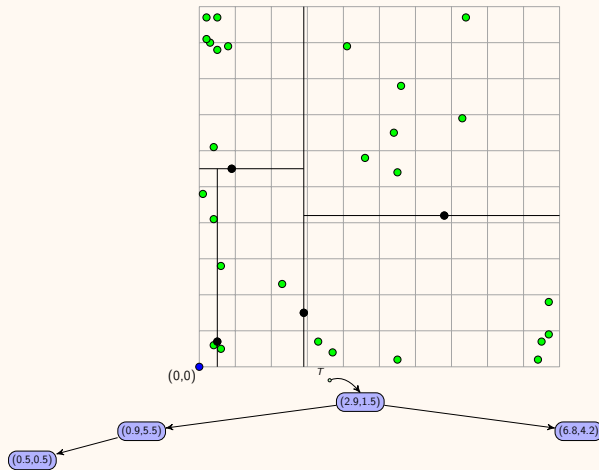
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



k -D Tree

Exemplo 1.3 (Construção)

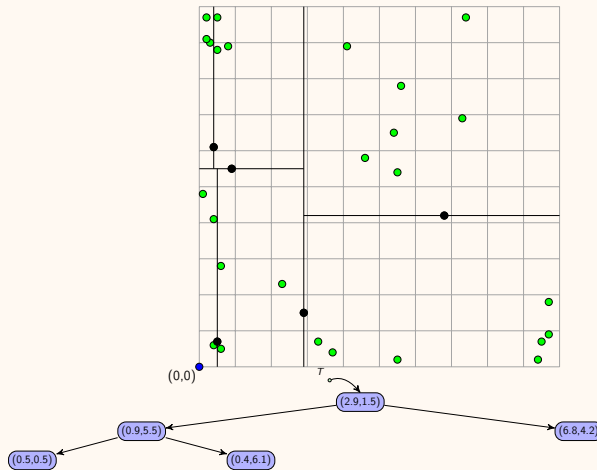
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



k -D Tree

Exemplo 1.3 (Construção)

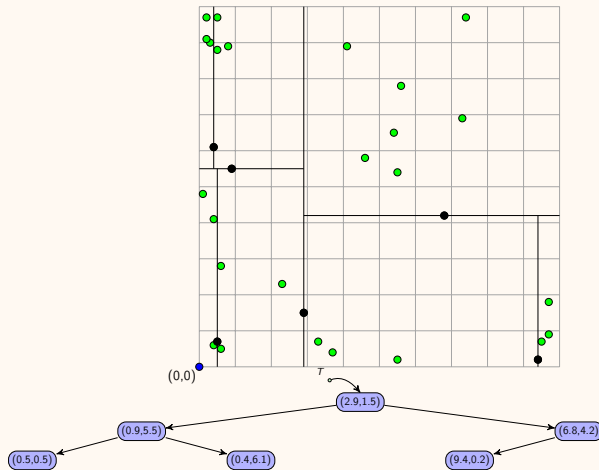
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



k -D Tree

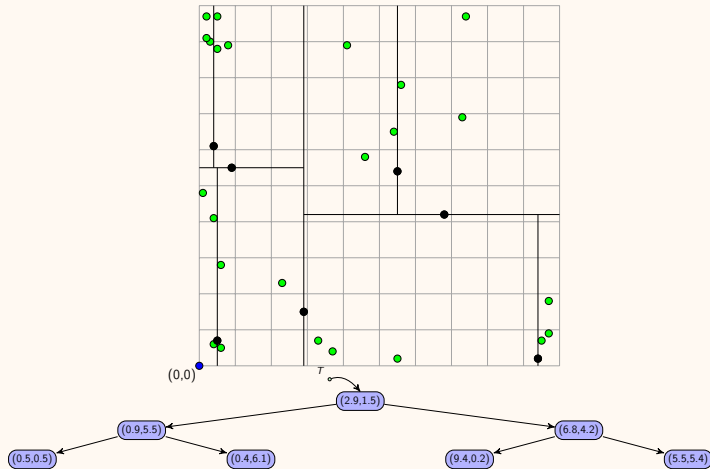
Exemplo 1.3 (Construção)

2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



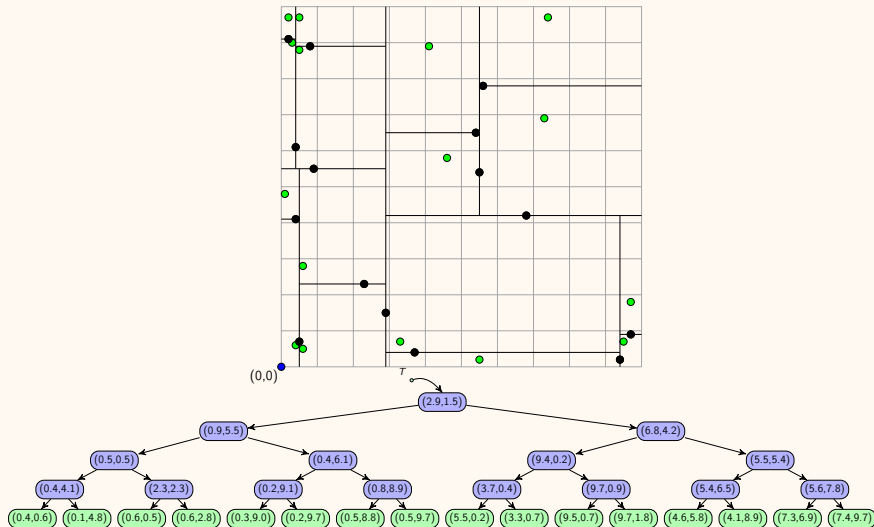
Exemplo 1.3 (Construção)

2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:

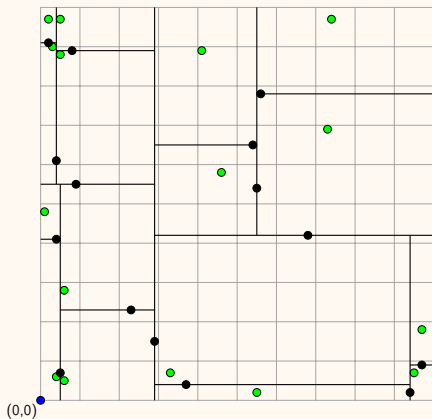


Exemplo 1.3 (Construção)

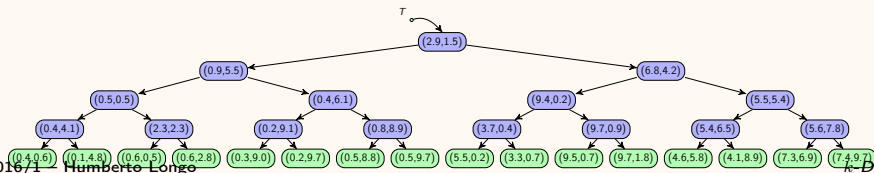
2. Associar o ponto relativo à mediana a um nó da árvore:



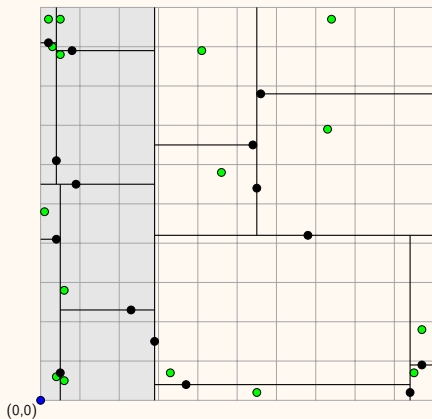
Particionamento do espaço na k -D Tree



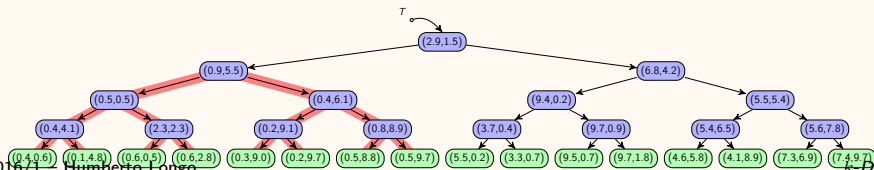
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



