

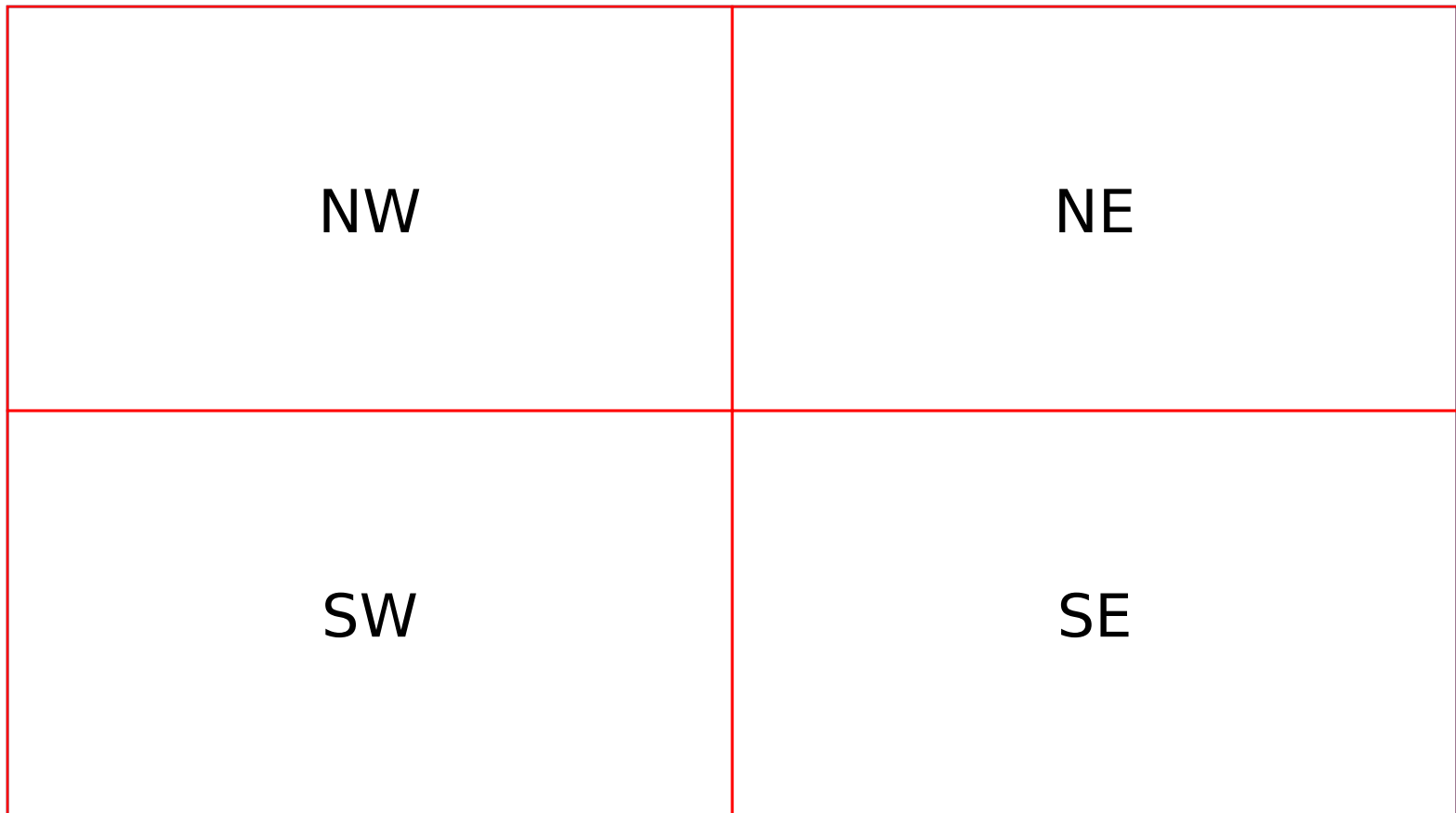
# Dados espaciais QuadTree para Pontos

Estruturas de Dados II

Jairo Francisco de Souza

# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



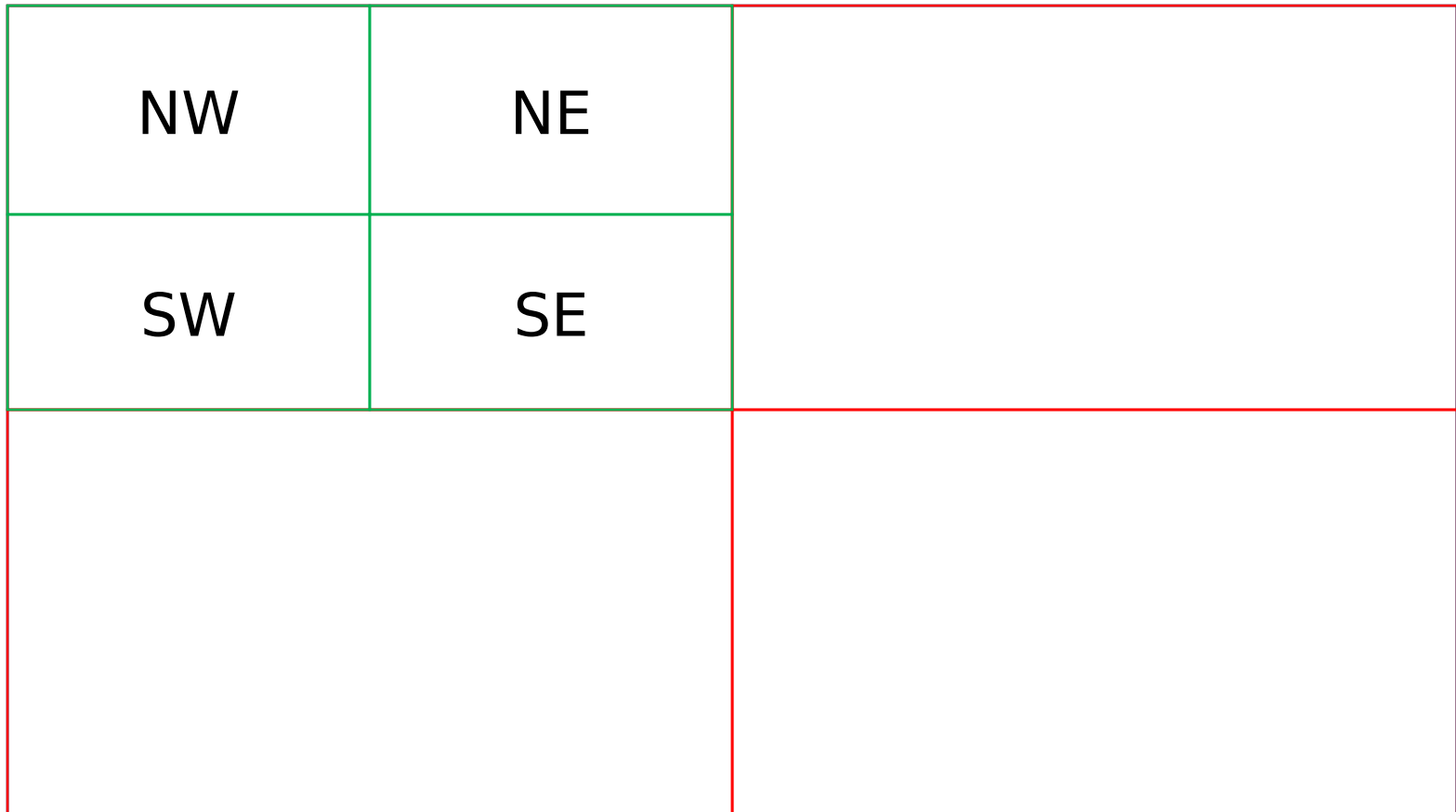
# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



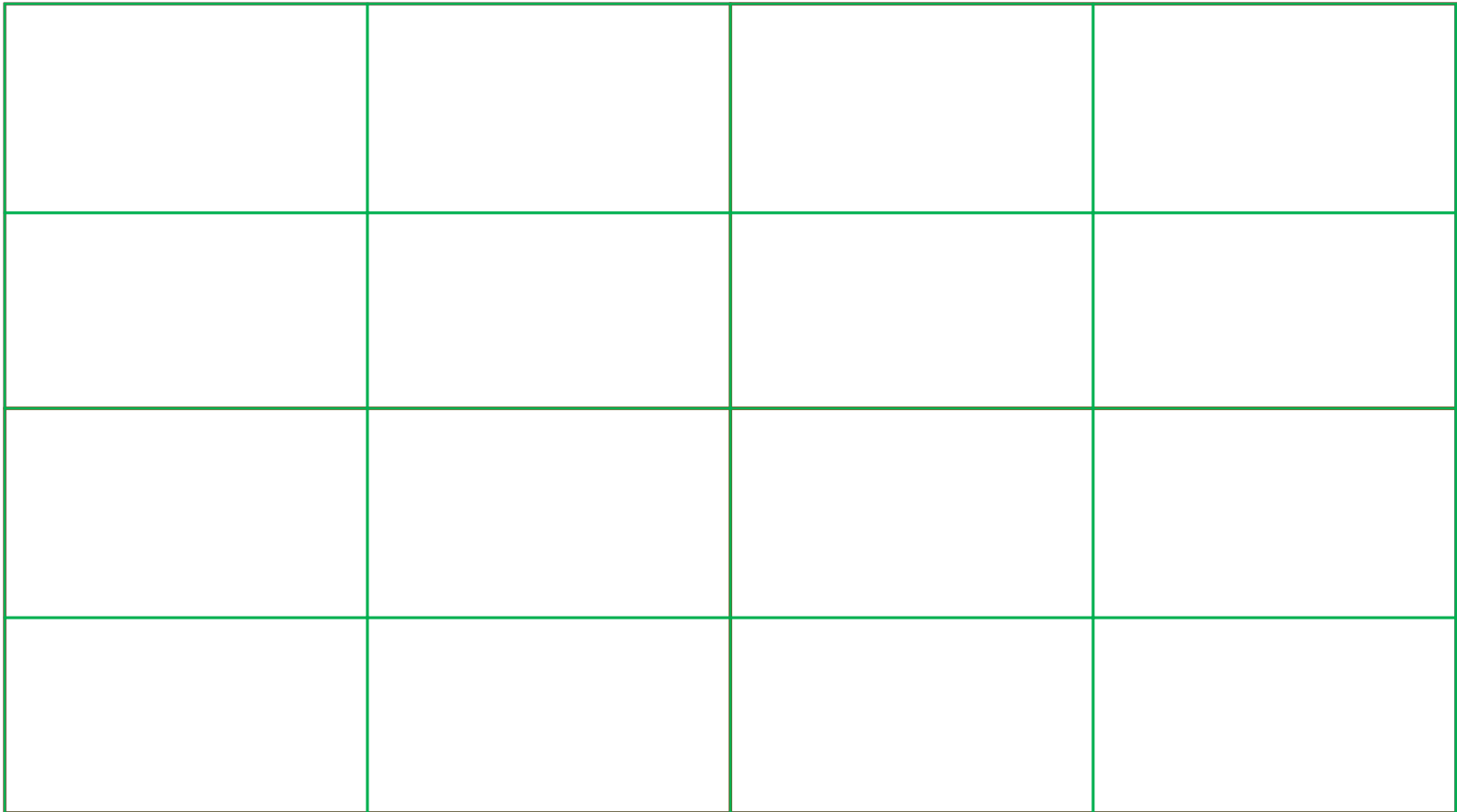
# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



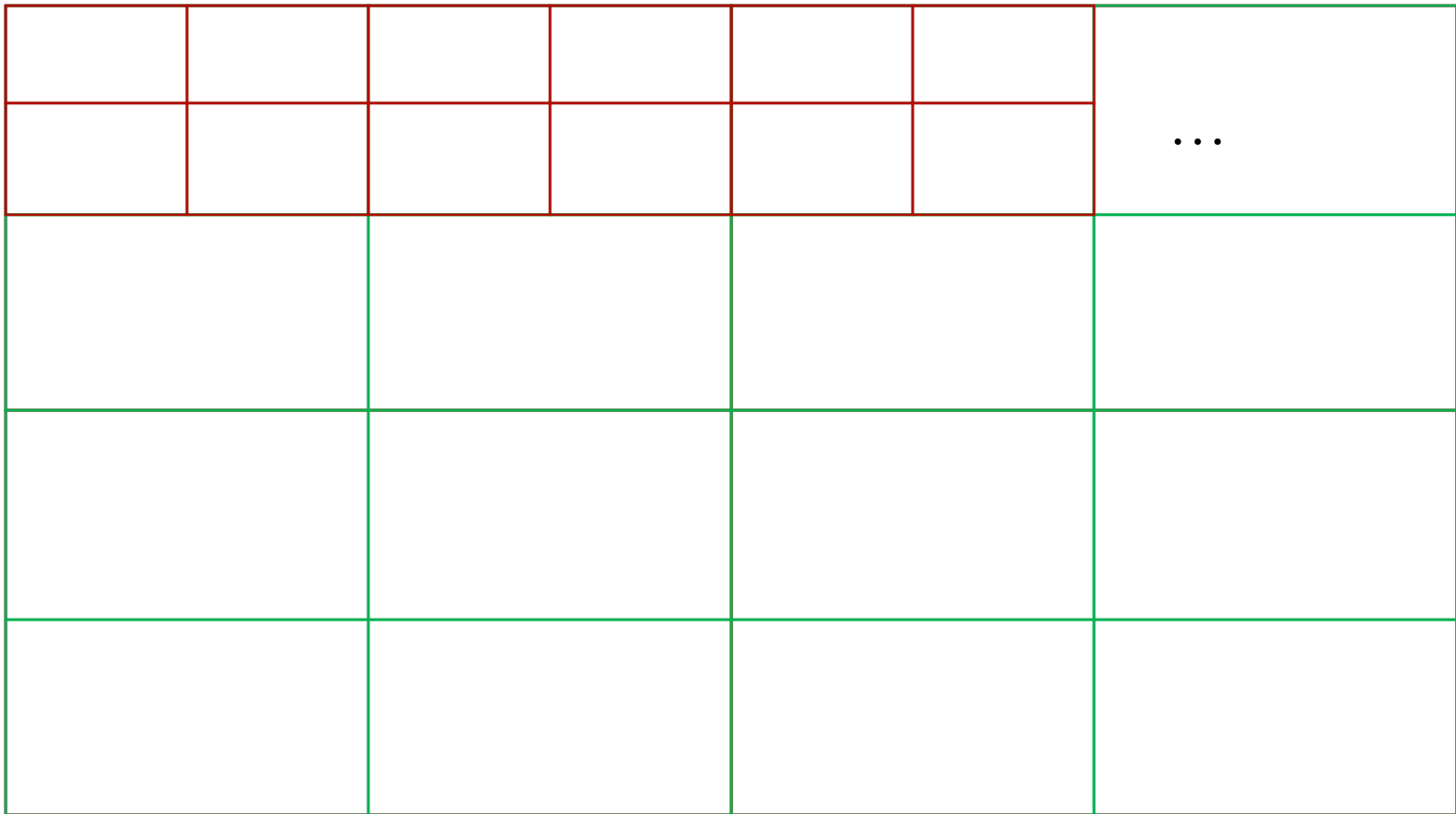
# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



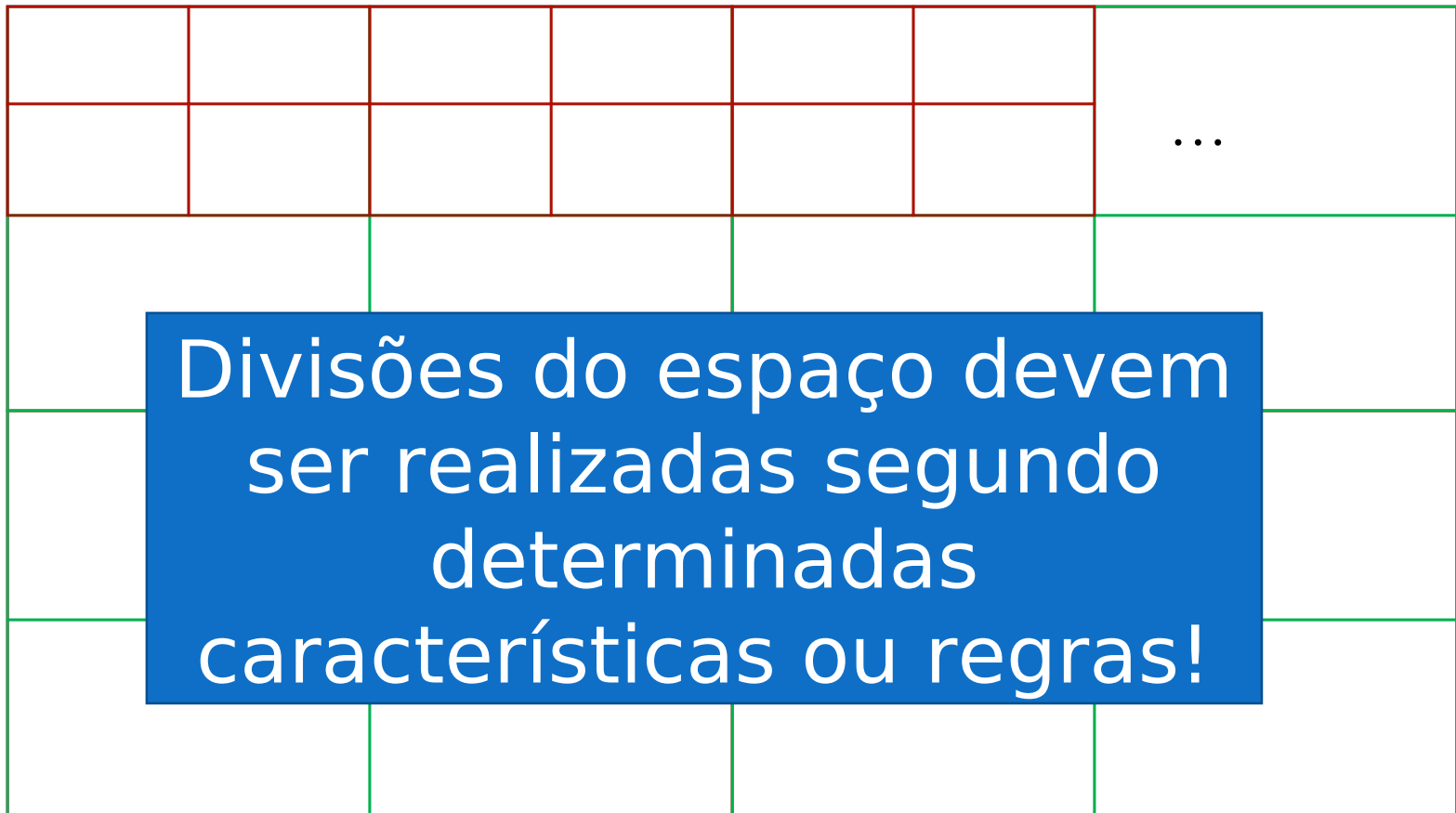
# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



