



分割統治法 ClosestPairを例に

計算機アルゴリズム特論：2017年度

只木進一

分割統治法(Divide and Conquer)と再帰

- 小さい問題に分割
- 分割された、非常に小さい問題を解決する。
- その後、小さな問題の統合を繰り返し、全体の問題を解く
- 再帰的／非再帰的手法

最近接点：問題設定

- 二次元空間内の点の集合

$$P = \{p_k | 0 \leq k < n\}$$

- 最も距離の近い点の組を求める
- 単純に点の組の距離を調べたのでは、 $n \times (n - 1)/2$ 個の組について、調べる必要がある
- 分割統治に基づくアルゴリズムを検討

基本の方針

- x 座標、 y 座標でソート
 - 「近い」領域だけ調べる
 - 領域に分割
- 小さな領域→力づくで調べる
- 領域の統合
 - 既知の組と境界の組を比較

準備

- `java.awt.geom.Point2D.Double`
 - 2次元の点の座標(double)を保持
 - 距離を測るメソッド `distance()`
- `PointPair`
 - 二つの点とその間の距離を保持

Brute Force 力ずく

```
public static PointPair findClosestBF(List<Point2D.Double> list) {  
    int n = list.size();  
    PointPair pp = new PointPair(list.get(0), list.get(1));  
    double min = pp.distance;  
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {  
        Point2D.Double p = list.get(i);  
        for (int j = i + 1; j < n; j++) {  
            Point2D.Double q = list.get(j);  
            if (p.distance(q) < min) {  
                min = p.distance(q);  
                pp = new PointPair(p, q);  
            }  
        }  
    }  
    return pp;  
}
```

全ての点の組を調べる

最近接点：準備

- 全ての頂点を x 座標の順で並べたリスト X_0
- 全ての頂点を y 座標の順で並べたリスト Y_0
- それぞれ、 $n\log_2 n$ 回の比較で生成できる