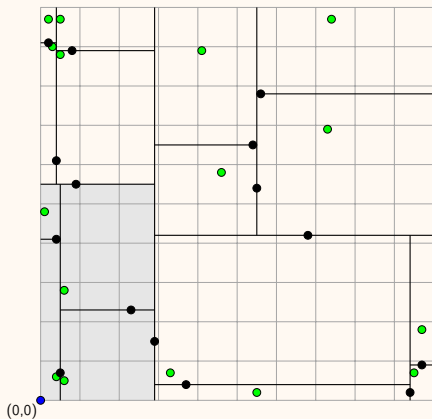
Particionamento do espaço na k -D Tree



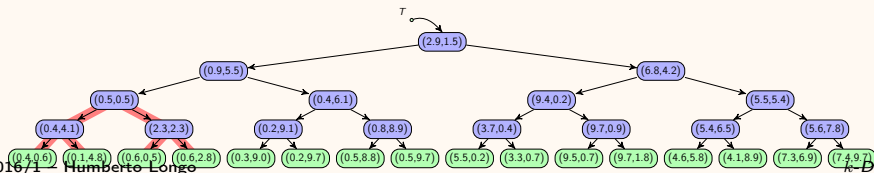
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



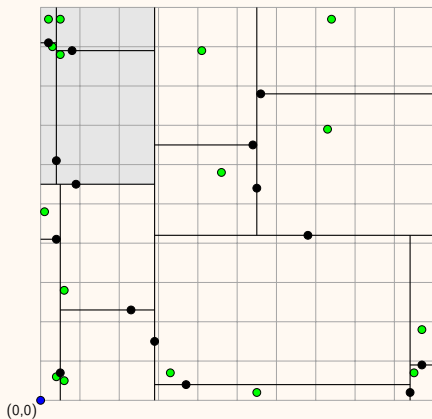
Particionamento do espaço na k -D Tree



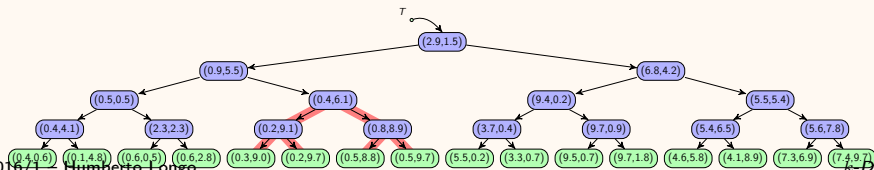
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



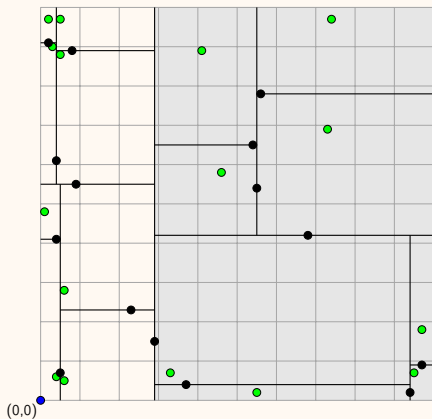
Particionamento do espaço na k -D Tree



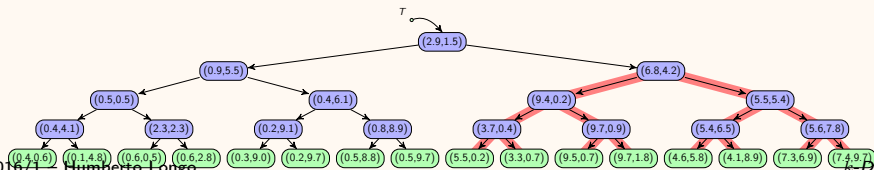
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



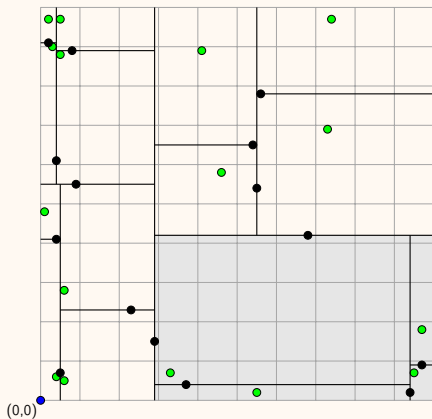
Particionamento do espaço na k -D Tree



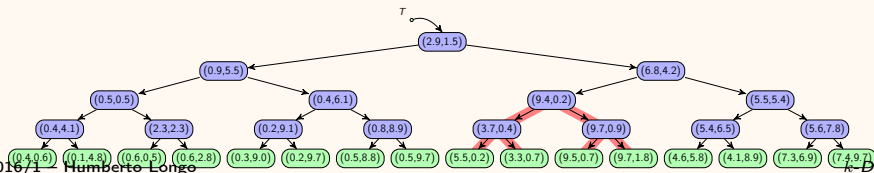
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



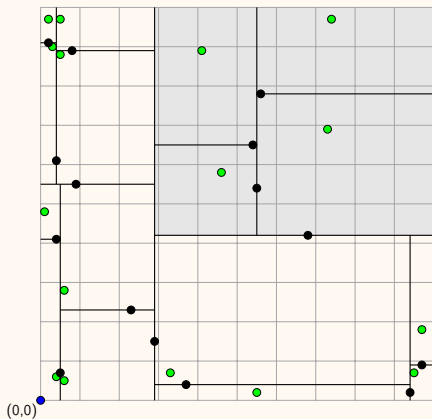
Particionamento do espaço na k -D Tree



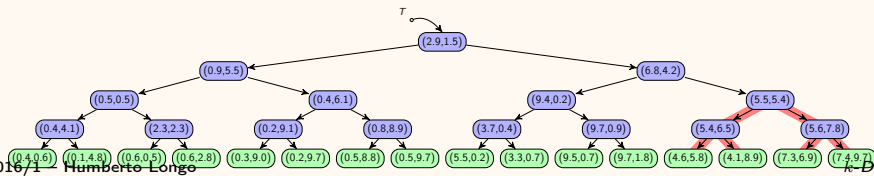
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



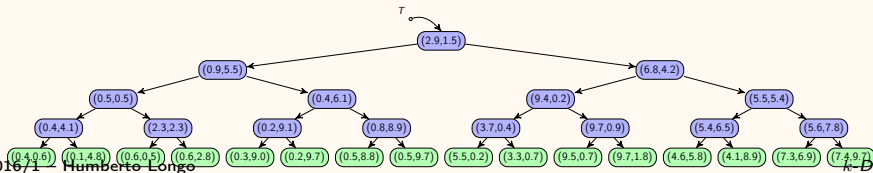
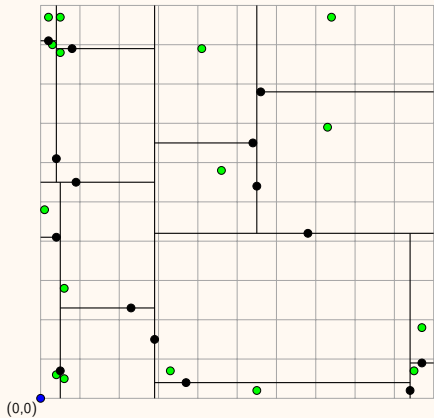
Particionamento do espaço na k -D Tree



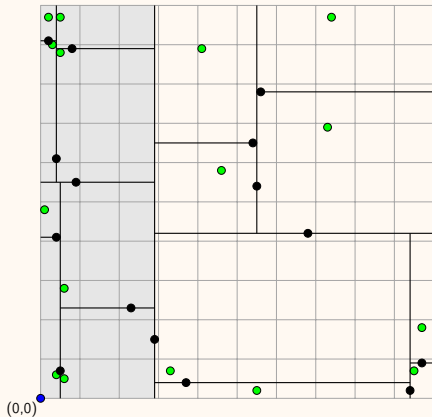
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0]$.
- ▶ $[0.0, 0.0] \times [2.9, 5.5]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 10.0]$.
- ▶ $[2.9, 0.0] \times [10.0, 4.2]$.
- ▶ $[2.9, 4.2] \times [10.0, 10.0]$.