# Quadtree

- Espaço dividido em quadrantes (direções)



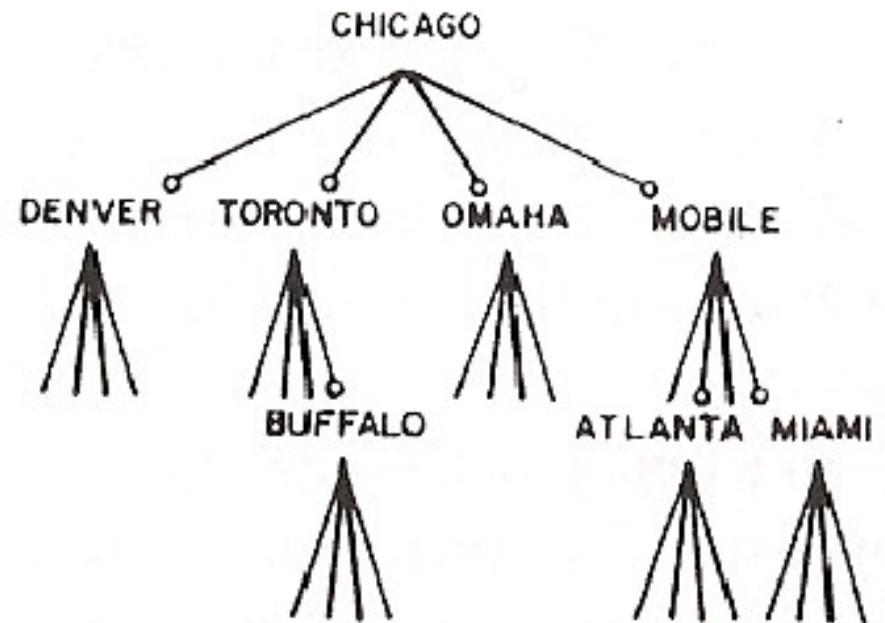
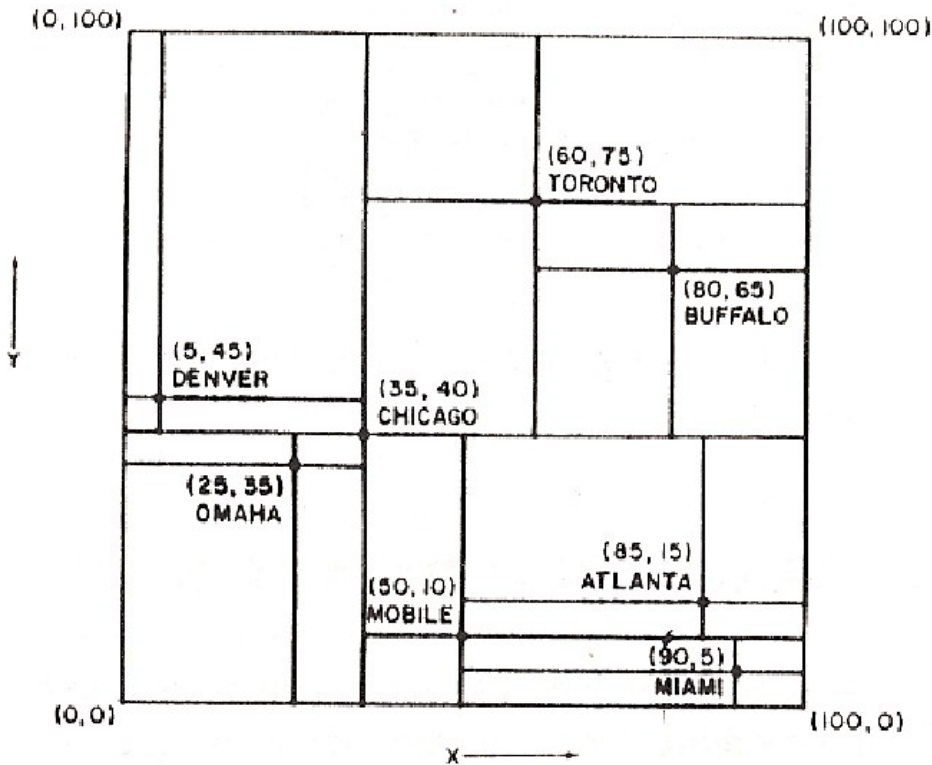
# Point Quadrees

- Finkel e Benkley [1974]
- É implementada como uma generalização multidimensional de uma árvore binária de busca.
- Em duas dimensões cada ponto de dados é representado por um nó da quadtree: Tipo de dados com 7 campos:
  - Primeiros 4 campos representam os 4 quadrantes (ou direções)
    - NW (noroeste)
    - NE (nordeste)
    - SW (sudoeste)
    - SE (sudeste)
  - Coordenada X do ponto
  - Coordenada Y do ponto
  - Campo nome: contém informações descritivas sobre o nó, por exemplo, nome da cidade.

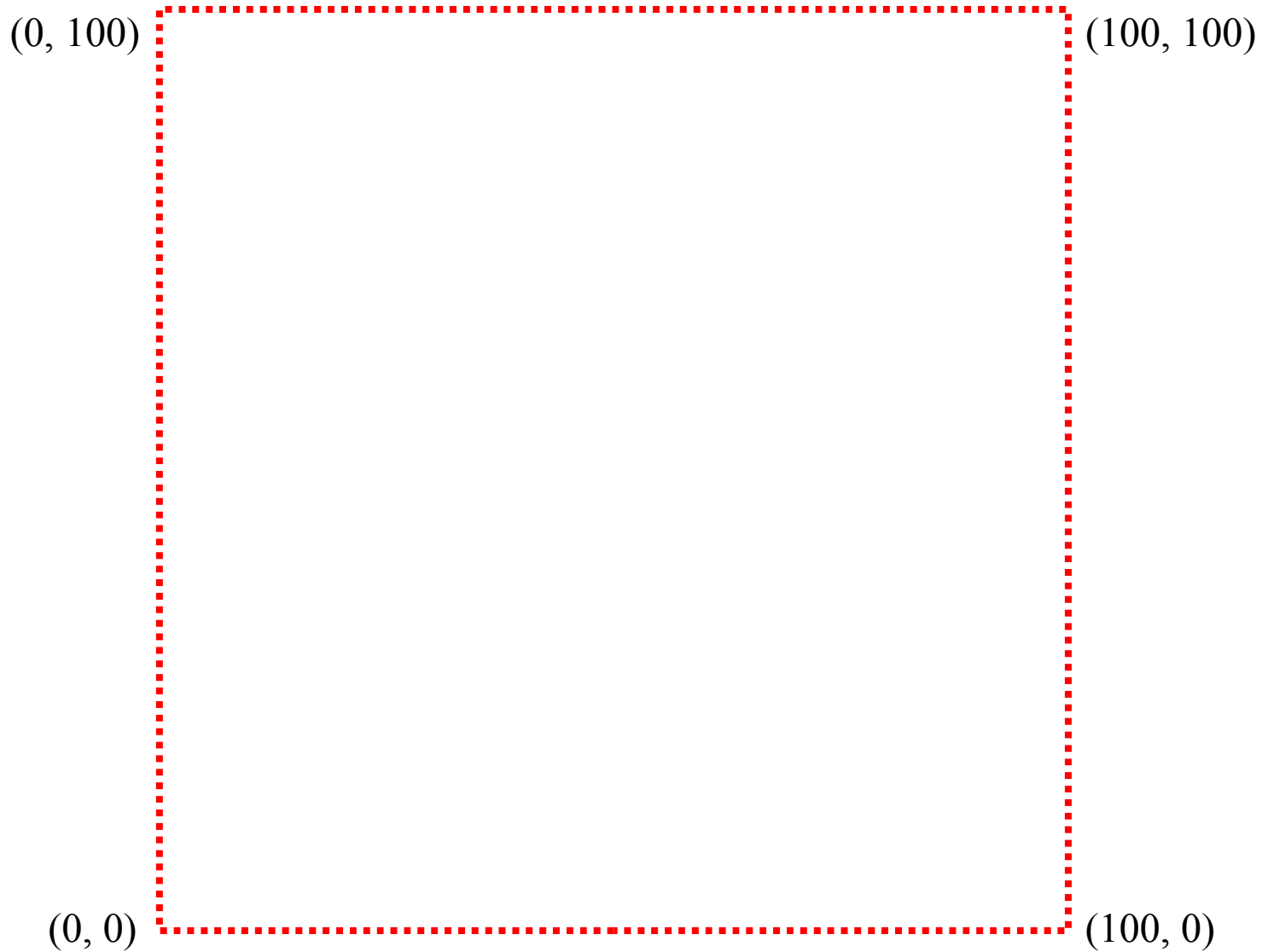
Se P é um ponteiro para um nó e I é um quadrante, então estes campos são referenciados SON(P, I)



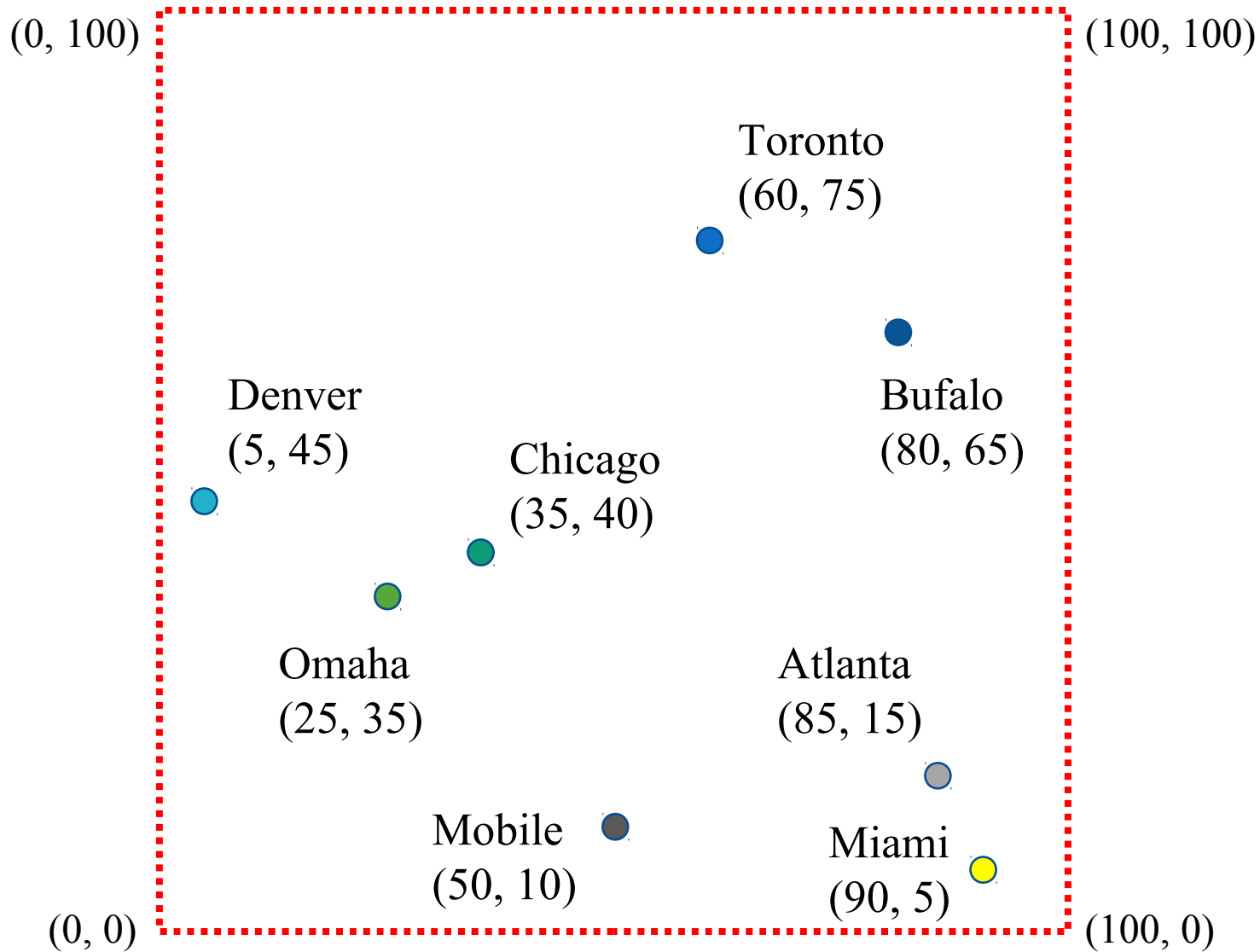
# Point QuadTrees - Exemplo



# Point QuadTrees - Exemplo (Quadrante)

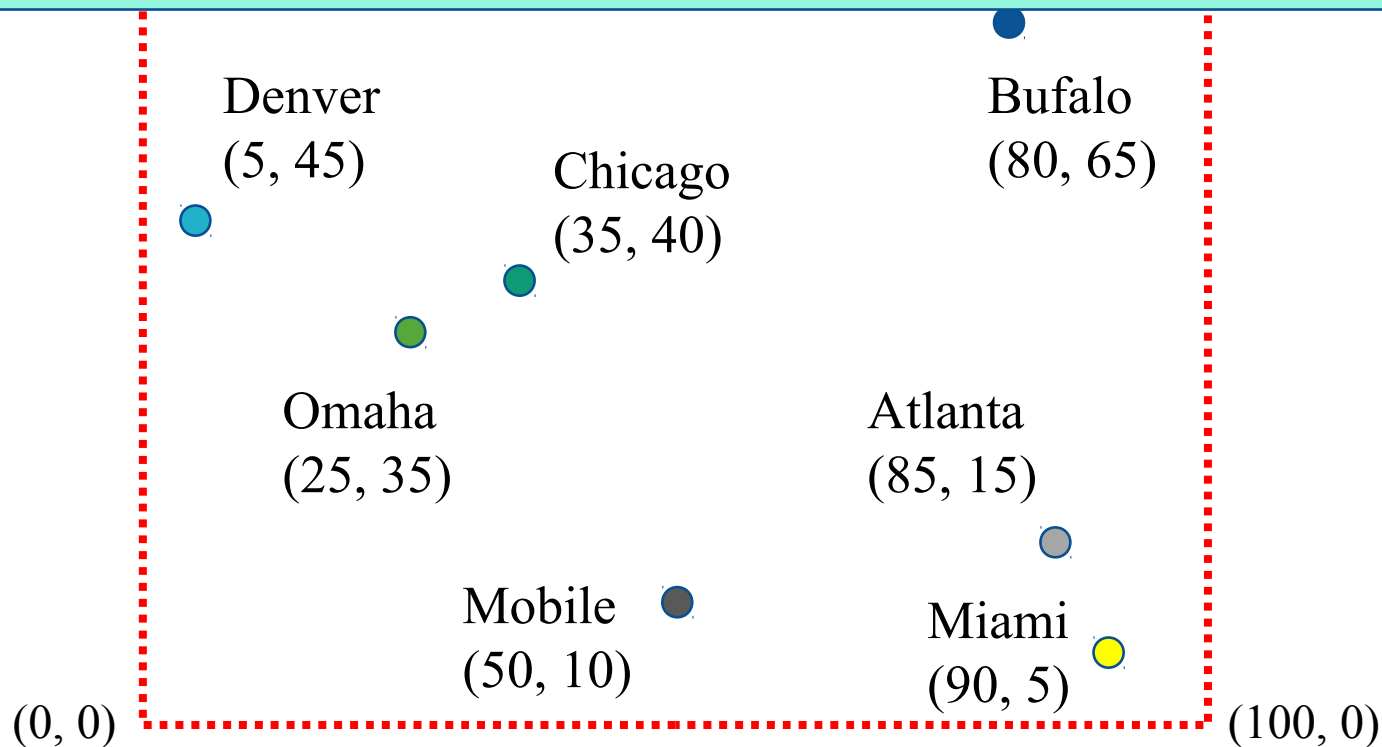


# Point QuadTrees – Cidades (pontos)



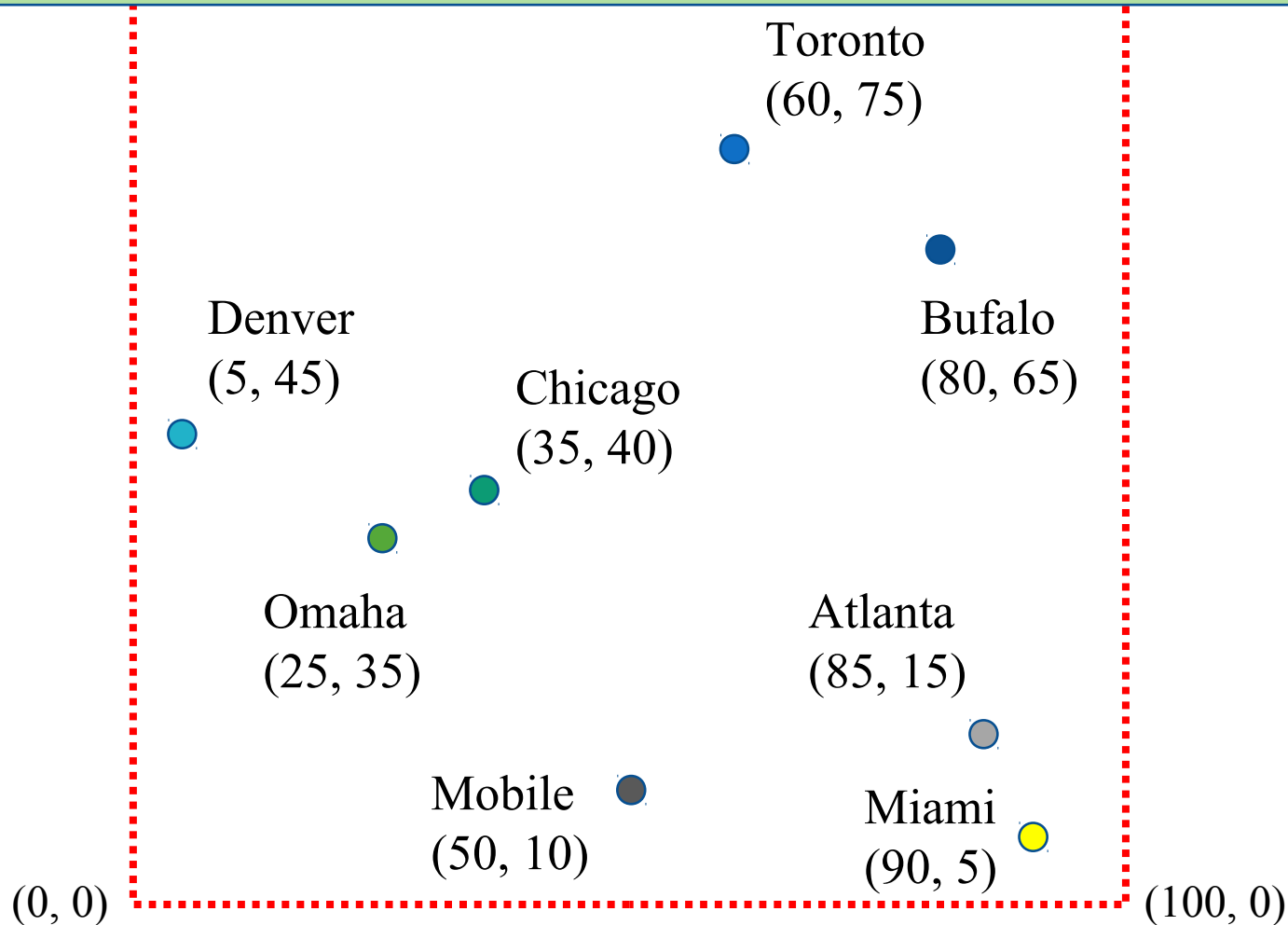
# Point QuadTrees - Inserção

Registros são inseridos de forma semelhante à árvore binária de busca. A posição desejada é buscada de acordo com as coordenadas X e Y. Em cada nó uma comparação é feita e a subárvore apropriada (NE, NW, SW ou SE) é escolhida. Quando chega-se na base da árvore (filho nulo), foi encontrada a posição desejada para inserir o registro.