点のリスト P



x 座標でソートしたリスト X_0

y 座標でソートしたリスト Y_0

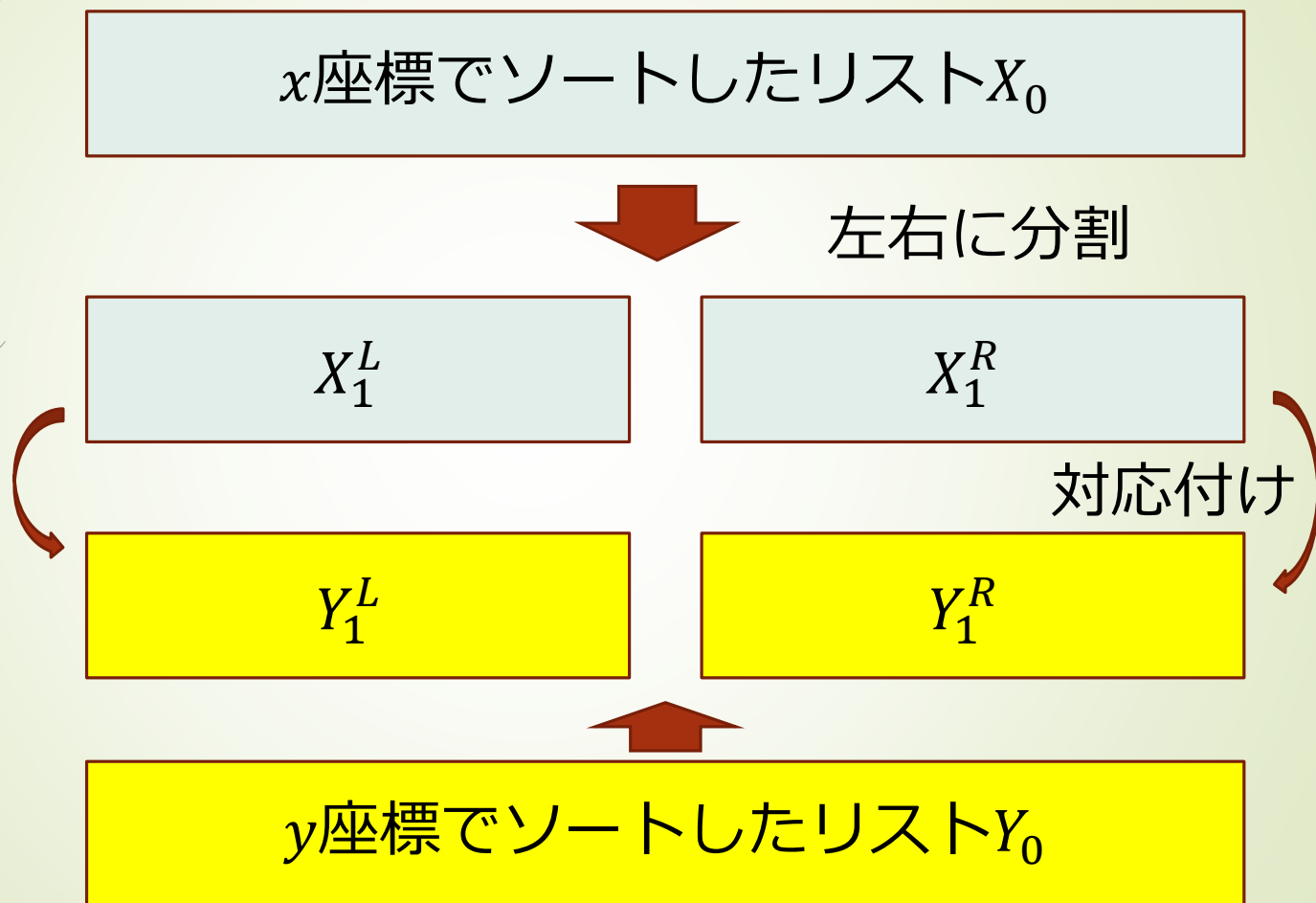
ソートは一度しか行わない

最近接点：左右分割

- 組 (X_i, Y_i) に対して、 X_i を左右 (X_{i+1}^L, X_{i+1}^R) に分割
- 対応して Y_i を割り当て、 (Y_{i+1}^L, Y_{i+1}^R) とする。

最近接点：上下分割

- 組 (X_i, Y_i) に対して、 Y_i を上下 (Y_{i+1}^D, Y_{i+1}^U) に分割
- 対応して X_i を割り当て、 (X_{i+1}^D, X_{i+1}^U) とする。
- 注：いずれのリストもソートされている