Caminhos na árvore

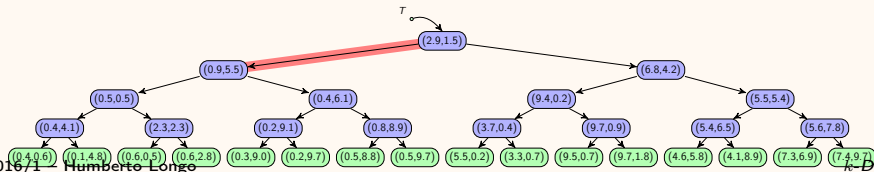


Caminhos na árvore

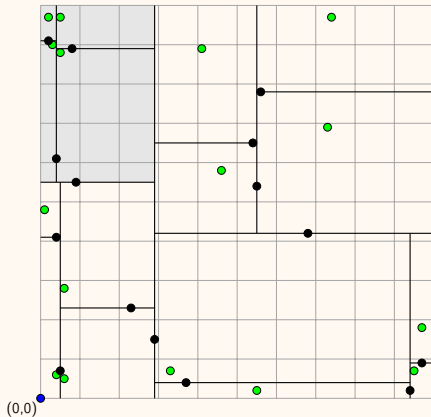


- ▶ Caminhos a partir da raiz limitam as regiões dos pontos nas sub-árvores:

$$[0.0, 0.0] \times [2.9, 10.0].$$

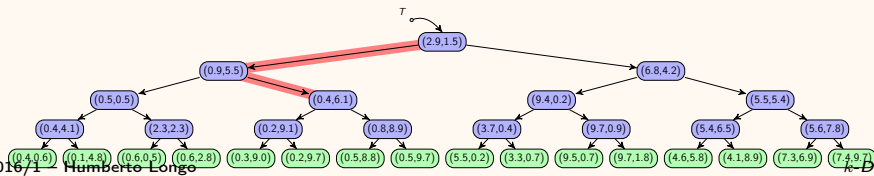


Caminhos na árvore

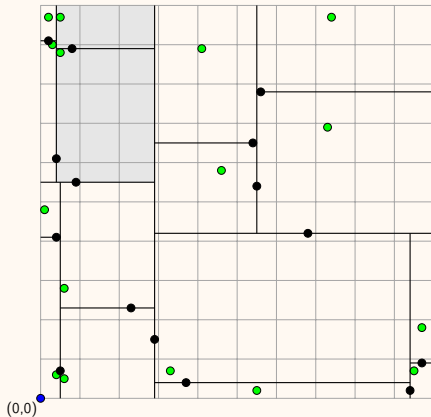


- Caminhos a partir da raiz limitam as regiões dos pontos nas sub-árvores:

$$[0.0, 5.5] \times [2.9, 10.0].$$

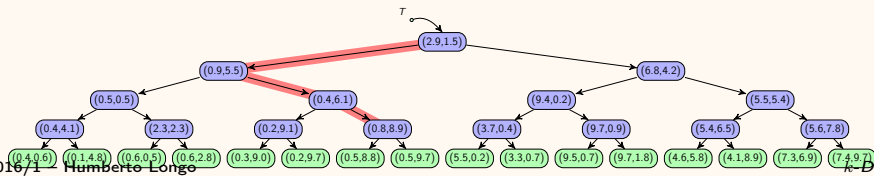


Caminhos na árvore

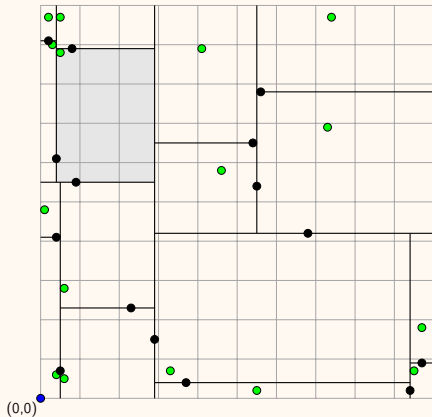


- ▶ Caminhos a partir da raiz limitam as regiões dos pontos nas sub-árvores:

$$[0.4, 5.5] \times [2.9, 10.0].$$

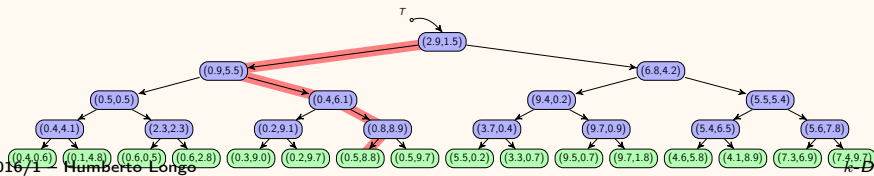


Caminhos na árvore

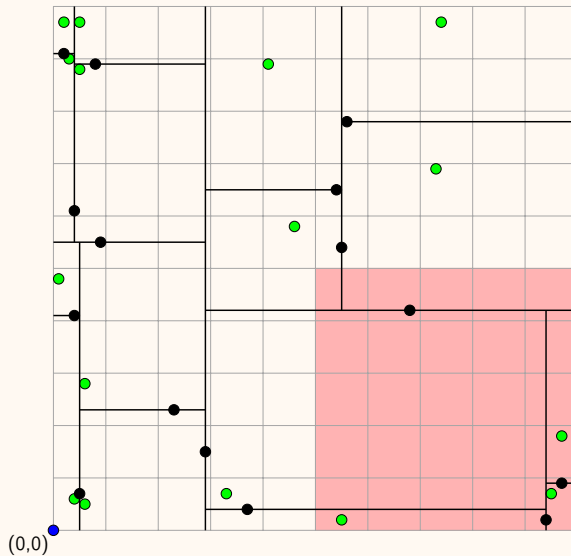


- Caminhos a partir da raiz limitam as regiões dos pontos nas sub-árvores:

$$[0.4, 5.5] \times [2.9, 8.9].$$



- ▶ Quantos pontos existem no quadrante $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



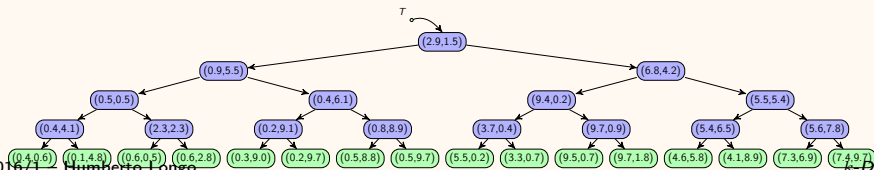
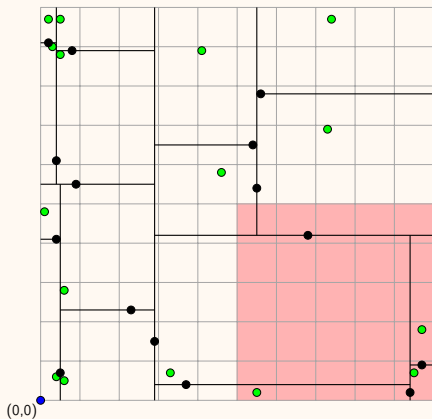
Nr. de pontos em um subespaço

Algoritmo básico para contar os pontos

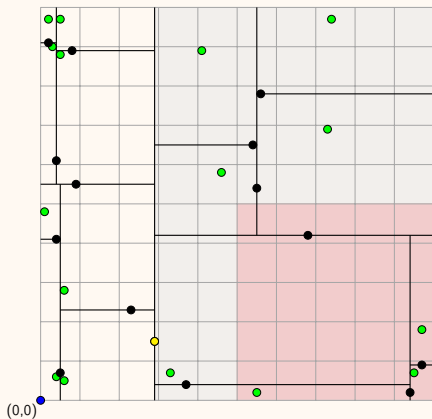
1. Verificar a coordenada correspondente ao nível corrente da k - d tree.
2. Se essa coordenada é menor que o intervalo correspondente do subespaço, visitar apenas a subárvore direita.
3. Se essa coordenada é maior que o intervalo correspondente do subespaço, visitar apenas a subárvore esquerda.
4. Caso contrário, verificar se a raiz está no subespaço e visitar ambas subárvores.
5. Caso especial:
 - ▶ como pode-se identificar o intervalo no qual uma subárvore pode cair, pode ser possível adicionar uma sub-árvore inteira.