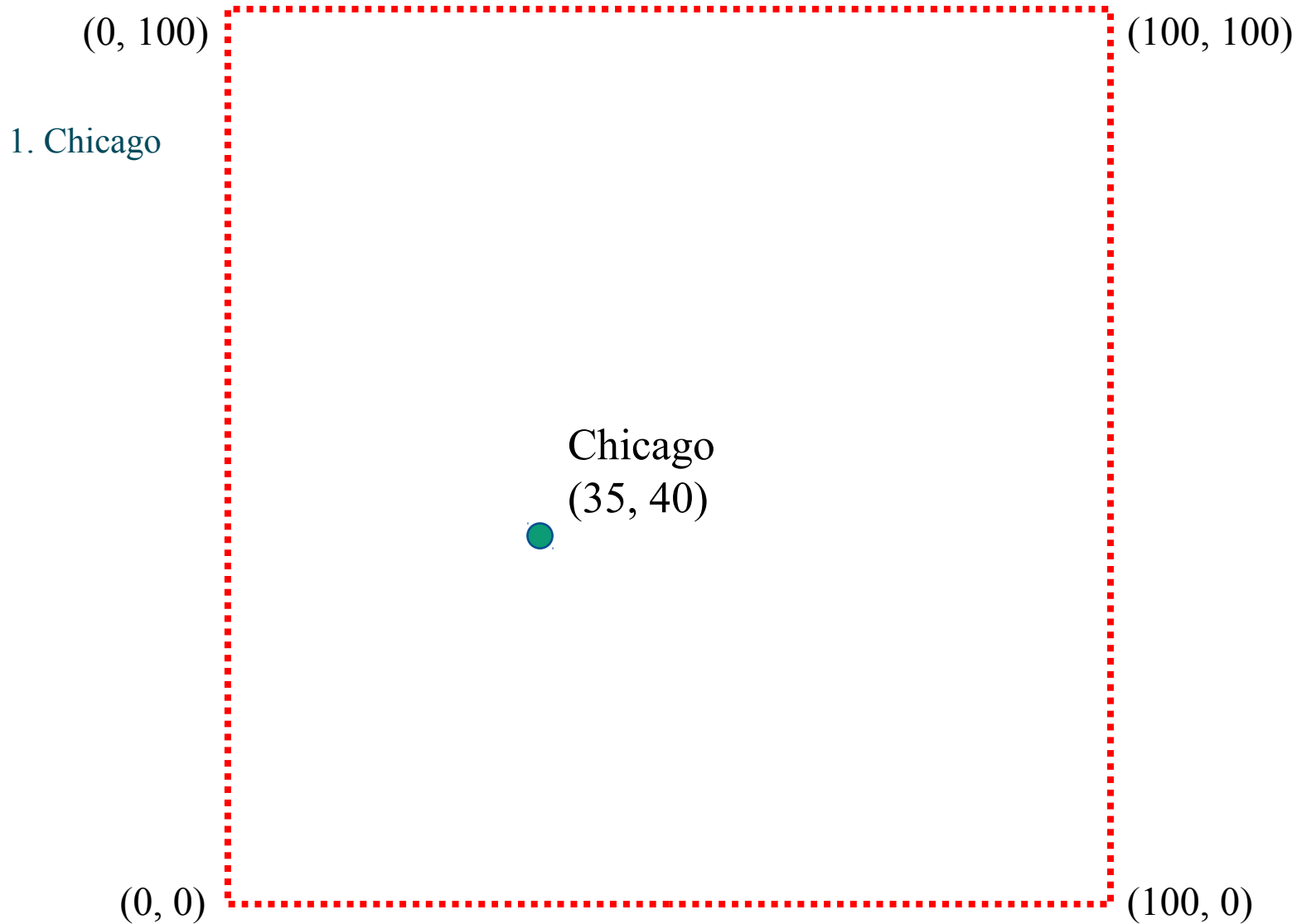


# Point QuadTrees - Inserção

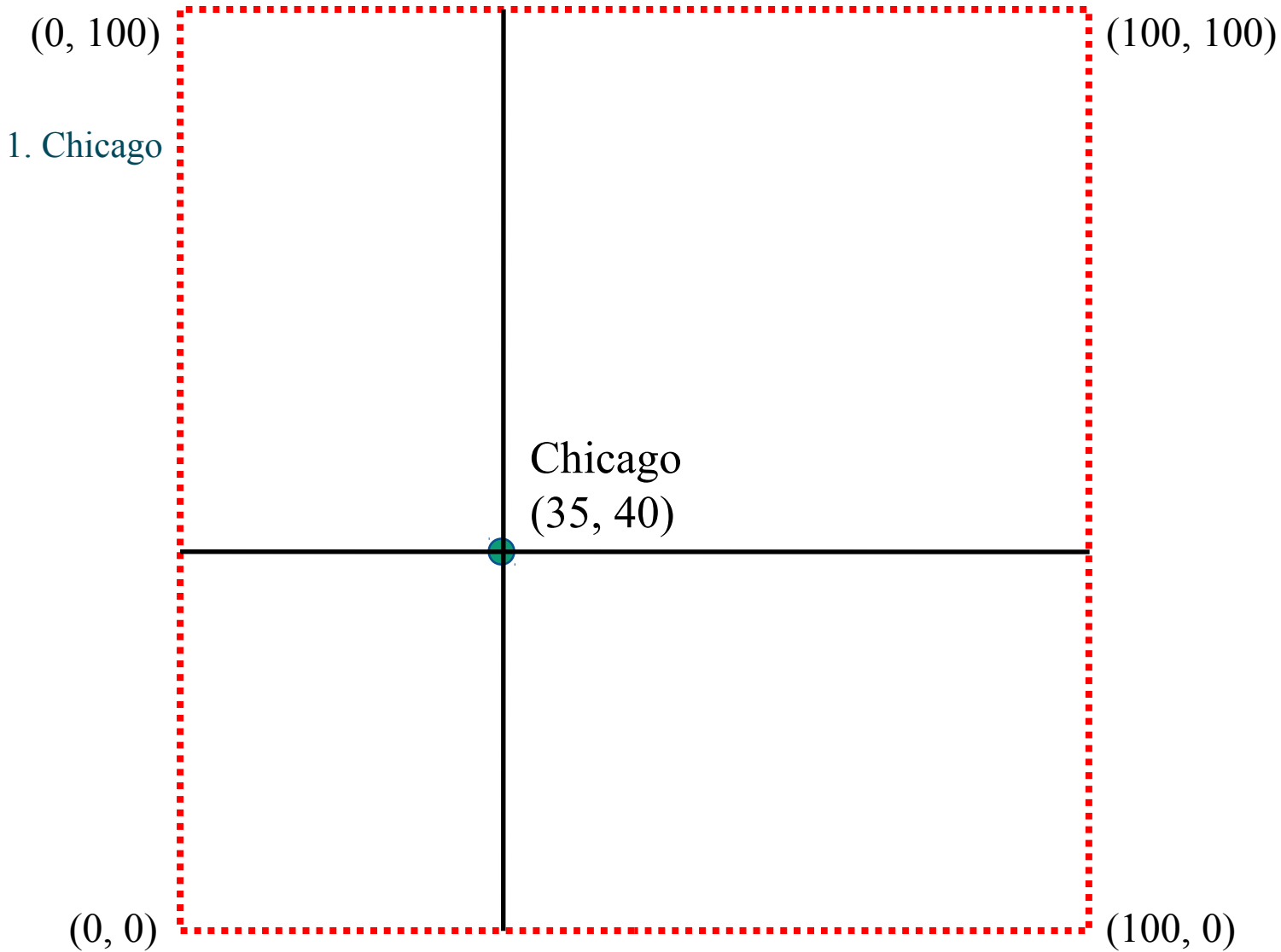
Inserção na ordem: Chicago, Mobile, Toronto, Buffalo, Denver, Omaha, Atlanta e Miami.



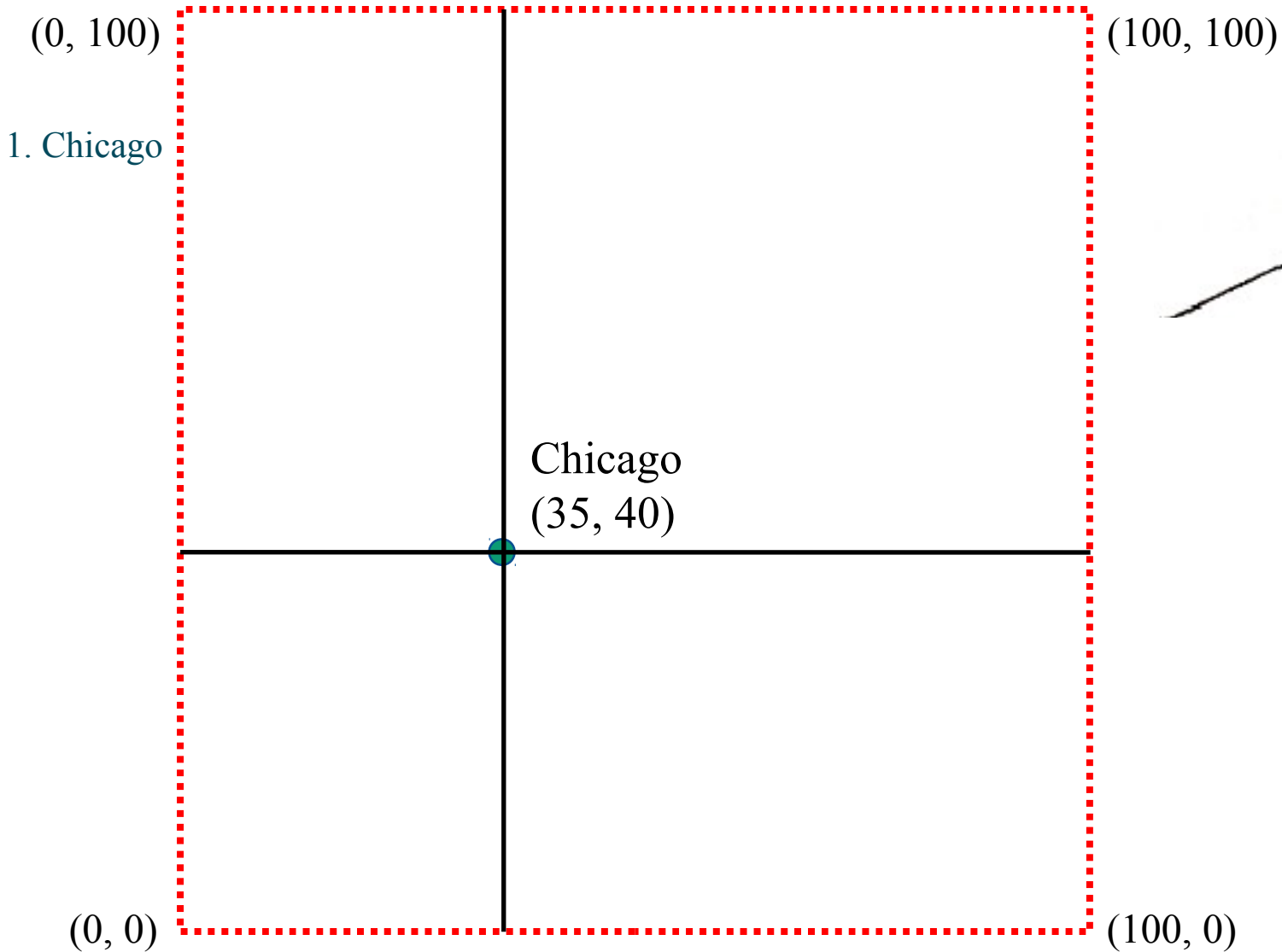
# Point QuadTrees - Inserção



# Point QuadTrees - Inserção

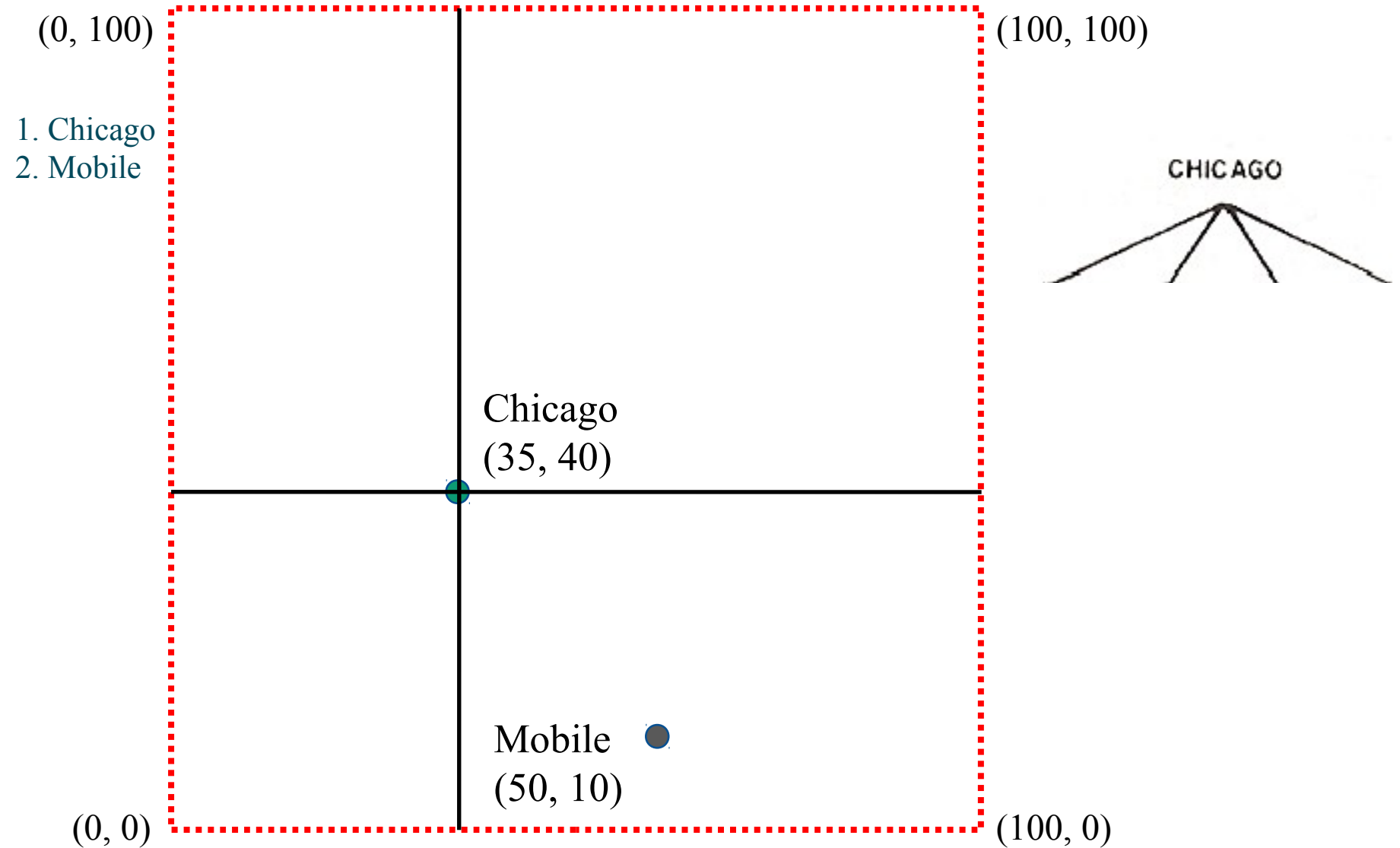


# Point QuadTrees - Inserção

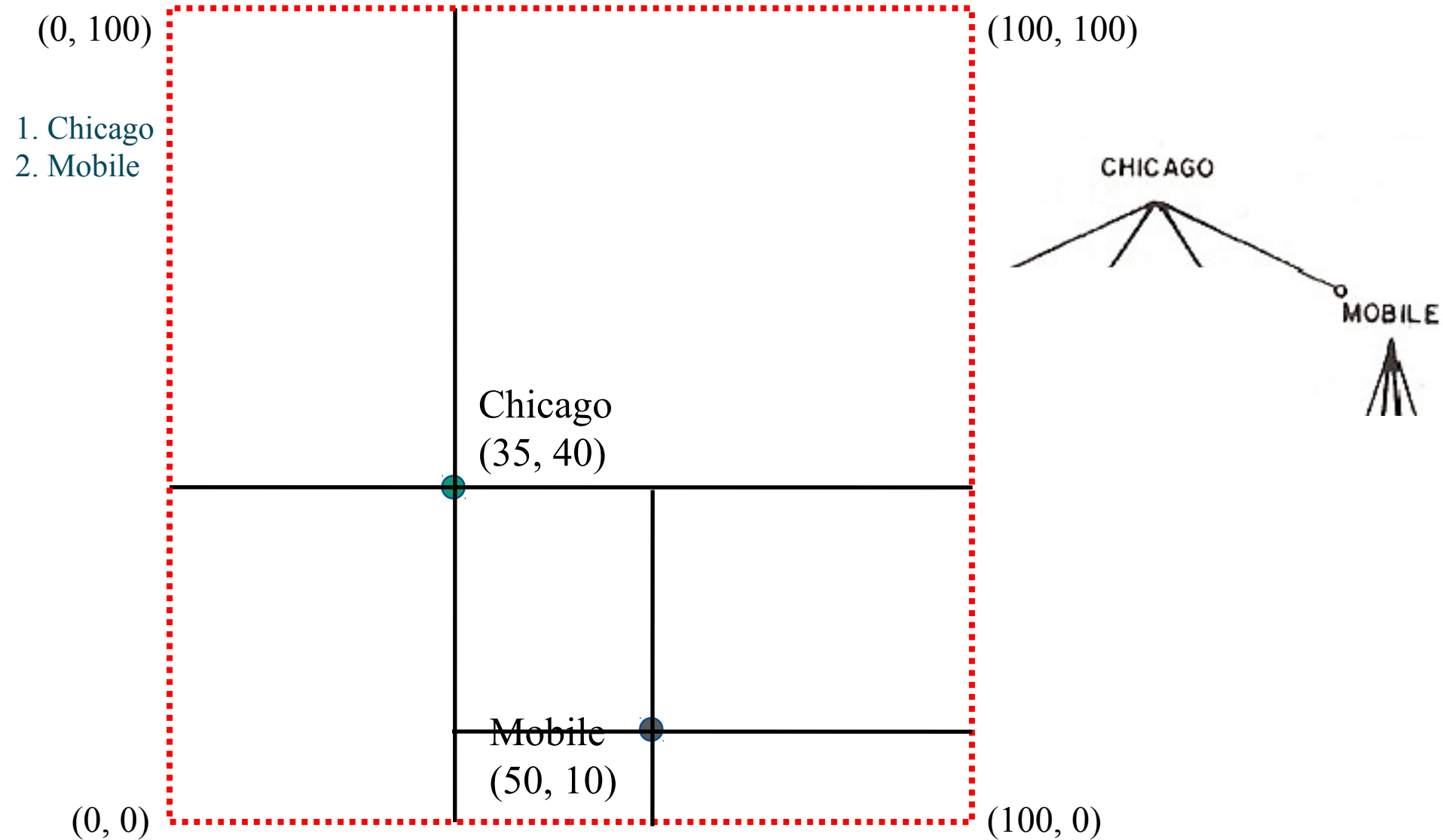




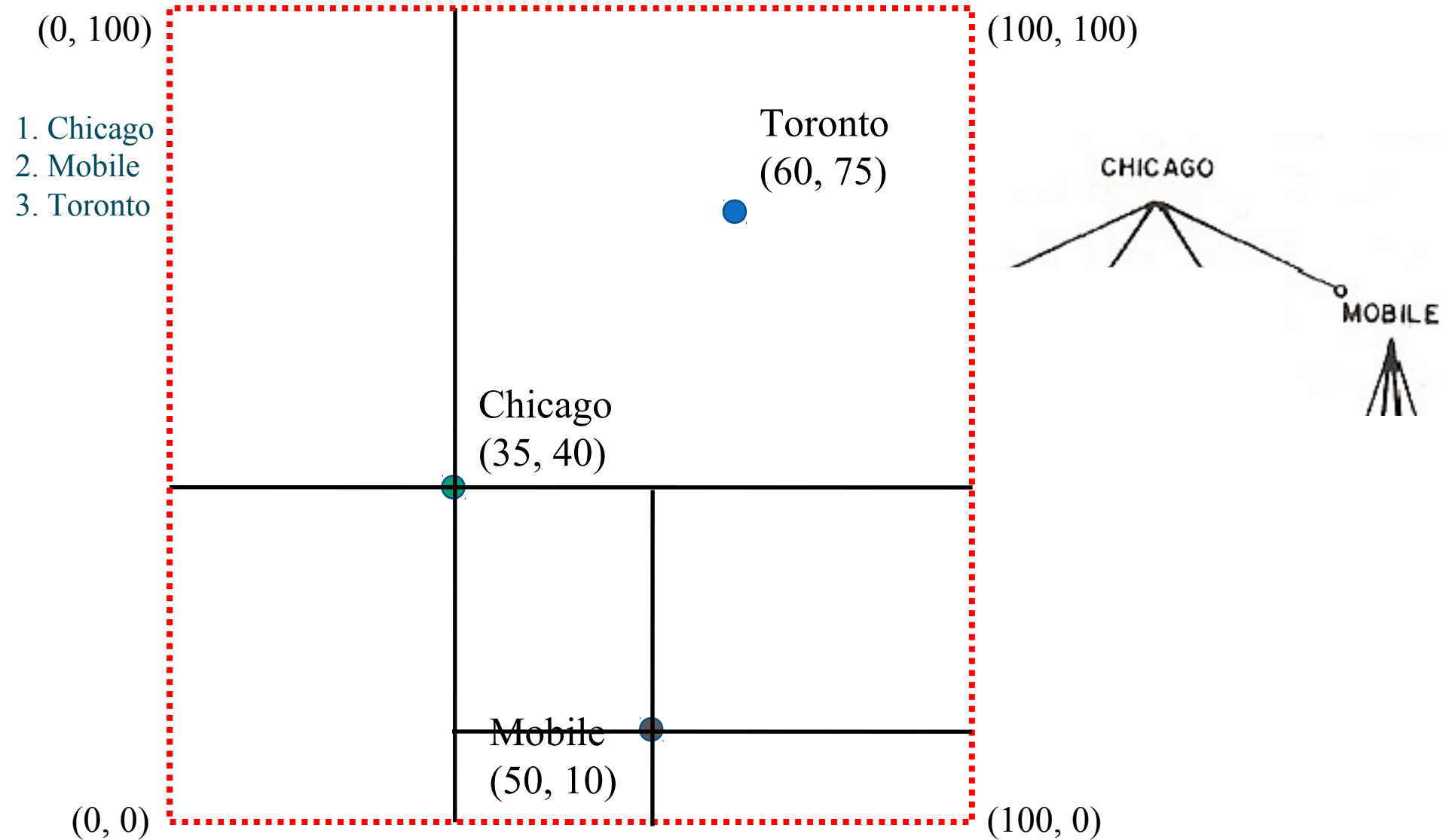
# Point QuadTrees - Inserção



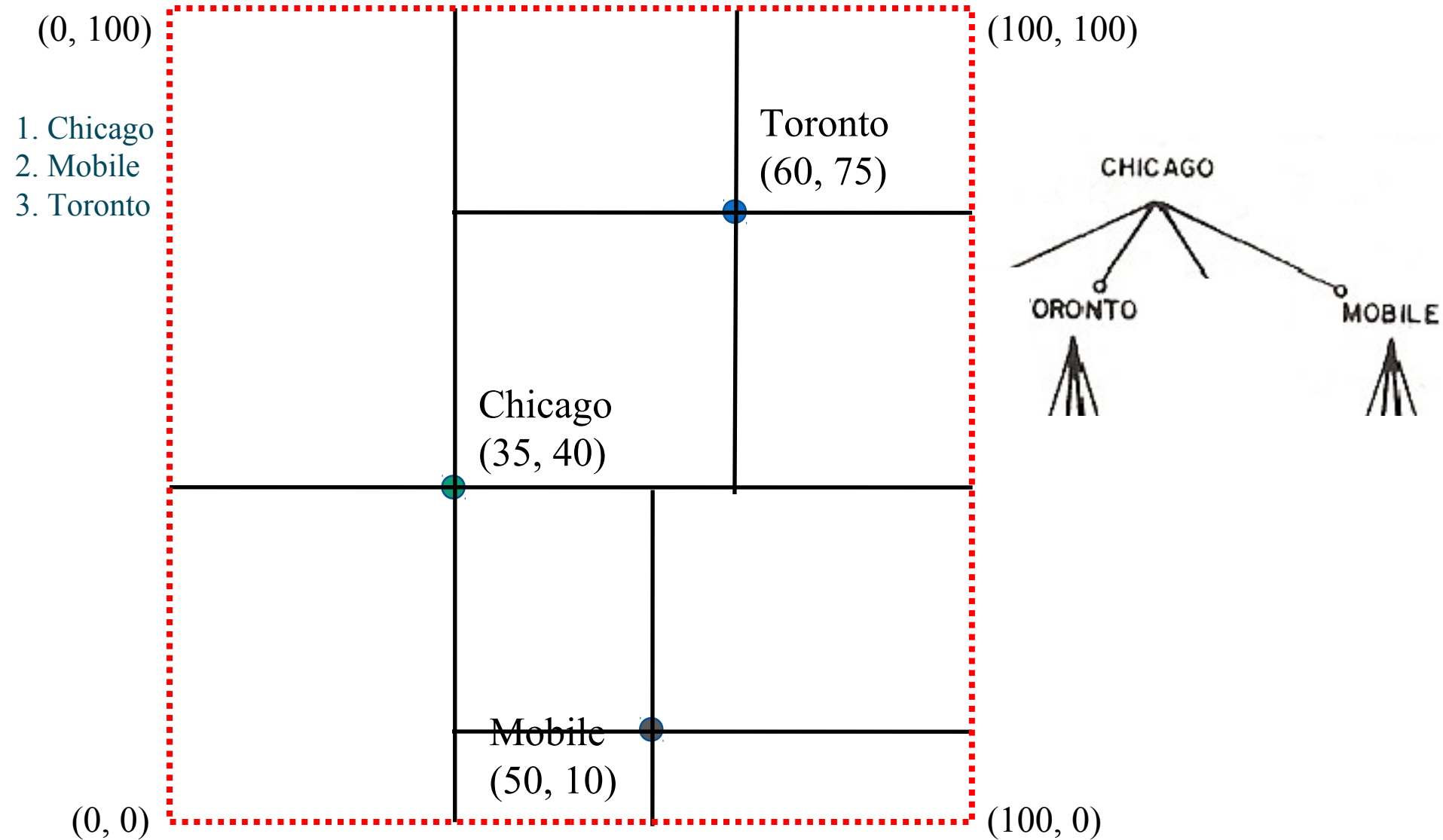
# Point QuadTrees - Inserção



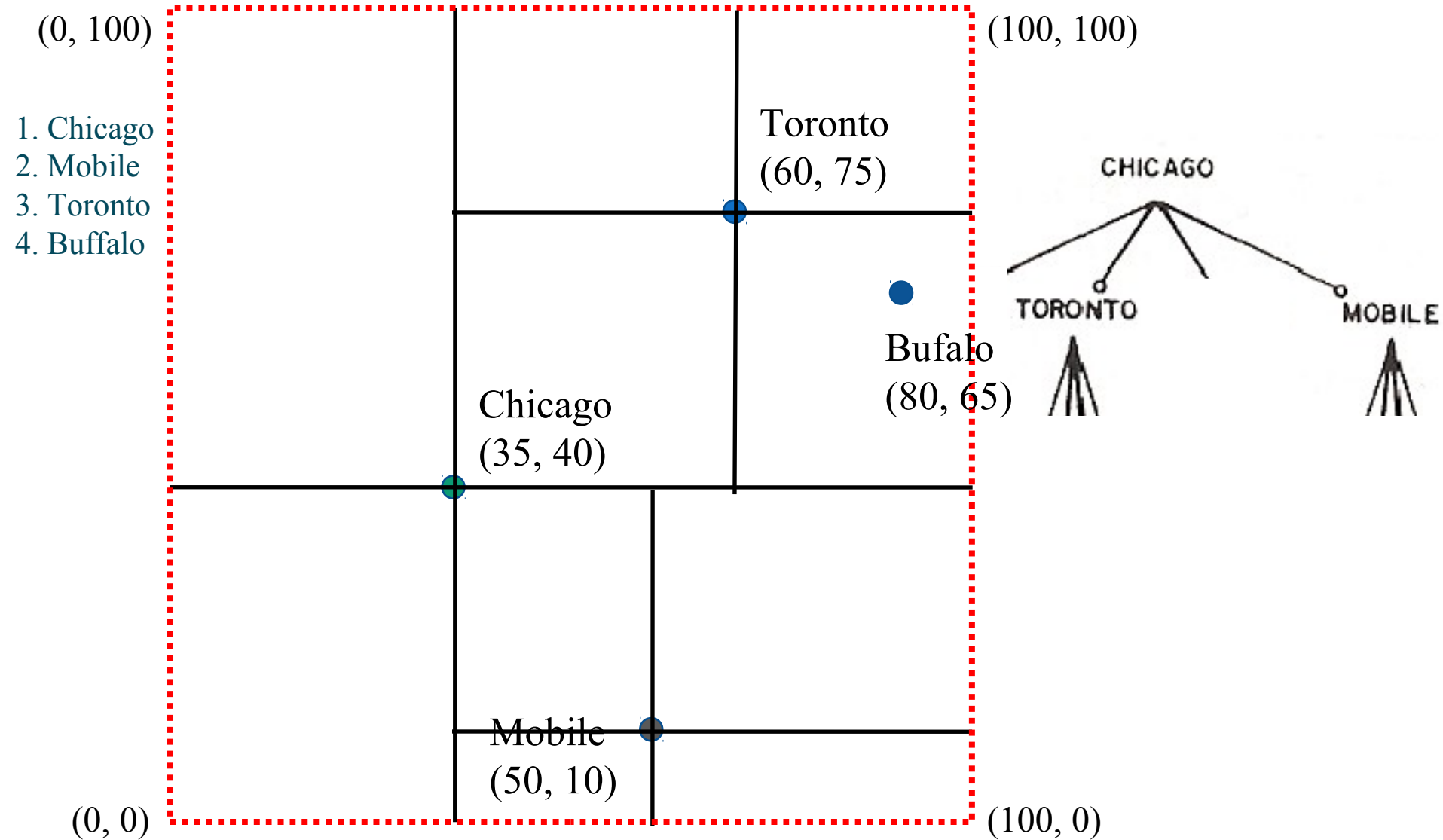
# Point QuadTrees - Inserção



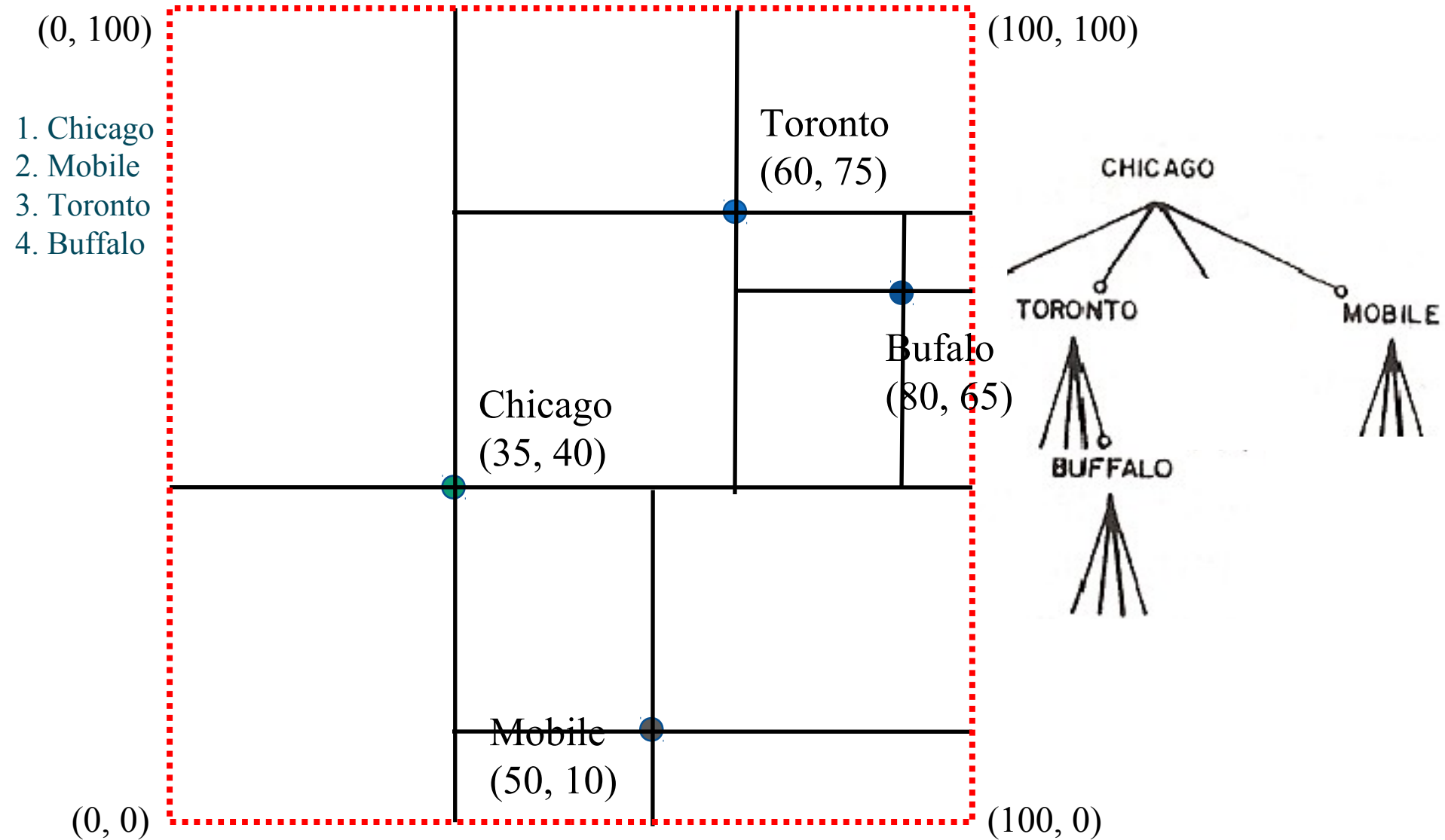
# Point QuadTrees - Inserção



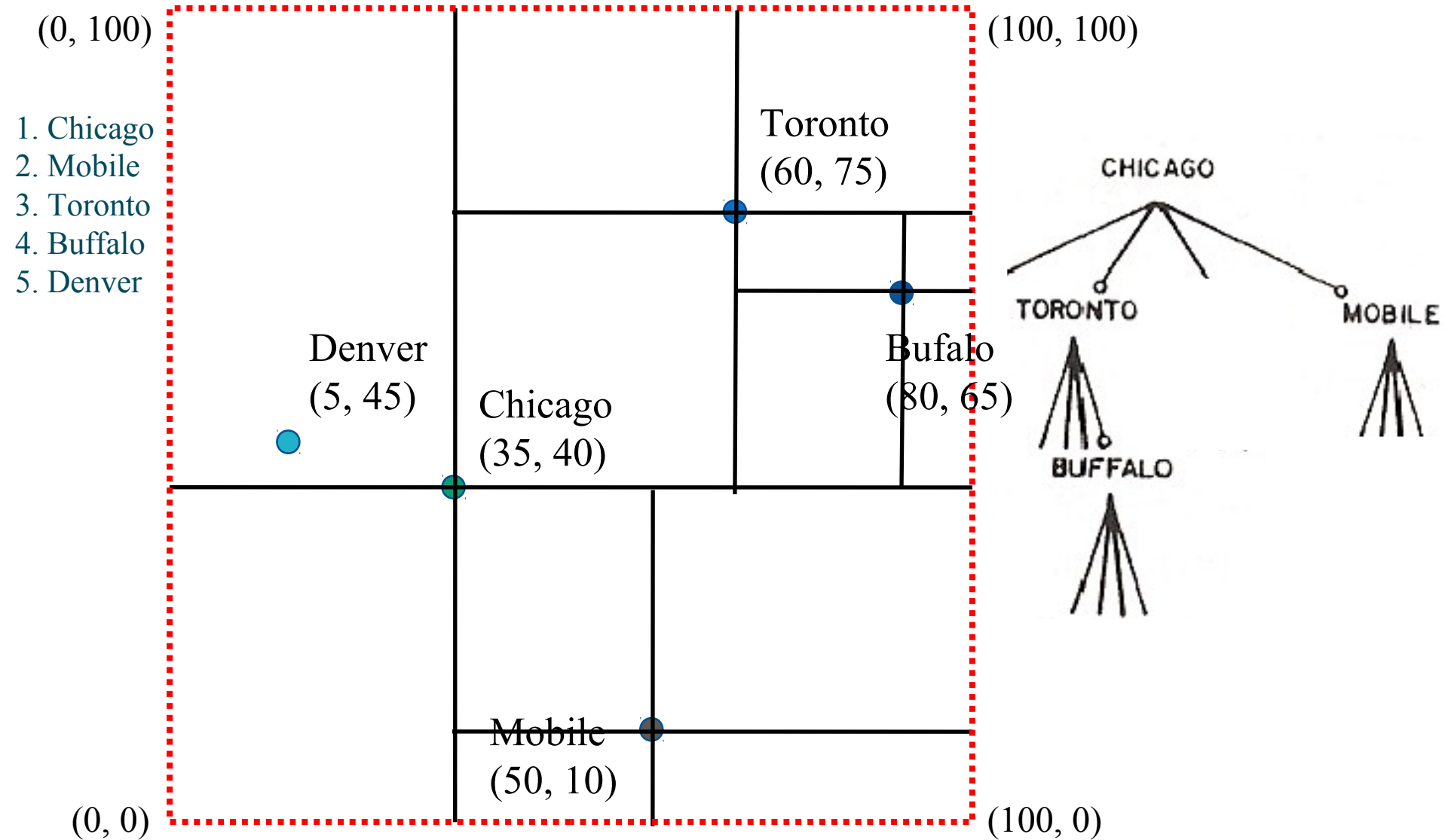