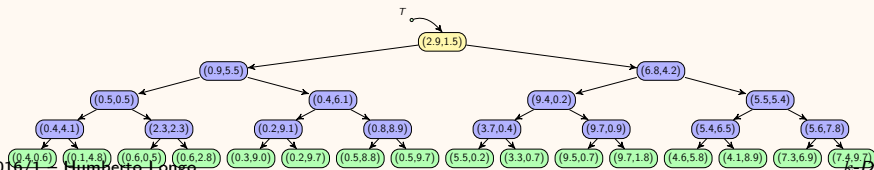
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



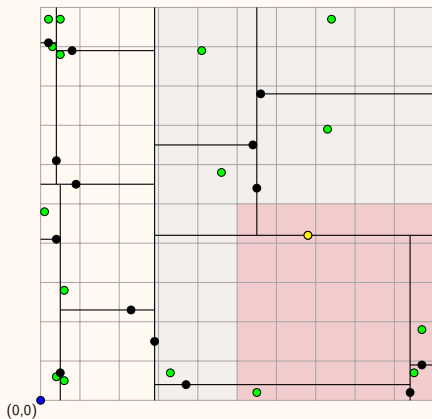
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



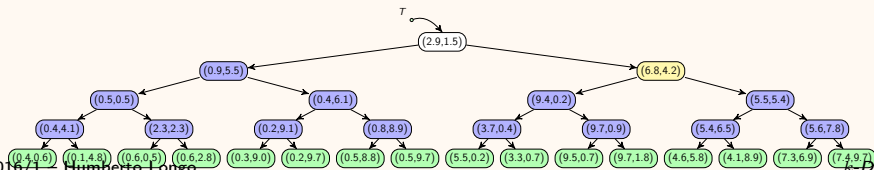
- Nr. de pontos = 0.
- Raiz $(2.9, 1.5)$ da k -d tree:
como $2.9 < 5.0$, apenas a subárvore
direita deve ser visitada.



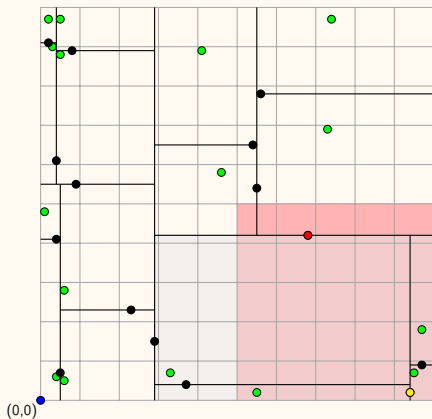
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



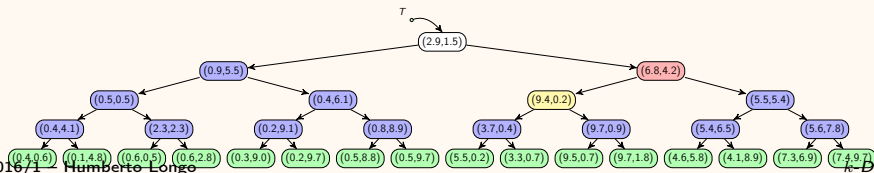
- Nr. de pontos = 1.
- $(6.8, 4.2) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ e ambas subárvores devem ser visitadas.



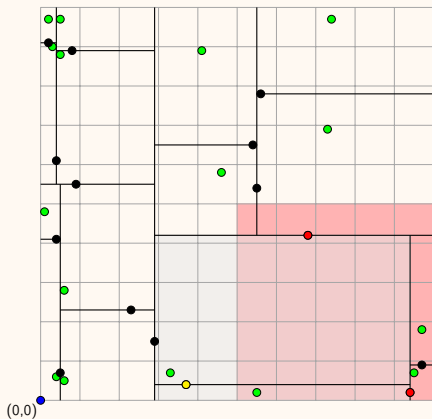
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



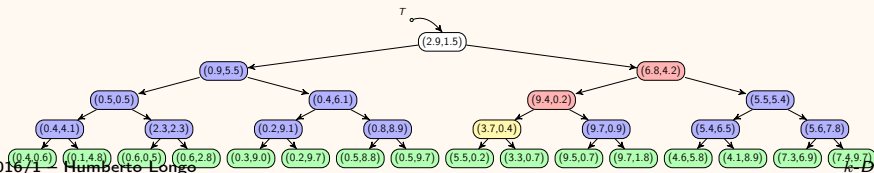
- Nr. de pontos = 2.
- $(9.4, 0.2) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ e ambas subárvores devem ser visitadas.



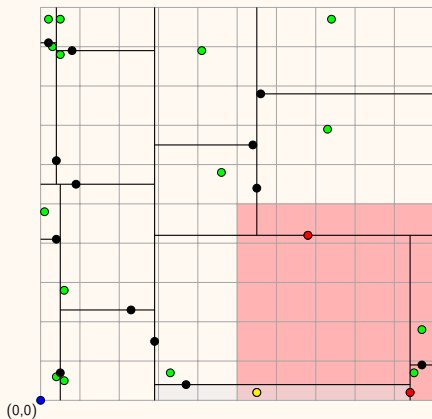
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



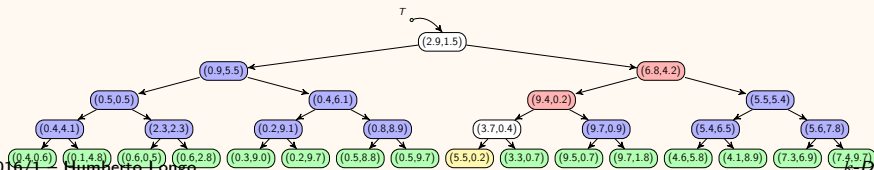
- Nr. de pontos = 2.
- $(3.7, 0.4) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$, mas ambas subárvores devem ser visitadas.



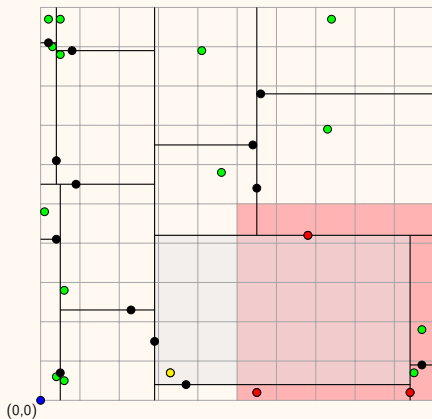
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



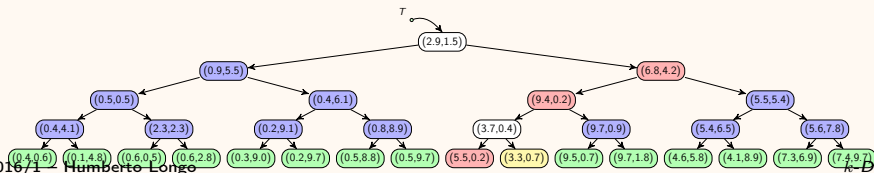
- Nr. de pontos = 3.
- $(5.5, 0.2) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



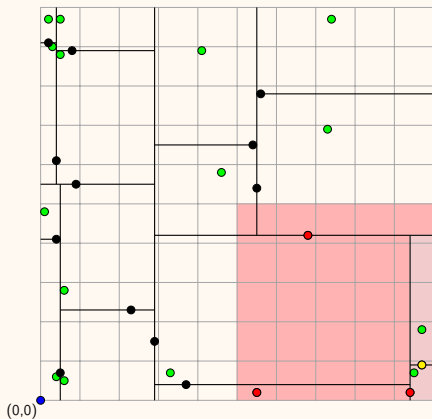
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