# Point QuadTrees - Inserção



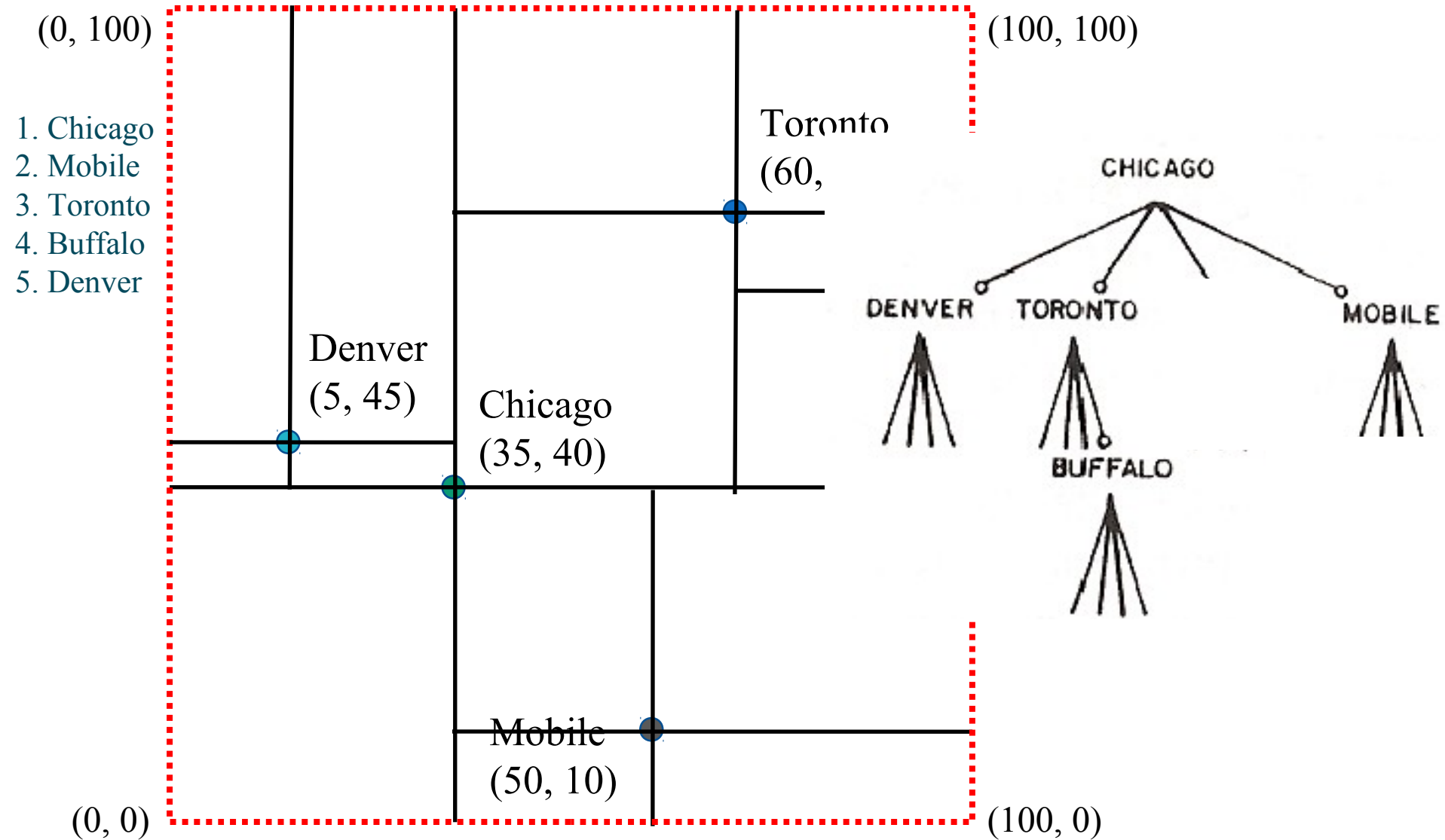
# Point QuadTrees - Inserção



# Point QuadTrees - Inserção

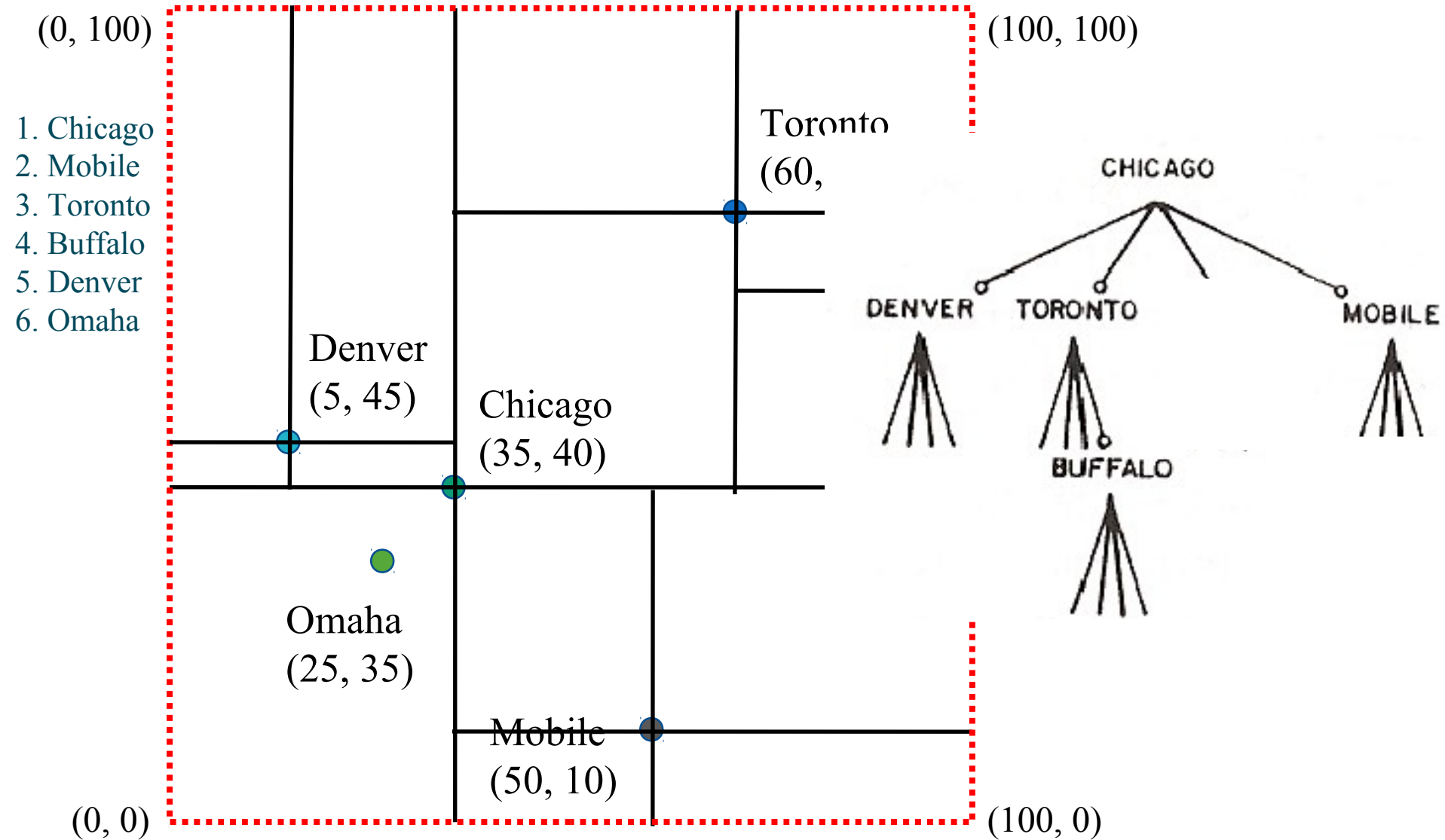


# Point QuadTrees - Inserção

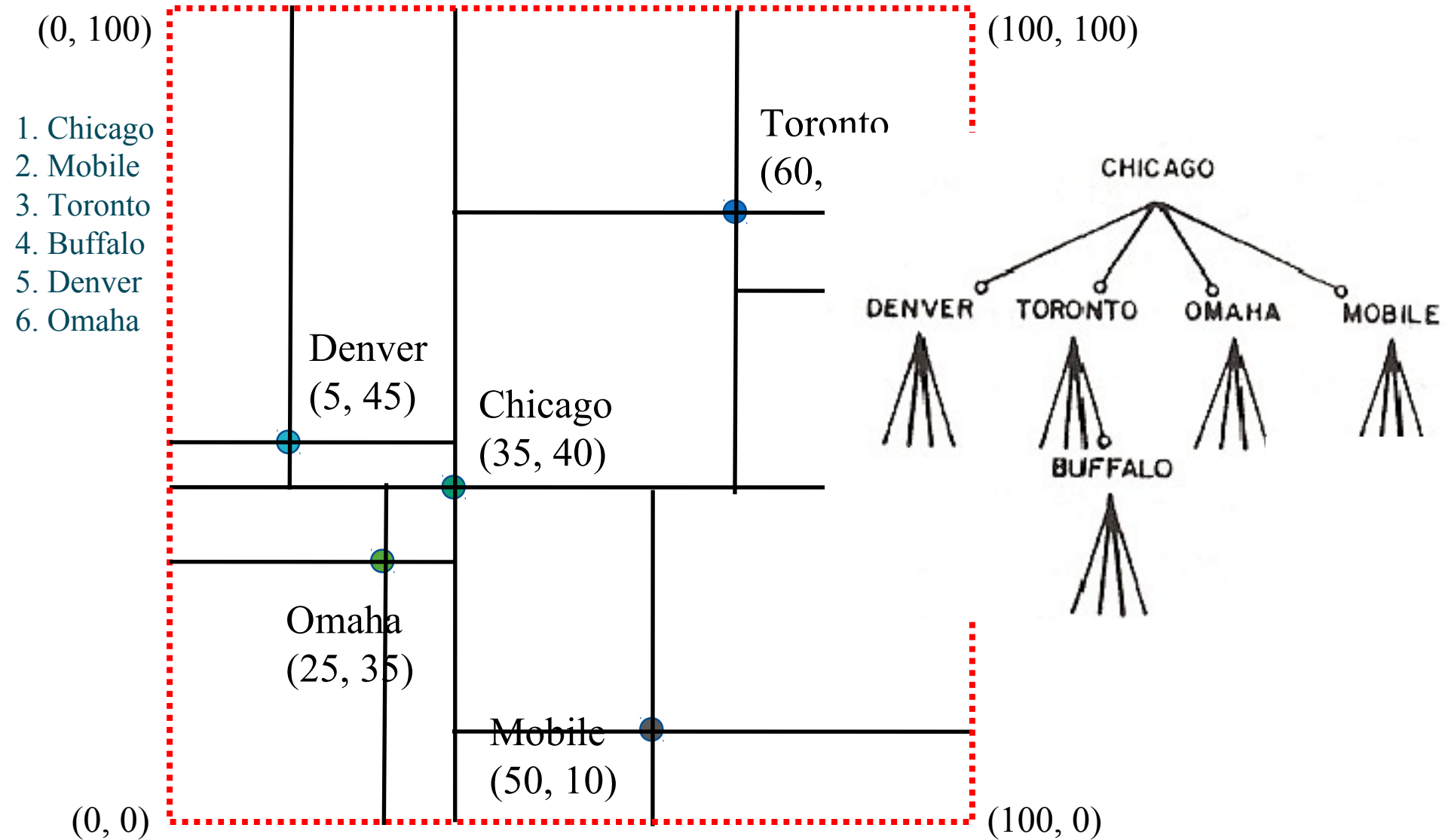




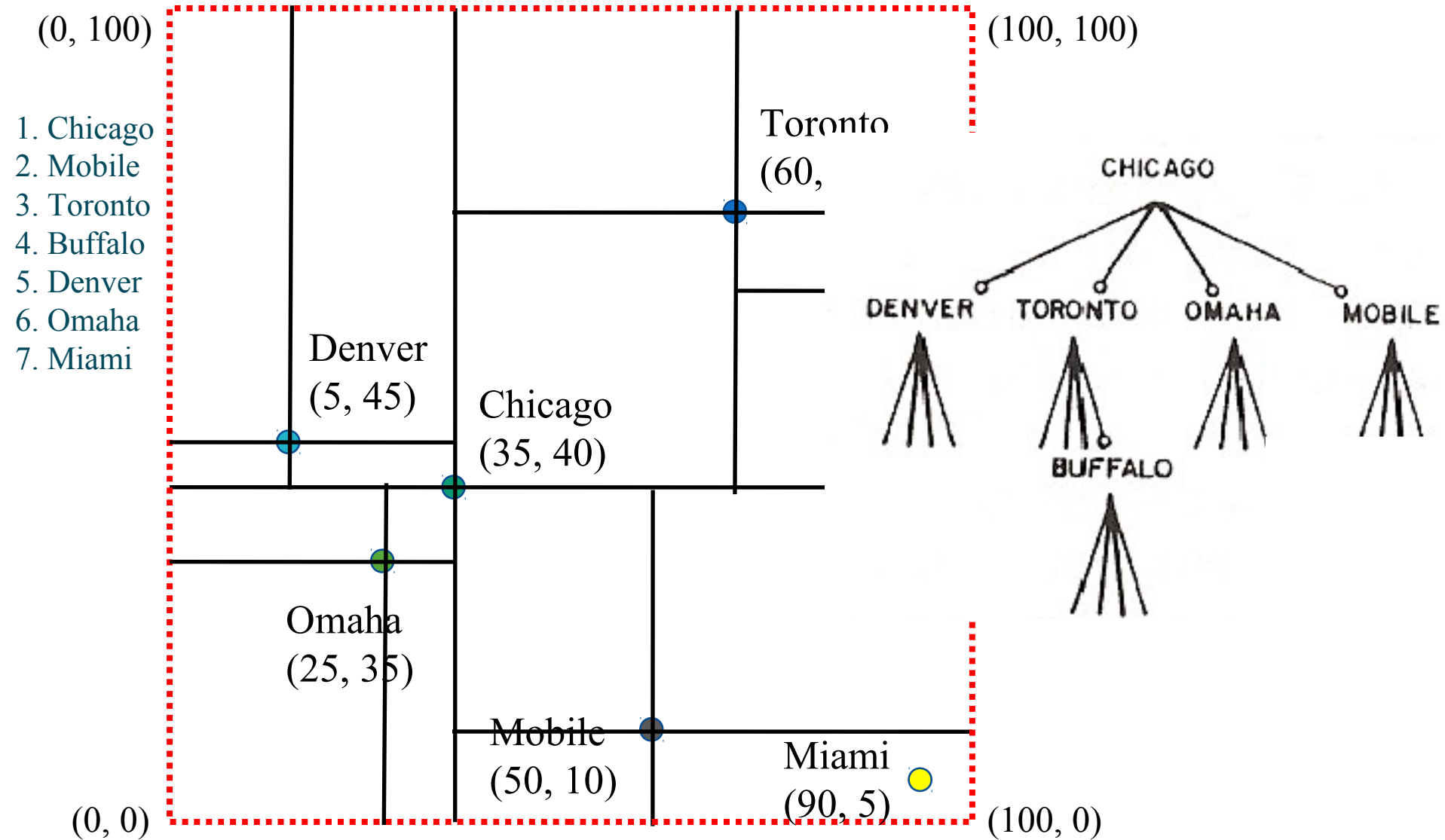
# Point QuadTrees - Inserção



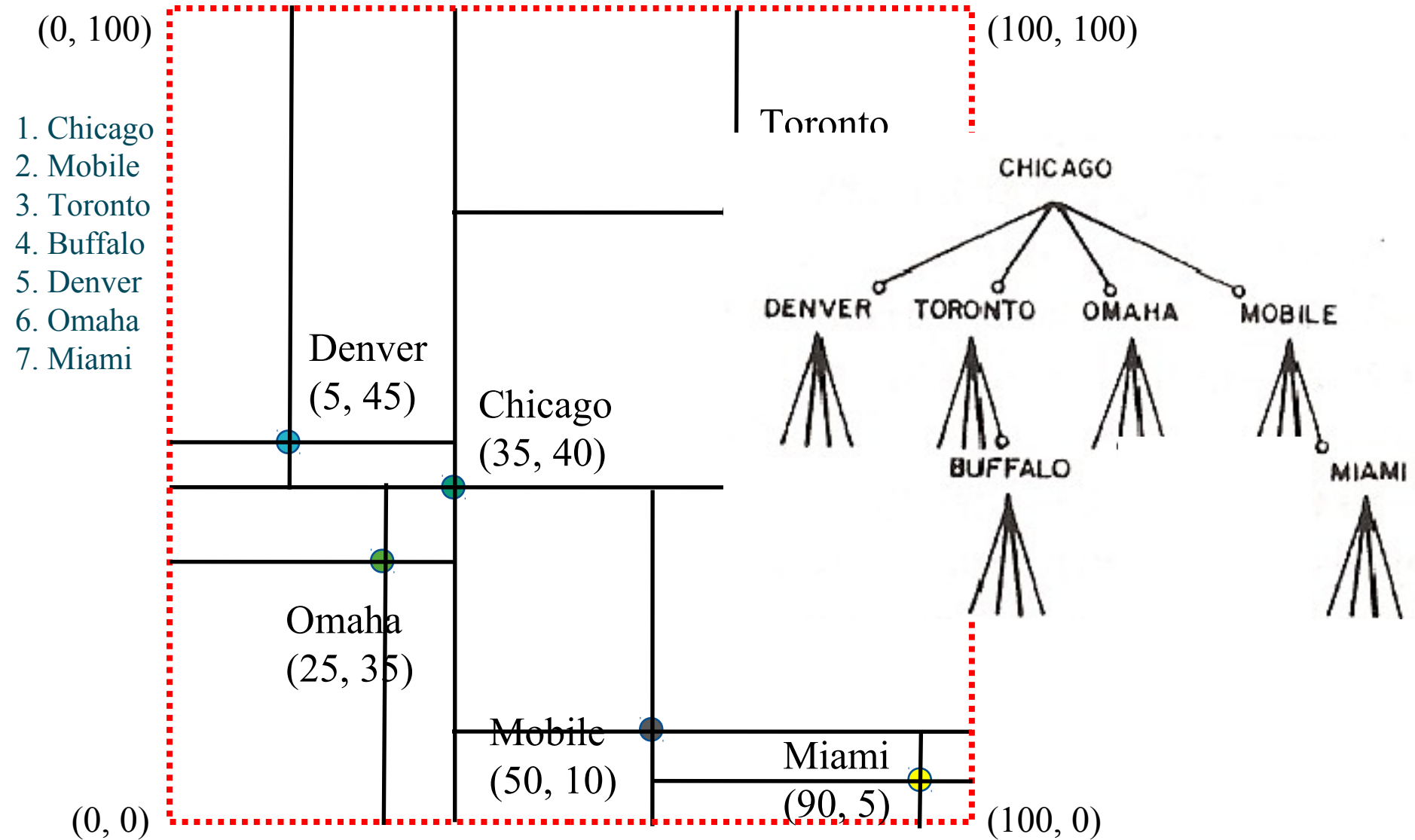
# Point QuadTrees - Inserção



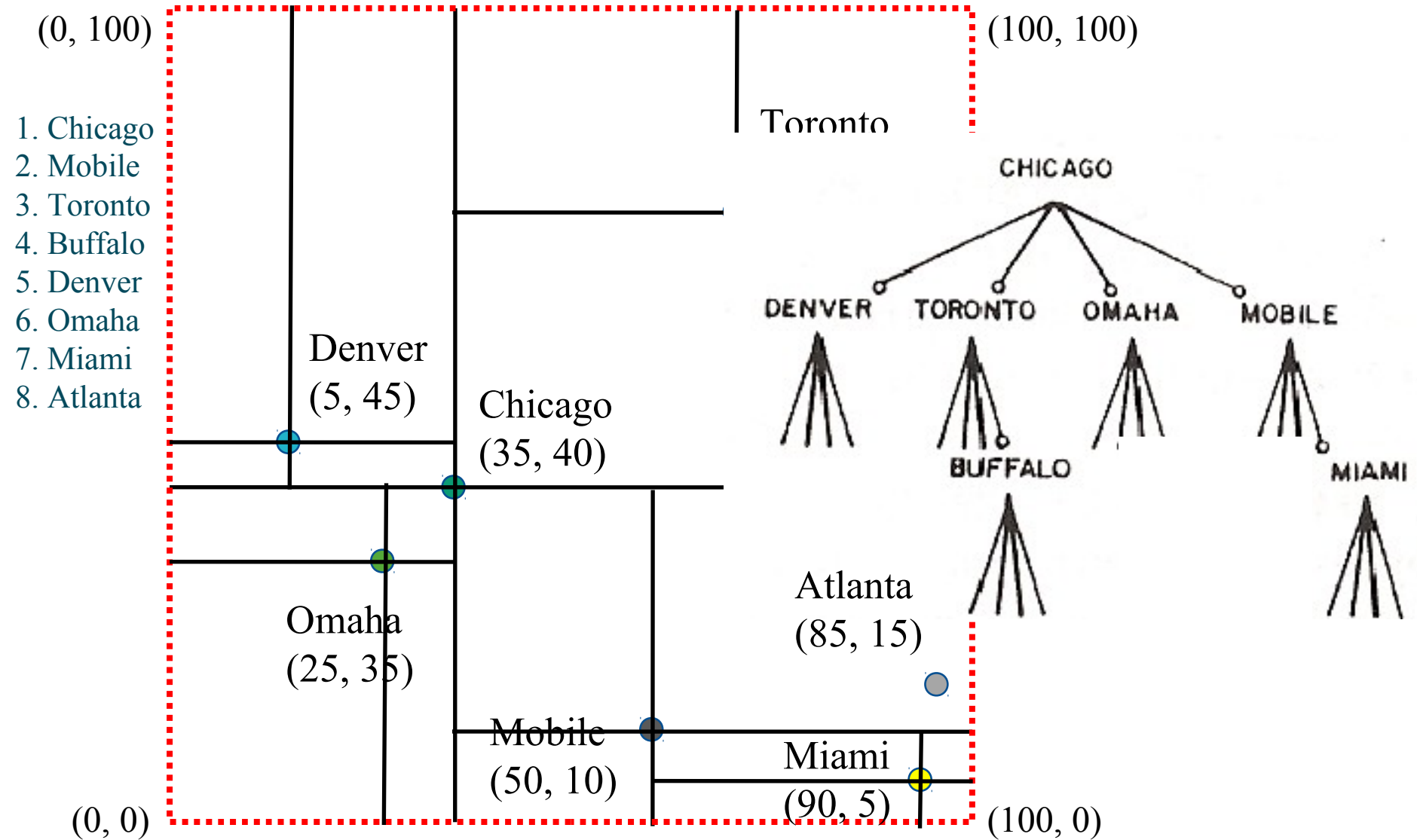
# Point QuadTrees - Inserção



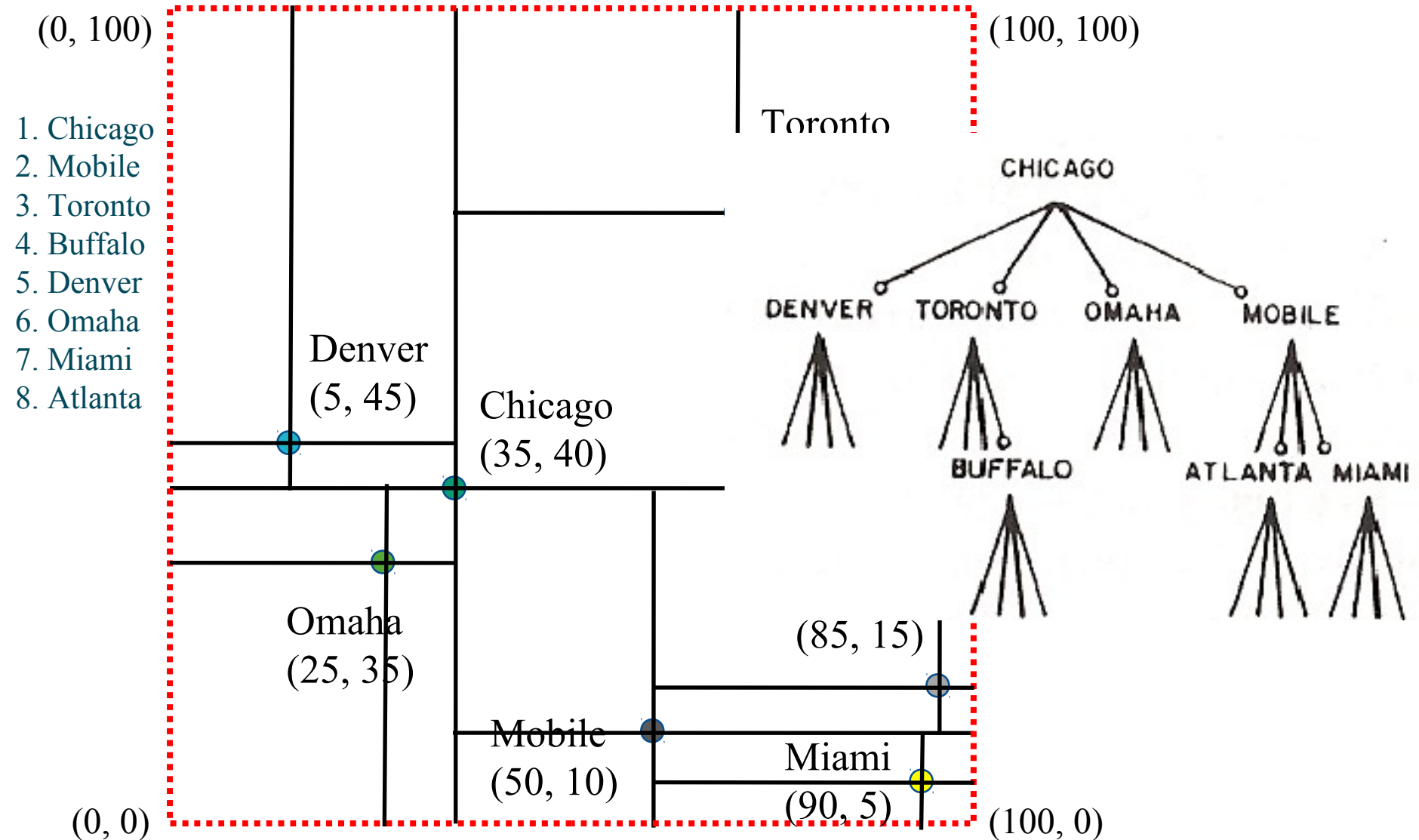
# Point QuadTrees - Inserção



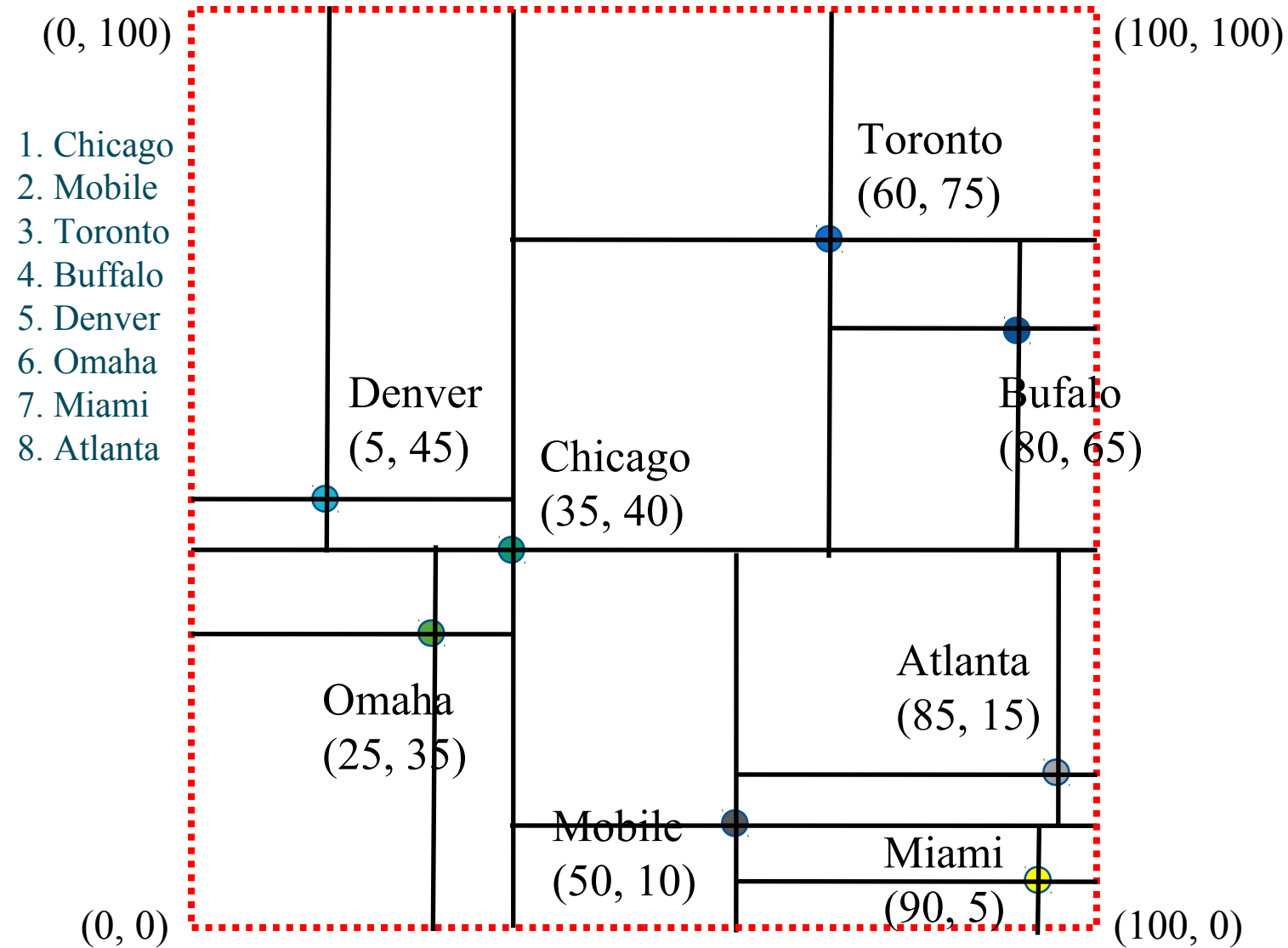
# Point QuadTrees - Inserção



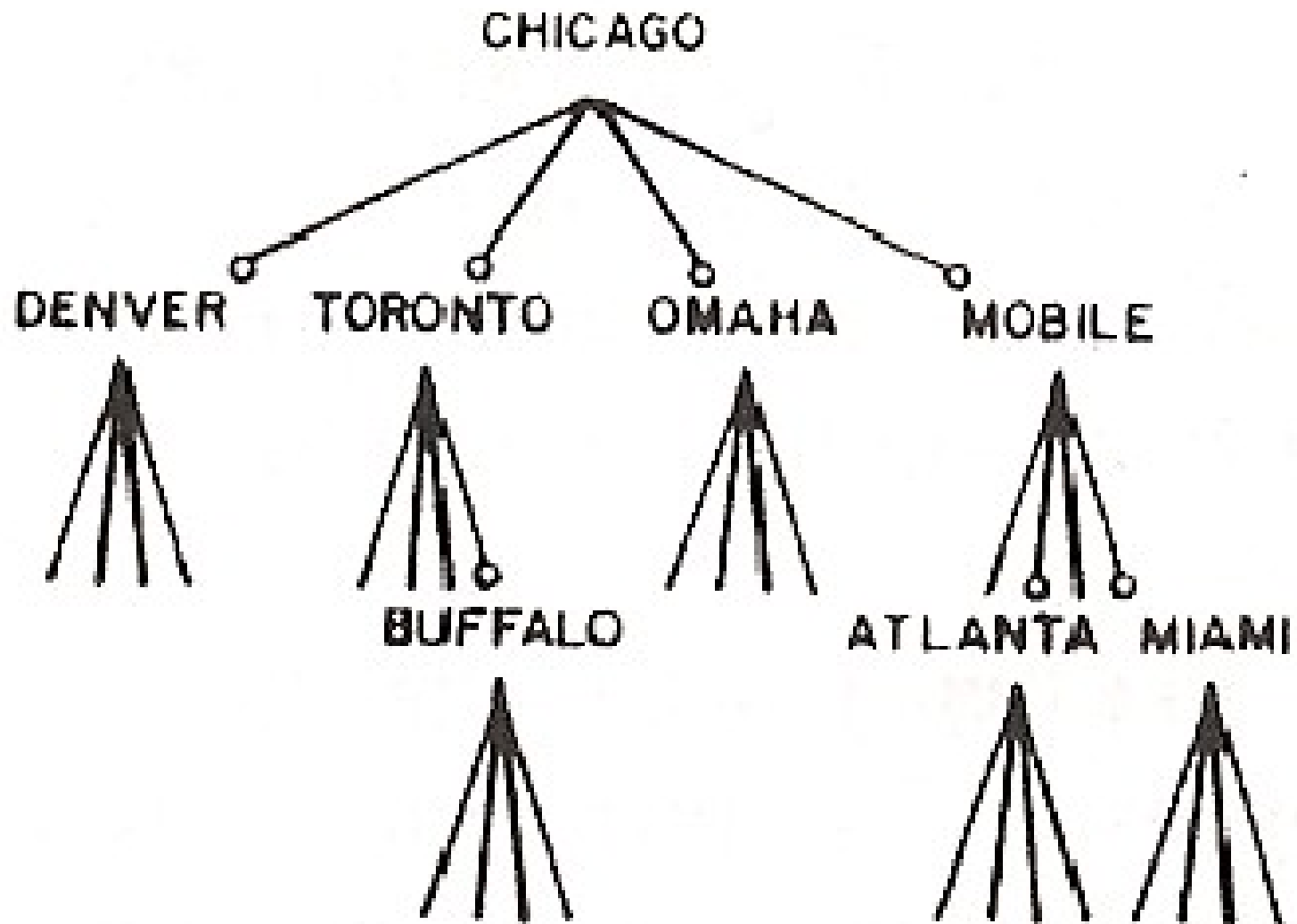
# Point QuadTrees - Inserção



# Point QuadTrees - Inserção

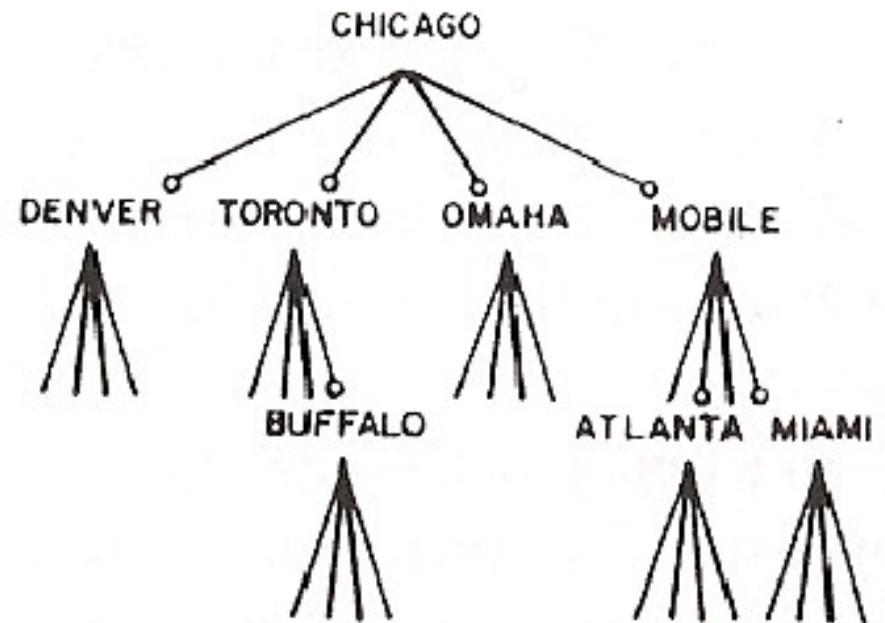
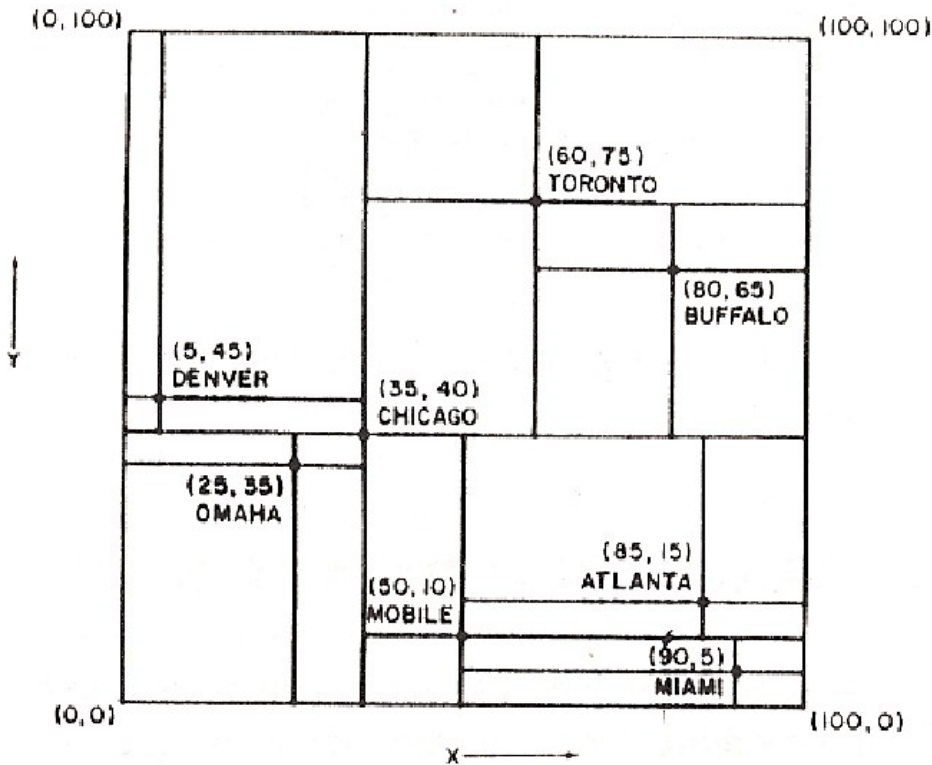


# Point QuadTrees - Inserção





# Point QuadTrees - Exemplo



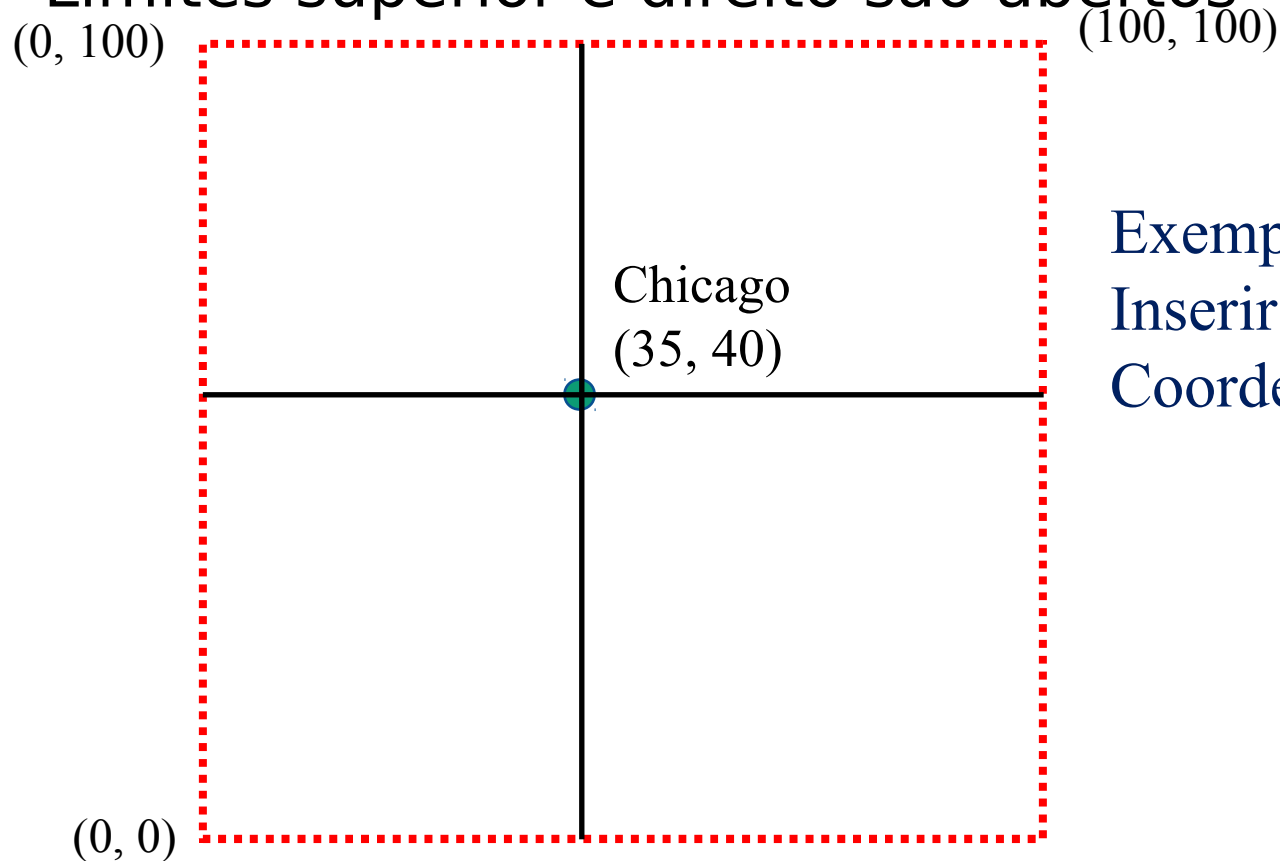
# Ponto sobre a linha de um quadrante

- Regra adotada
  - Limites inferior e esquerdo de cada bloco são fechados