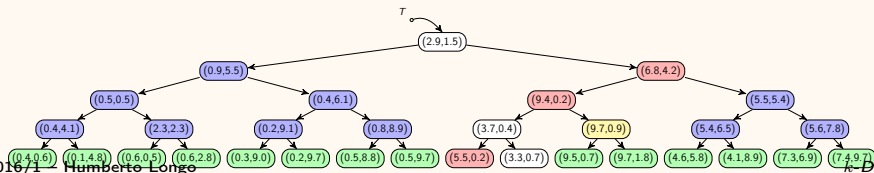
- Nr. de pontos = 3.
- $(3.3, 0.7) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



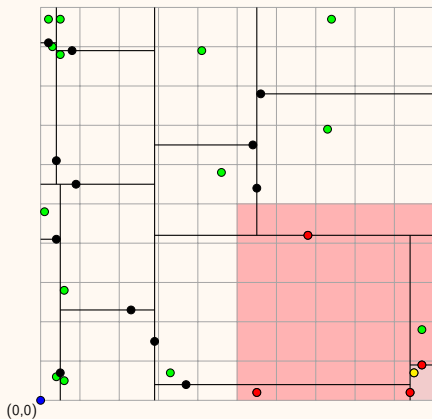
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



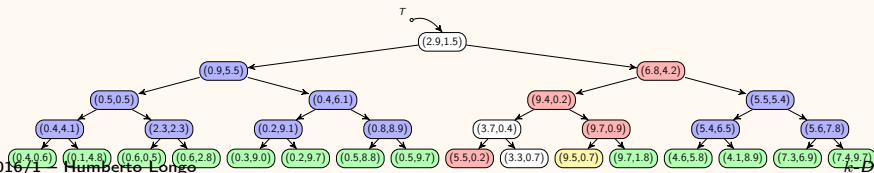
- Nr. de pontos = 4.
- $(9.7, 0.9) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ e ambas subárvores devem ser visitadas.



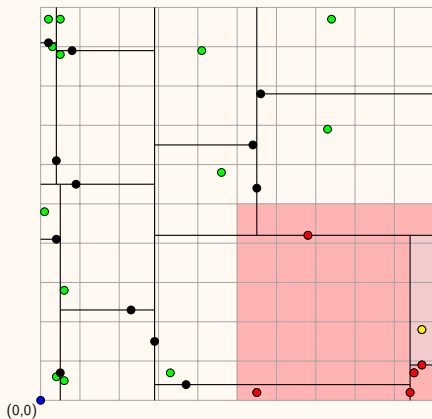
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



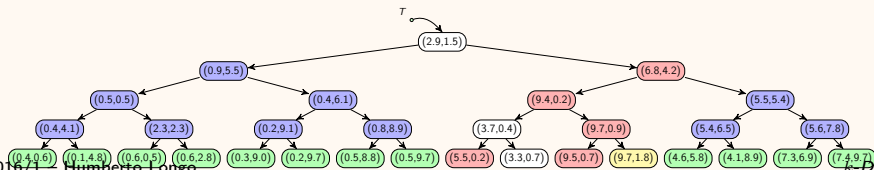
- Nr. de pontos = 5.
- $(9.5, 0.7) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



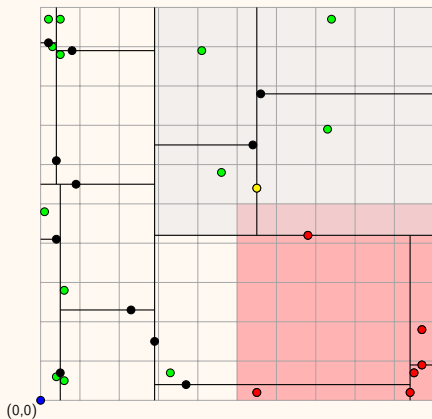
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



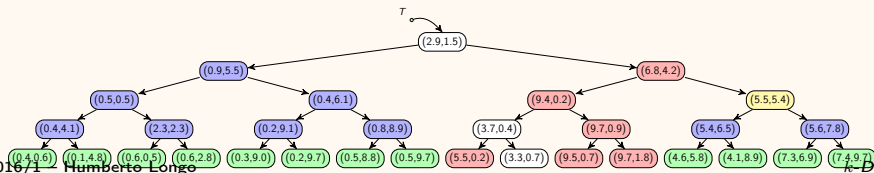
- Nr. de pontos = 6.
- $(9.7, 1.8) \in [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



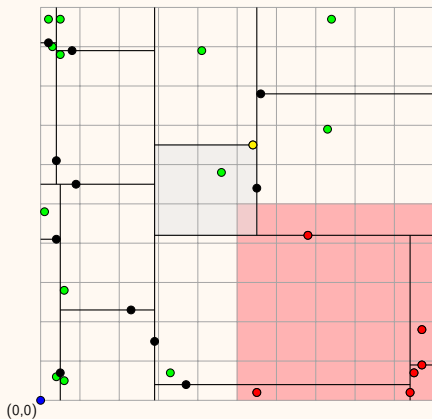
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



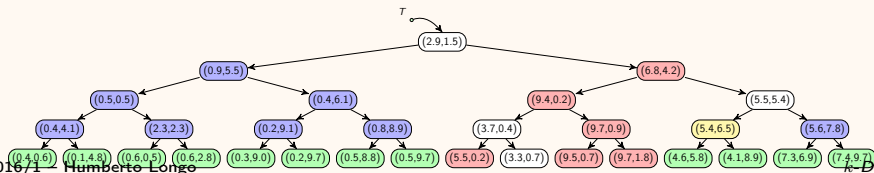
- Nr. de pontos = 6.
- $(5.5, 5.4) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$, mas ambas subárvores devem ser visitadas.



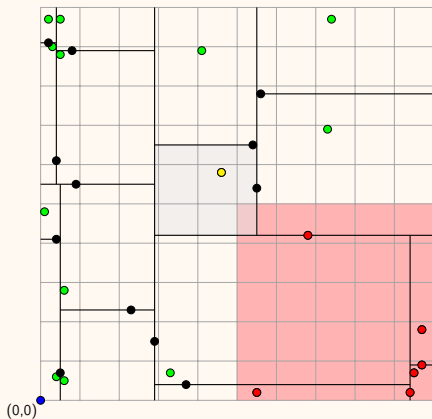
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



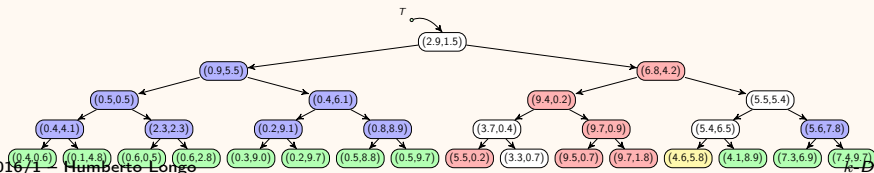
- Nr. de pontos = 6.
- $(5.4, 6.5) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ e $6.5 > 5.0$ e apenas subárvore esquerda deve ser visitada.



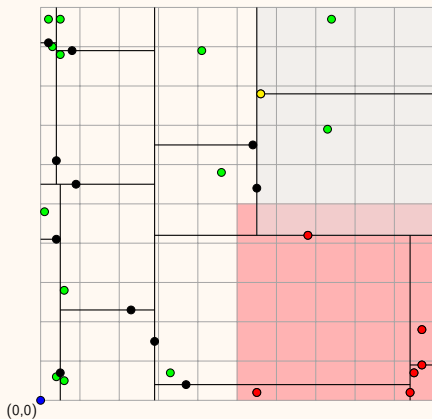
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



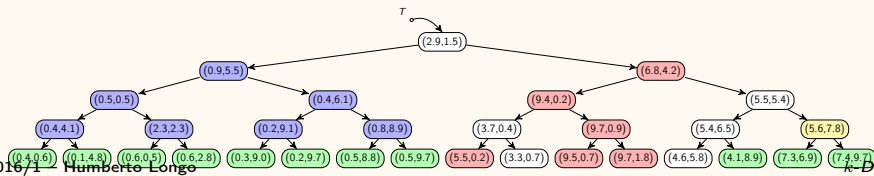
- Nr. de pontos = 6.
- $(4.6, 5.8) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