  - Limites superior e direito são abertos



# Ponto sobre a linha de um quadrante

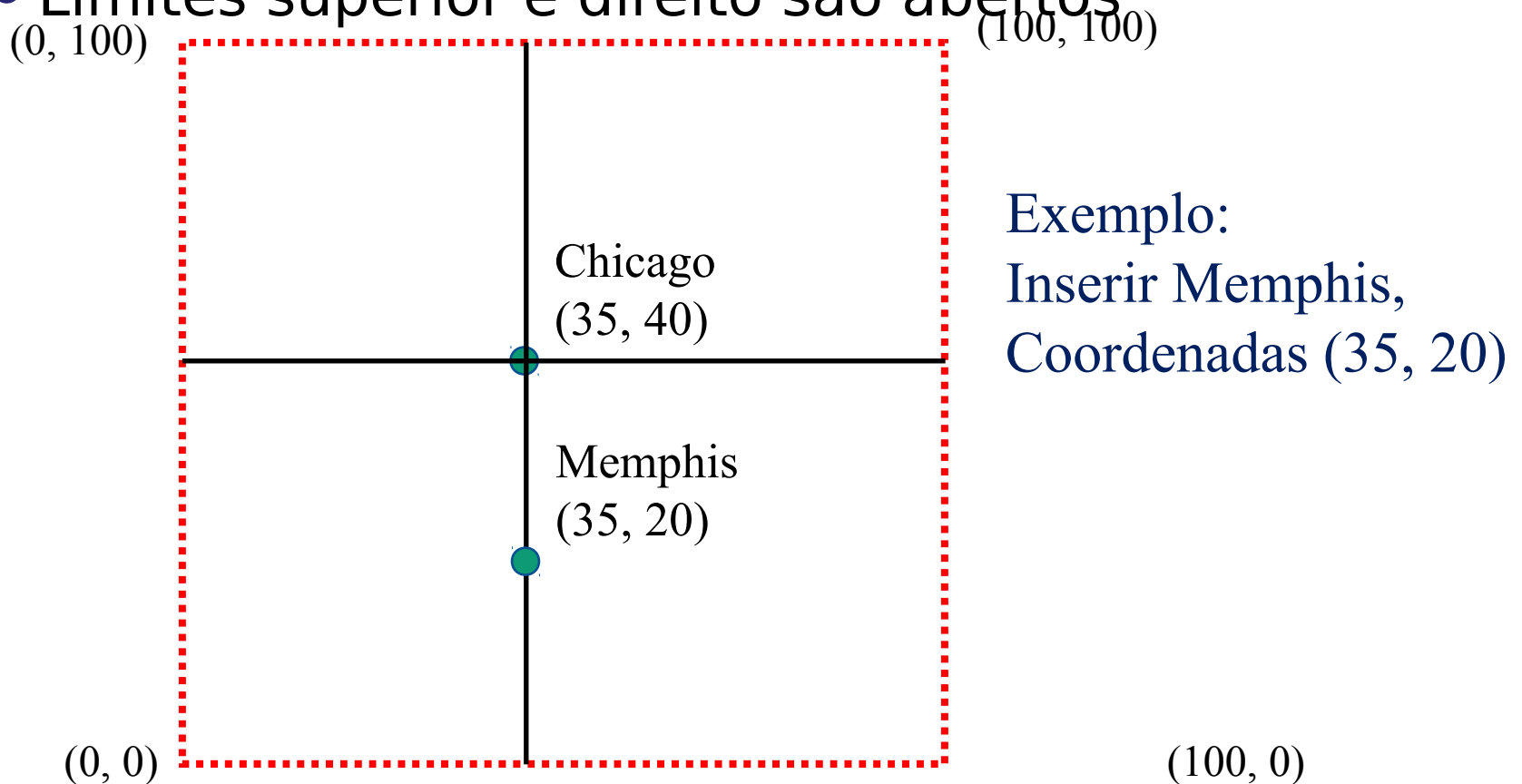
- Regra adotada
  - Limites inferior e esquerdo de cada bloco são fechados
  - Limites superior e direito são abertos



Exemplo:  
Inserir Memphis,  
Coordenadas (35, 20)

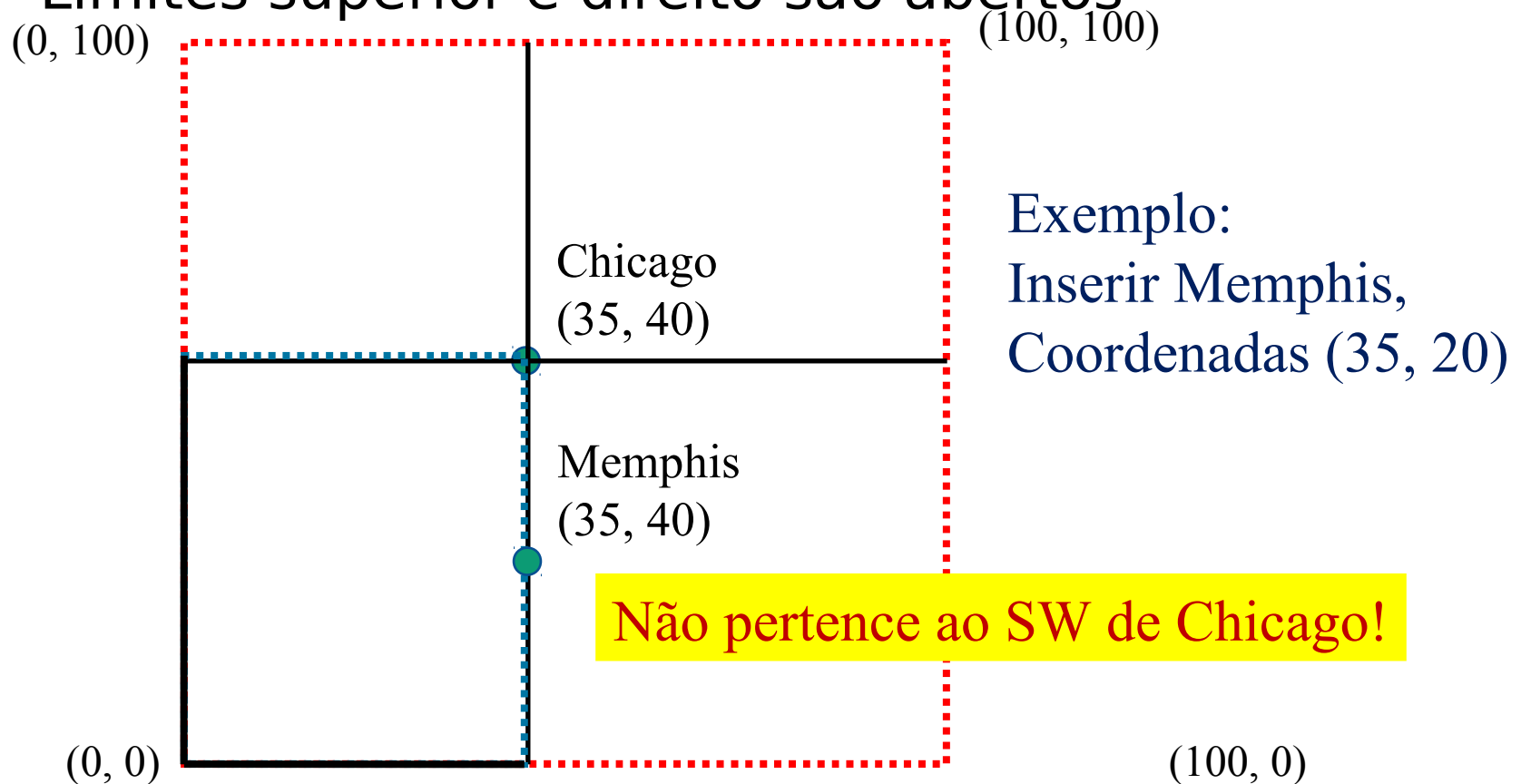
# Ponto sobre a linha de um quadrante

- Regra adotada
  - Limites inferior e esquerdo de cada bloco são fechados
  - Limites superior e direito são abertos