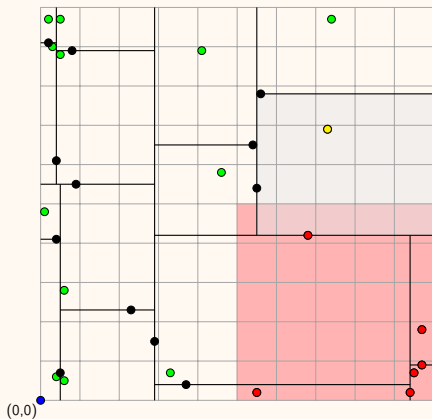
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



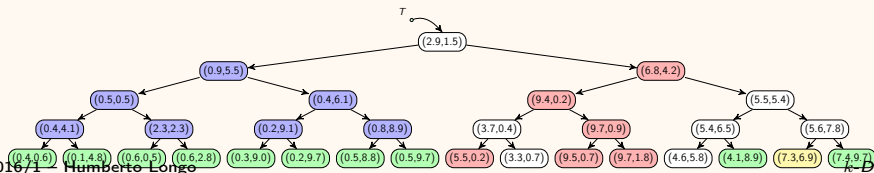
- Nr. de pontos = 6.
- $(5.6, 7.8) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ e $7.8 > 5.0$ e apenas subárvore esquerda deve ser visitada.



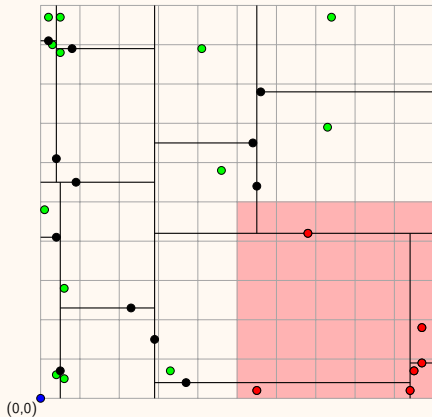
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



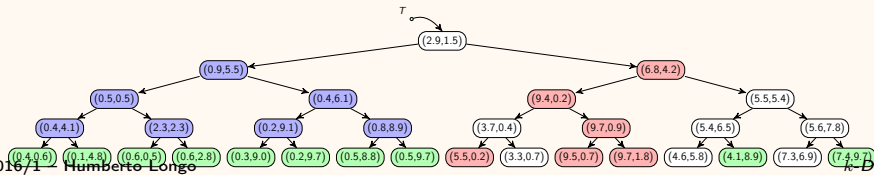
- Nr. de pontos = 6.
- $(7.3, 6.9) \notin [5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$ (nó folha).



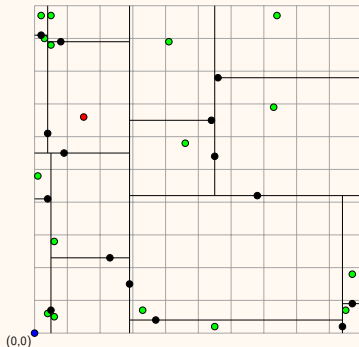
Nr. de pontos em $[5.0, 0.0] \times [10.0, 5.0]$?



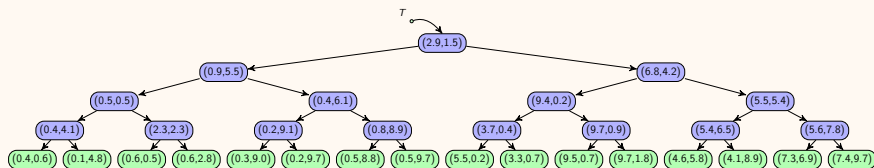
- ▶ Nr. de pontos = 6.
- ▶ Menos da metade dos nós da k - d tree foram visitados.



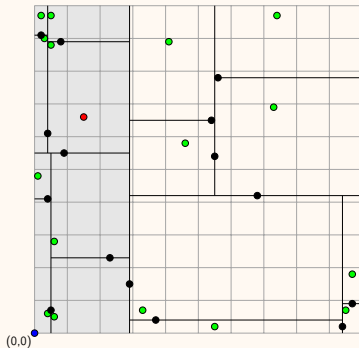
Inserção na k - d tree



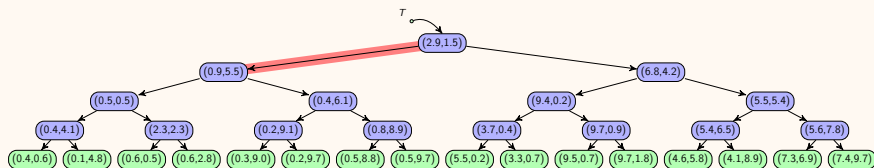
- ▶ Inserção do ponto (1.5, 6.6).



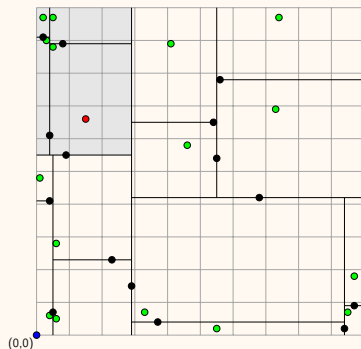
Inserção na k - d tree



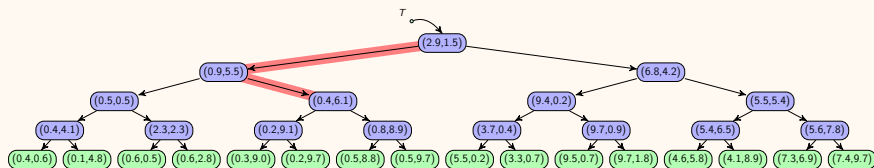
- Inserção do ponto $(1.5, 6.6)$:
 $1.5 < 2.9$.



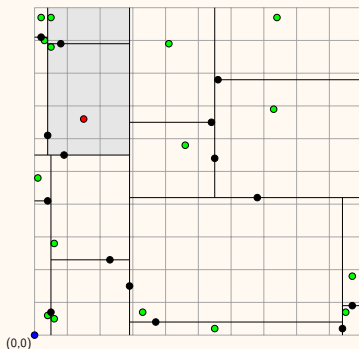
Inserção na k - d tree



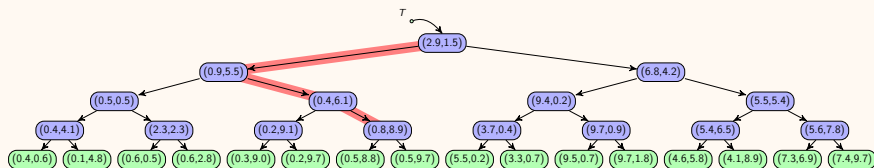
- ▶ Inserção do ponto (1.5, 6.6):
6.6 > 5.5.



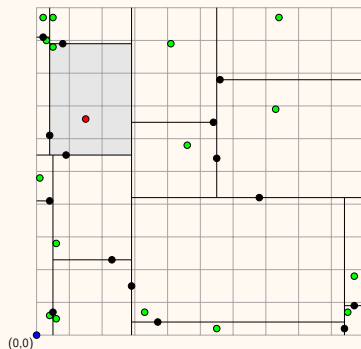
Inserção na k - d tree



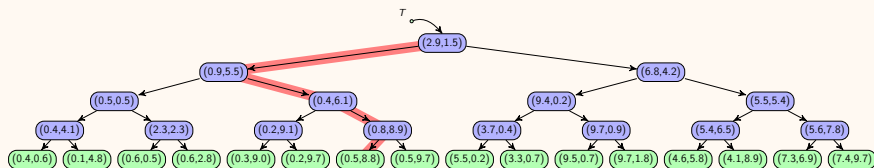
- ▶ Inserção do ponto (1.5, 6.6):
1.5 > 0.4.



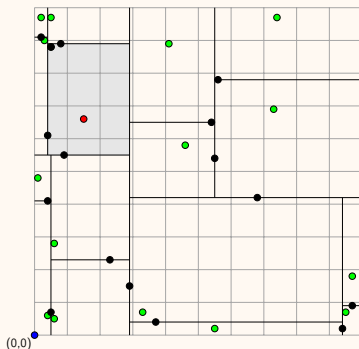
Inserção na k - d tree



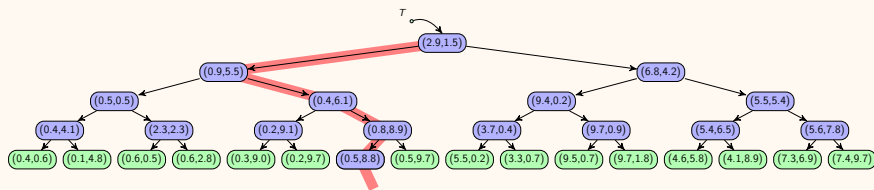
- ▶ Inserção do ponto (1.5, 6.6):
6.6 < 8.9.



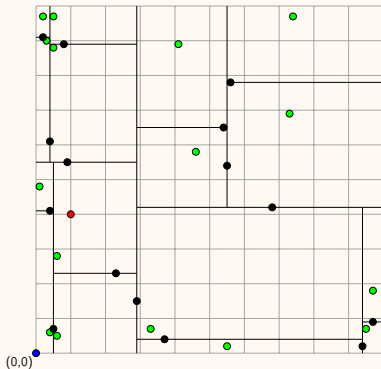
Inserção na k - d tree



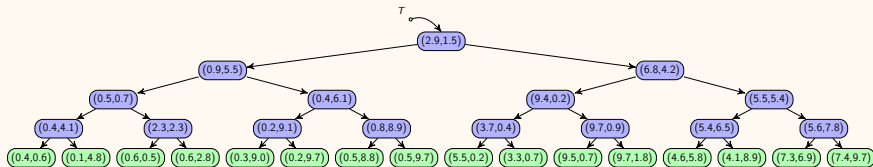
- ▶ Inserção do ponto (1.5, 6.6):
1.5 > 0.5.



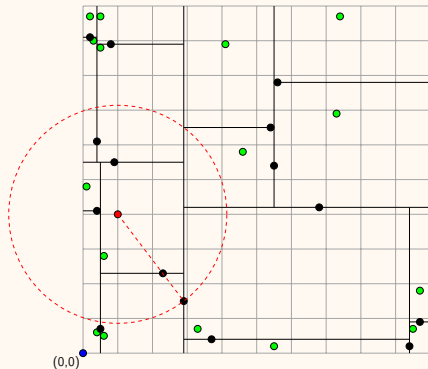
Vizinho mais próximo



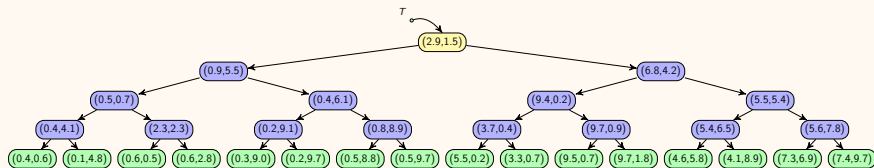
- ▶ Vizinho mais próximo do ponto (1.0, 4.0)?
- ▶ *NN* – nearest neighbour.



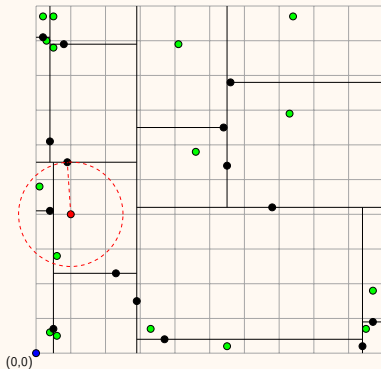
Vizinho mais próximo



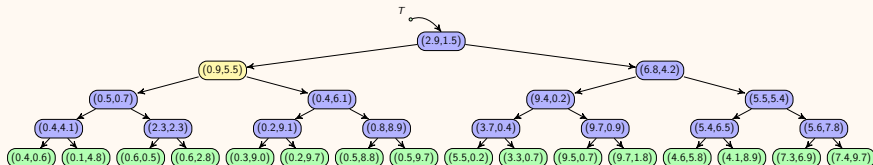
- ▶ Começar a busca em $(2.9, 1.5)$. Definir melhor estimativa como distância até $(1.0, 4.0)$. Em seguida, fazer busca em profundidade.
- ▶ Círculo NN intercepta todas as regiões (não se pode descartar qualquer região).



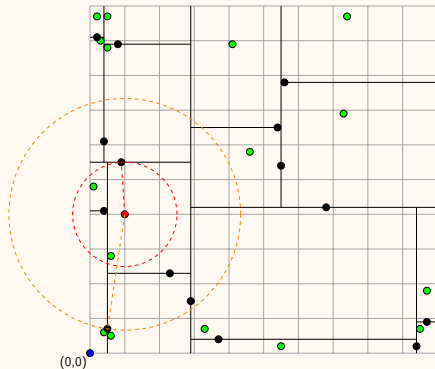
Vizinho mais próximo



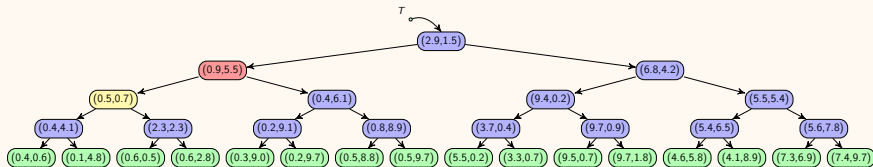
- ▶ Calcular a distância de $(0.9, 5.5)$ até $(1.0, 4.0)$ e comparar com melhor estimativa. Como a distância é menor, atualizar melhor estimativa.
- ▶ Examinar filhos à esquerda e à direita.



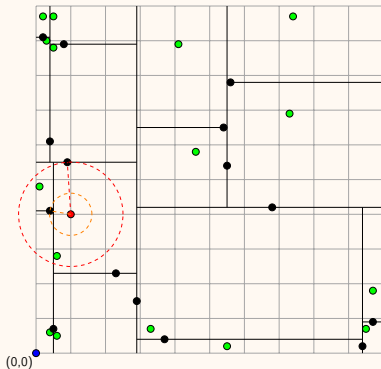
Vizinho mais próximo



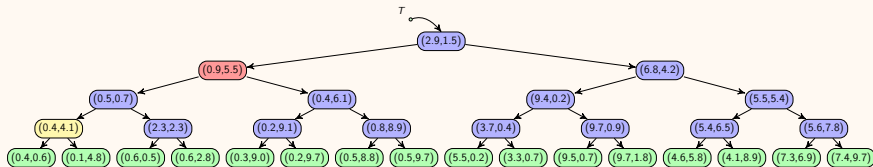
- ▶ Calcular a distância de $(0.5, 0.7)$ até $(1.0, 4.0)$ e comparar com melhor estimativa. Como a distância é maior, não atualizar melhor estimativa.
- ▶ Região não pode ser descartada, pois intercepta com círculo NN.



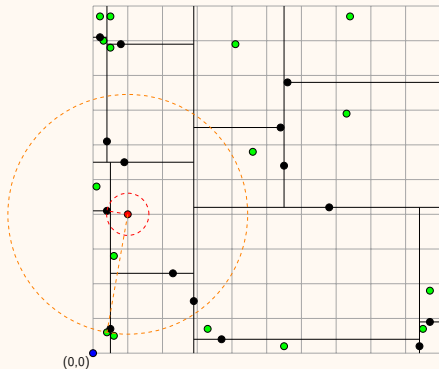
Vizinho mais próximo



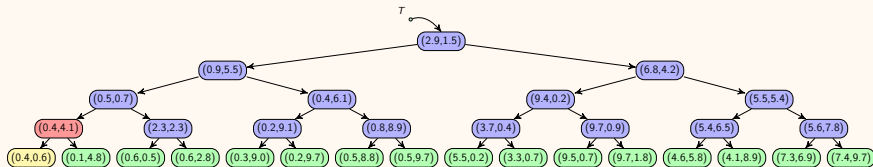
- Calcular a distância de $(0.4, 4.1)$ até $(1.0, 4.0)$ e comparar com melhor estimativa. Como a distância é menor, atualizar melhor estimativa.