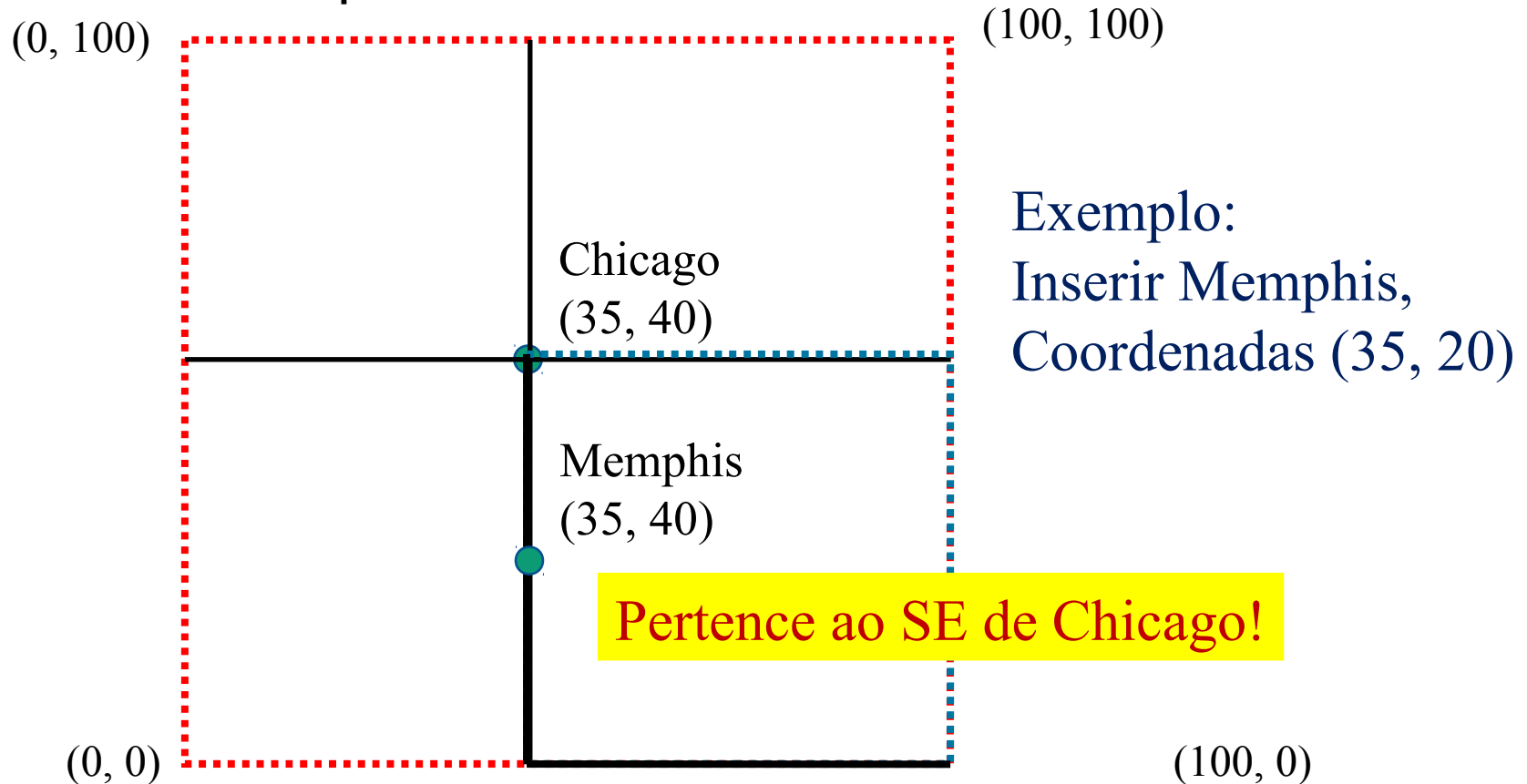
# Ponto sobre a linha de um quadrante

- Regra adotada
  - Limites inferior e esquerdo de cada bloco são fechados
  - Limites superior e direito são abertos



# Ponto sobre a linha de um quadrante

- Regra adotada
  - Limites inferior e esquerdo de cada bloco são fechados
  - Limites superior e direito são abertos



# Algoritmo de comparação

```
quadrant procedure PT_COMPARE(P,R);  
/* Return the quadrant of the point quadtree rooted at node R in which node P belongs. */  
begin  
  value pointer node P,R;  
  return(if XCOORD(P) < XCOORD(R) then  
    if YCOORD(P) < YCOORD(R) then 'SW'  
    else 'NW'  
  else if YCOORD(P) < YCOORD(R) then 'SE'  
  else 'NE');  
end;
```

# Algoritmo de inserção

```
procedure PT_INSERT(P,R);  
/* Attempt to insert node P in the point quadtree rooted at node R. */  
begin  
  value pointer node P;  
  reference pointer node R;  
  pointer node F;  
  quadrant Q;  
  If null(R) then R  $\leftarrow$  P /* The tree at R is initially empty */  
  else  
    begin  
      while not(null(R)) and not(EQUAL_COORD(P,R)) do  
        begin  
          F  $\leftarrow$  R; /* Remember the father */  
          Q  $\leftarrow$  PT_COMPARE(P,R);  
          R  $\leftarrow$  SON(R,Q);  
        end;  
      if null(R) then SON(F,Q)  $\leftarrow$  P; /* P is not already in the tree */  
    end;  
  end;  
end;
```



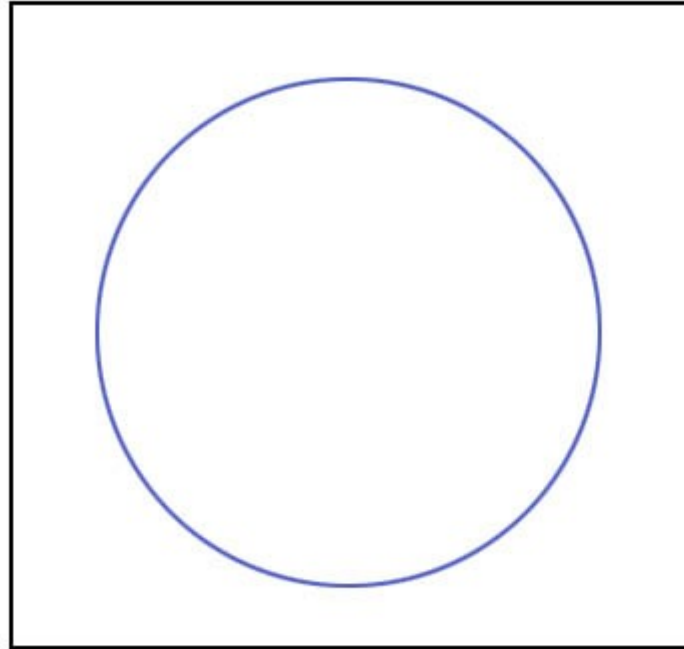
# Exercício

- Mostre a QuadTree resultante após a inserção dos pontos:
  - (A, 51,30)
  - (B, 13,70)
  - (C, 81,40)
  - (D, 81,70)
  - (E, 02,25)
  - (F, 01,01)
  - (G, 99,99)
  - (H, 63,30)
  - (I, 70,67)
  - (J, 50,50)

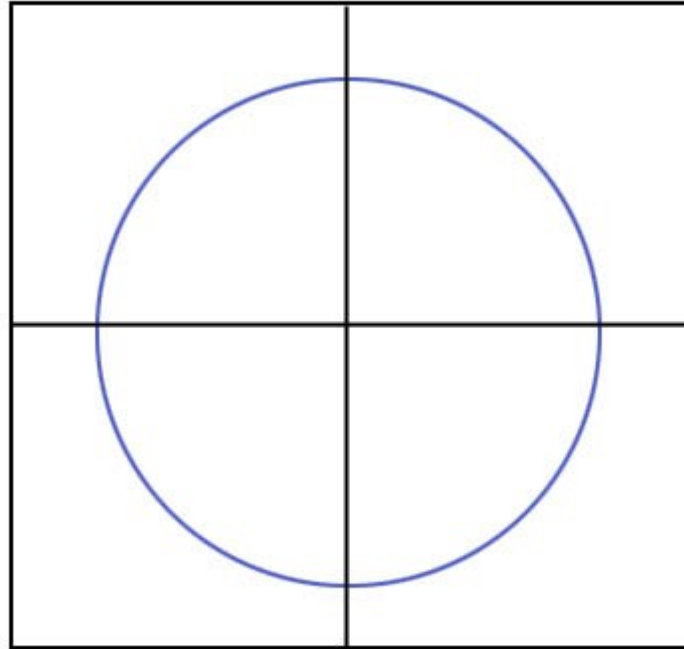
# QuadTree para polígonos

- Uma QuadTree pode também ser utilizada para preencher polígonos
- Subdividir o espaço
  - Se o quadrante for homogêneo ou se o nível de detalhe foi alcançado, pára a divisão
  - Caso contrário, continue dividindo

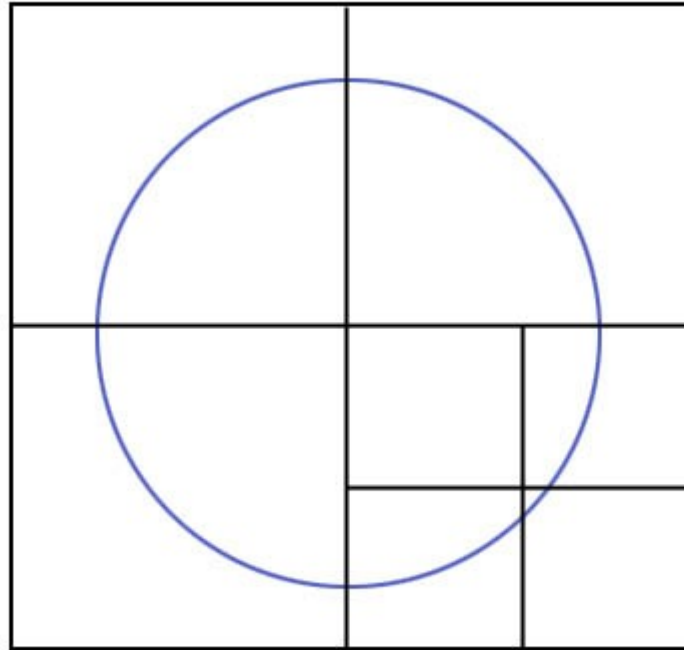
# QuadTree para polígonos



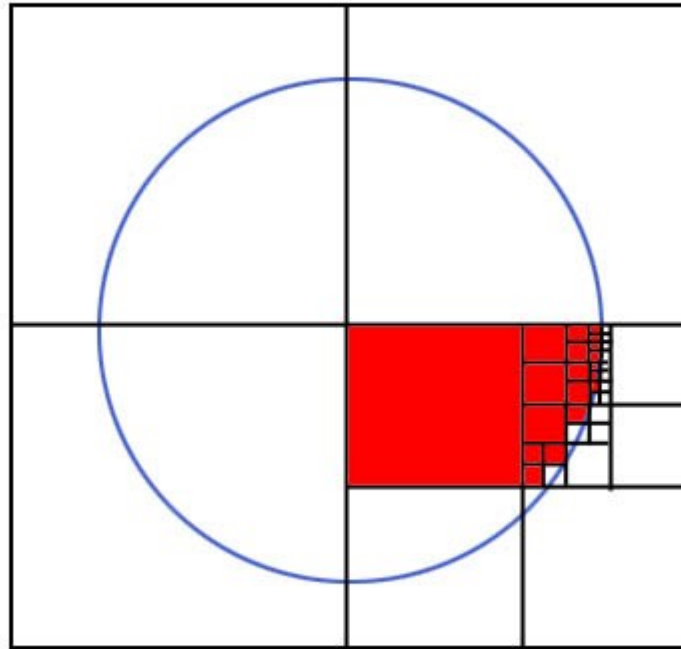
# QuadTree para polígonos



# QuadTree para polígonos

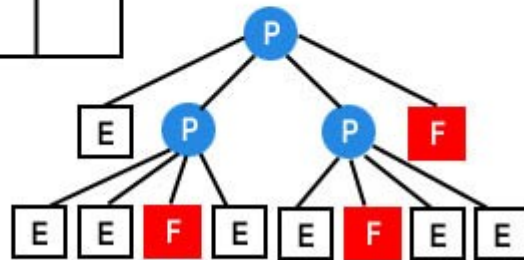
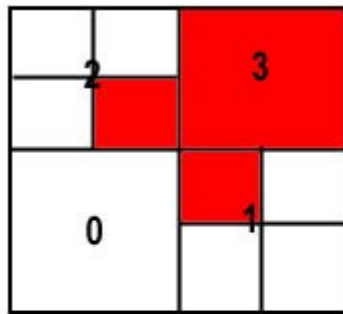


# QuadTree para polígonos



# QuadTree para polígonos

- As divisões são representadas na árvore como nós caso sejam quadrantes heterogêneos e como folhas caso sejam quadrantes homogêneos.

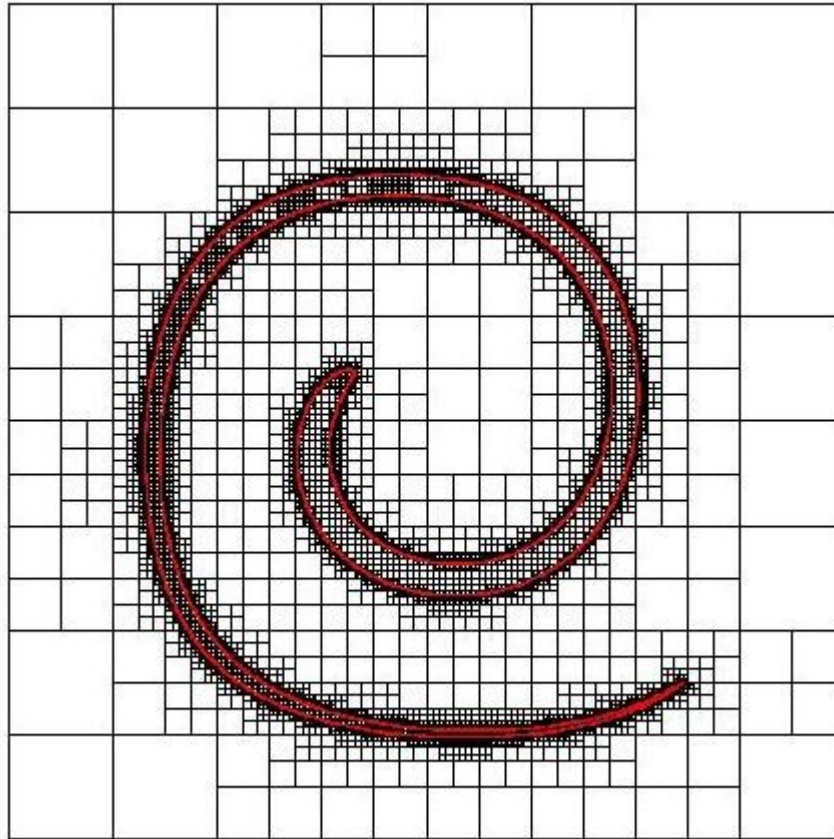


E = Empty

F = Full

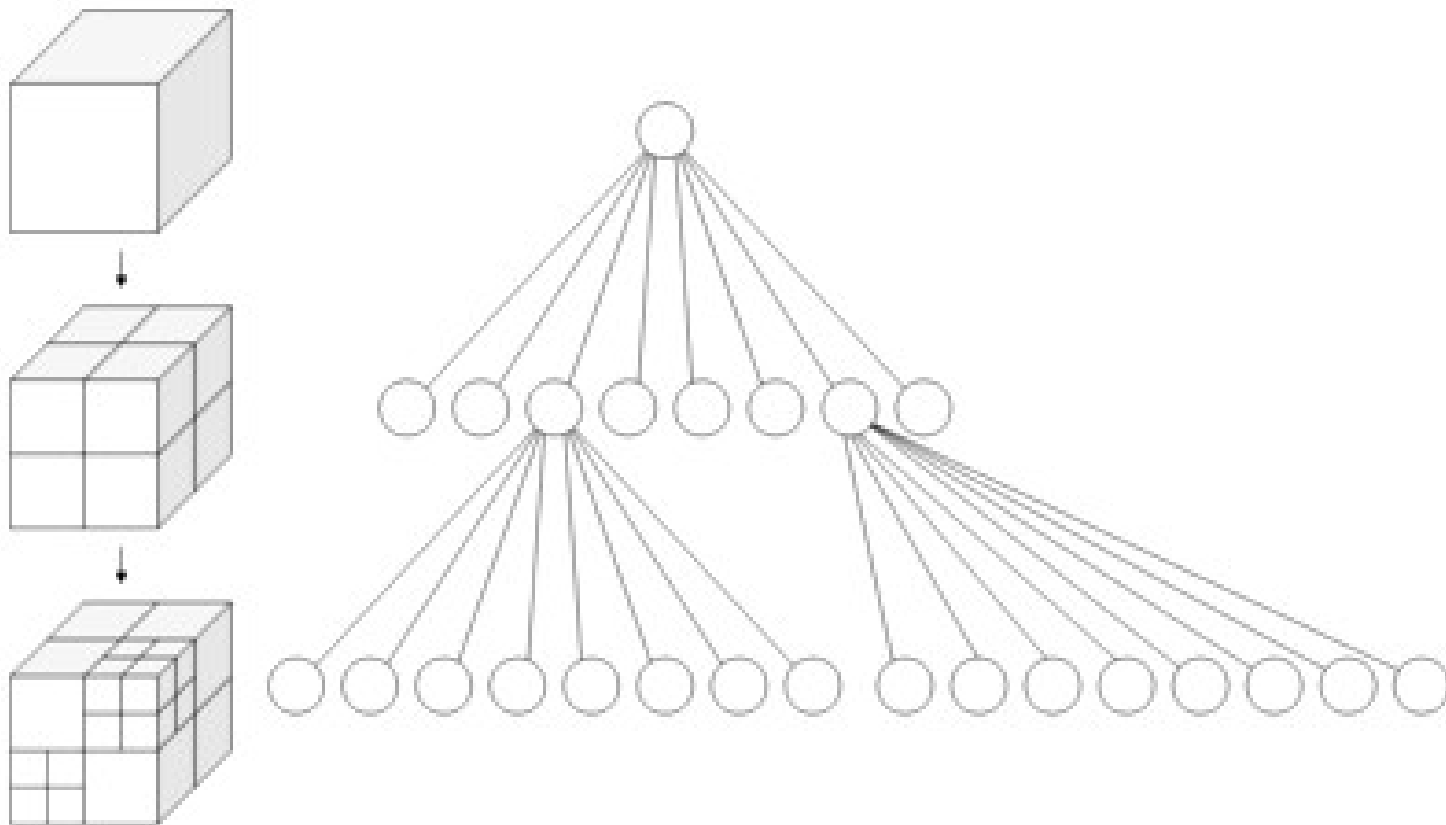
P = Partially full

# QuadTree para polígonos



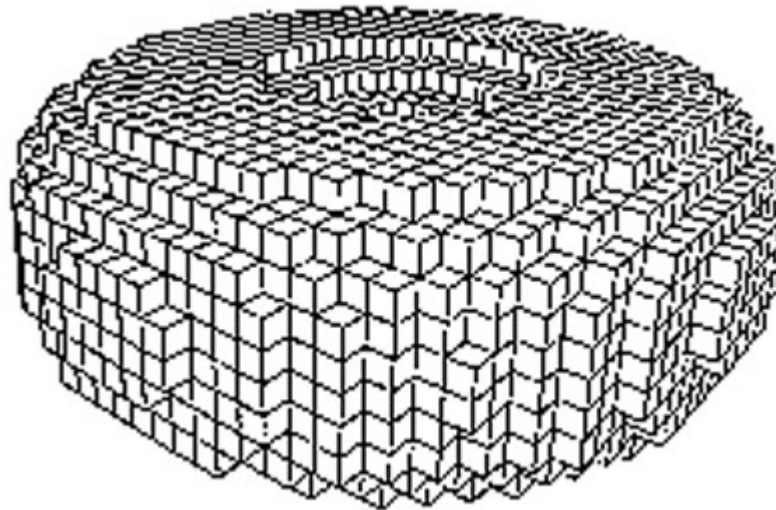


# OctTree



# OctTree para polígonos

- A mesma ideia da QuadTree para polígonos



# OctTree