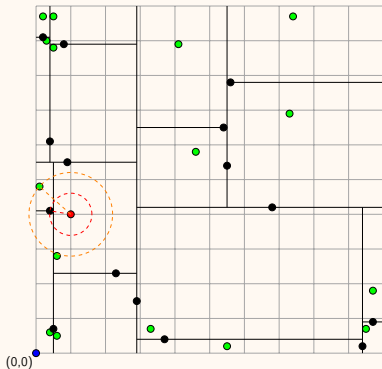
Vizinho mais próximo



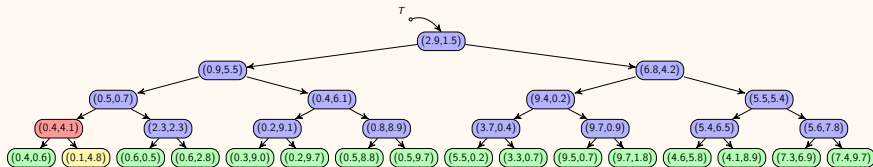
- Calcular a distância de (0.4, 0.6) até (1.0, 4.0) e comparar com melhor estimativa. Como a distância é maior, não atualizar melhor estimativa.



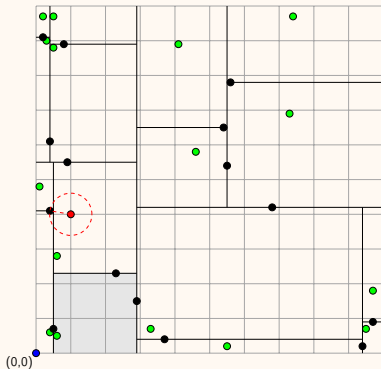
Vizinho mais próximo



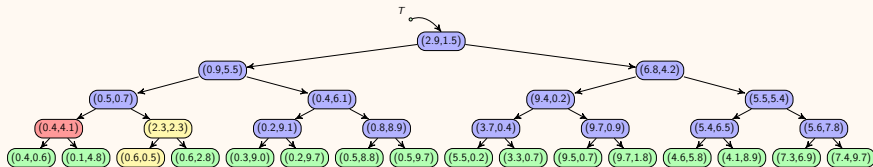
- Calcular a distância de $(0.1, 4.8)$ até $(1.0, 4.0)$ e comparar com melhor estimativa. Como a distância é maior, não atualizar melhor estimativa.



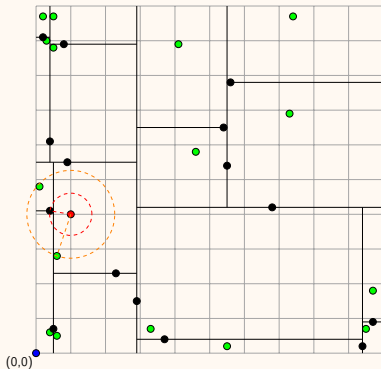
Vizinho mais próximo



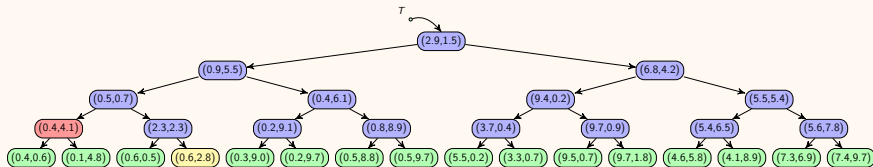
- Região não intercepta o círculo com a melhor estimativa e não pode conter NN.



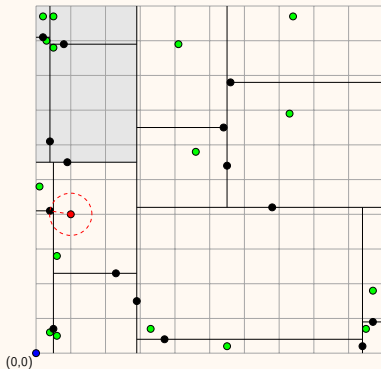
Vizinho mais próximo



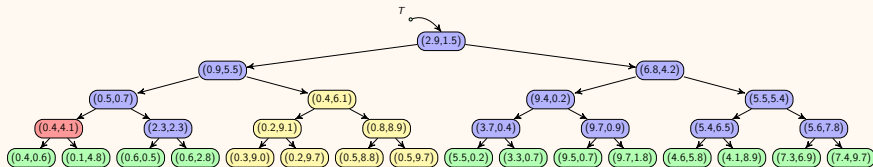
- Calcular a distância de $(0.6, 2.8)$ até $(1.0, 4.0)$ e comparar com melhor estimativa. Como a distância é maior, não atualizar melhor estimativa.



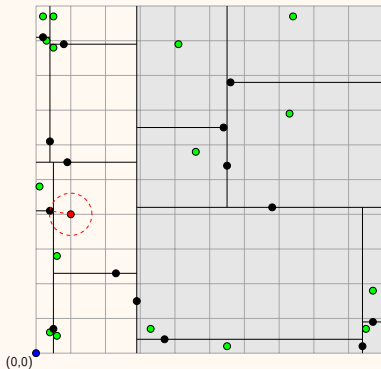
Vizinho mais próximo



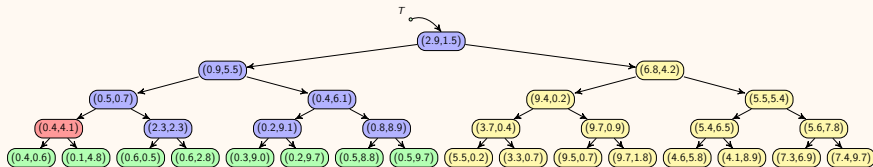
- ▶ Região não intercepta o círculo com a melhor estimativa e não pode conter NN.



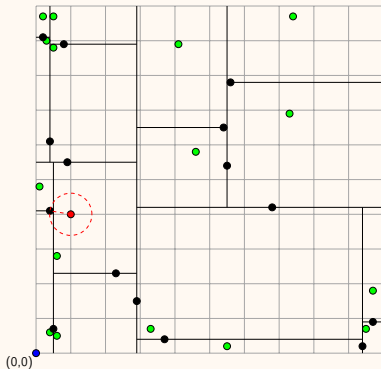
Vizinho mais próximo



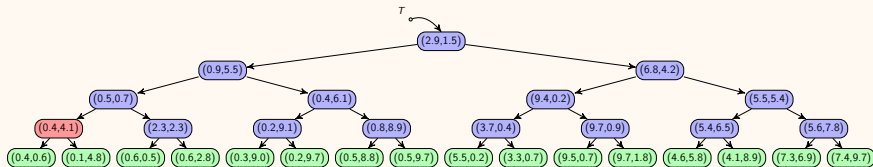
- ▶ Região não intercepta o círculo com a melhor estimativa e não pode conter NN.



Vizinho mais próximo



- Vizinho mais próximo do ponto $(1.0, 4.0)$ é o ponto $(0.4, 4.1)$.



Livros Texto I



J. L. Gersting

Fundamentos Matemáticos para a Ciência da Computação.

LTC Editora, 3ª Edição, 2001.



R. P. Grimaldi

Discrete and Combinatorial Mathematics – An Applied Introduction.

Addison Wesley, 1994.



D. J. Velleman

How To Prove It – A Structured Approach.

Cambridge University Press, 1996.



T. H. Cormen, C. E. Leiserson e R. L. Rivest.

Introduction to Algorithms.

McGraw-Hill, New York, 1990.



Livros Texto II



C. H. Papadimitriou, U. V. Vazirani e S. Dasgupta.

Algoritmos.

Mcgraw-Hill Brasil, 2009.



U. Manber.

Algorithms: A Creative Approach.

Addison-Wesley, 1989.



D. E. Knuth.

The Art of Computer Programming. Volume 1 – Fundamental Algorithms.

Addison Wesley, 1998.



D. E. Knuth.

The Art of Computer Programming. Volume 2 – Sorting and Searching.

Addison Wesley, 1998.



N. Ziviani.

Projeto de Algoritmos com Implementações em Pascal e C.

Editora Thomson. 2a Edição. 2004.