$$P = \{(2, 5), (1, 6), (9, 5), (3, 1), (2, 2), (8, 7), (4, 8), (7, 1)\}$$



ソート

$$X_0 = \{(1, 6), (2, 5), (2, 2), (3, 1), (4, 8), (7, 1), (8, 7), (9, 5)\}$$

$$Y_0 = \{(3, 1), (7, 1), (2, 2), (2, 5), (9, 5), (1, 6), (8, 7), (4, 8)\}$$

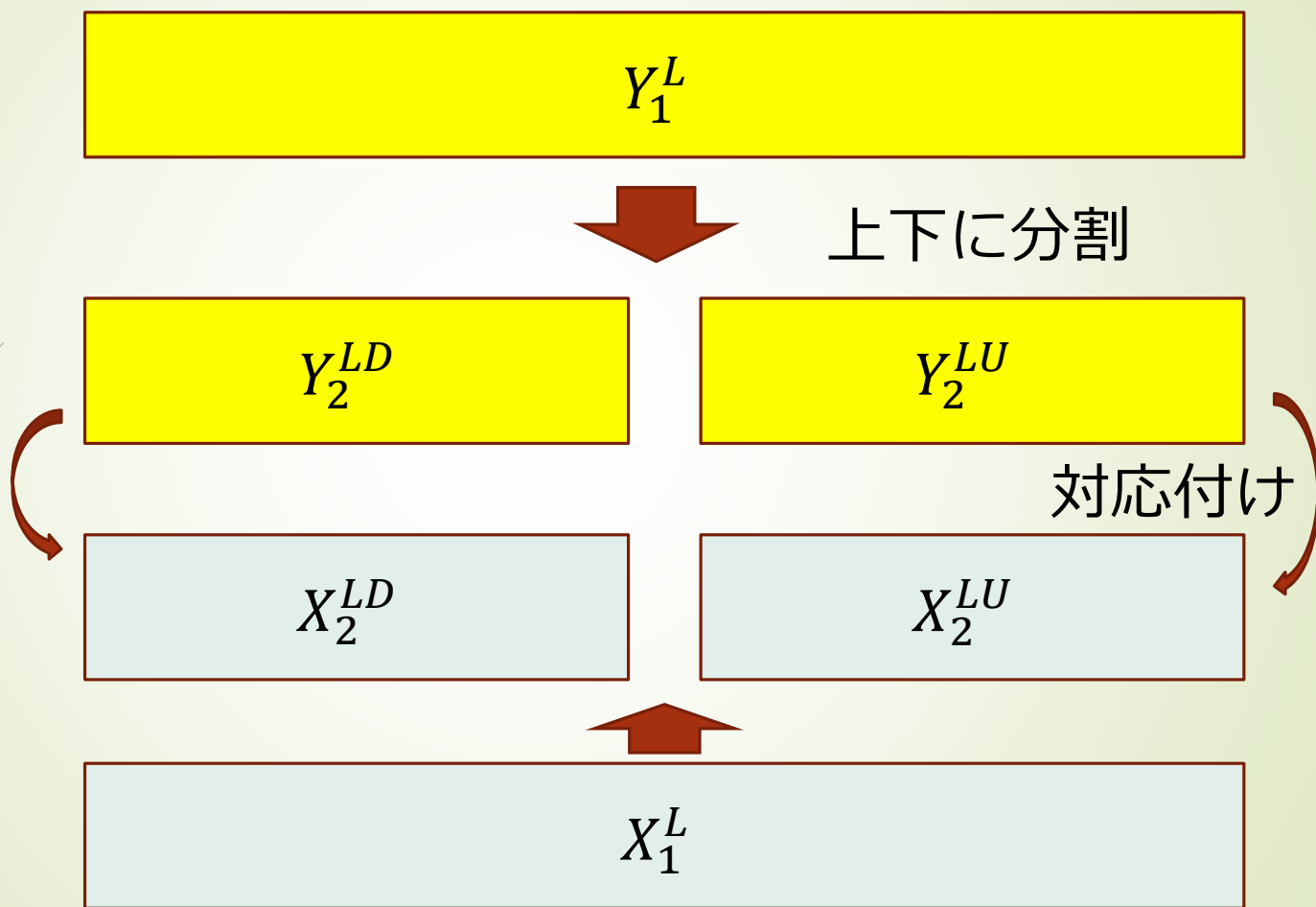
 x 方向への分割

$$X_1^L = \{(1, 6), (2, 5), (2, 2), (3, 1)\}$$

$$Y_1^L = \{(3, 1), (2, 2), (2, 5), (1, 6)\}$$

$$X_1^R = \{(4, 8), (7, 1), (8, 7), (9, 5)\}$$

$$Y_1^R = \{(7, 1), (9, 5), (8, 7), (4, 8)\}$$



$$X_1^L = \{(1, 6), (2, 5), (2, 2), (3, 1)\}$$

$$Y_1^L = \{(3, 1), (2, 2), (2, 5), (1, 6)\}$$

$$X_1^R = \{(4, 8), (7, 1), (8, 7), (9, 5)\}$$

$$Y_1^R = \{(7, 1), (9, 5), (8, 7), (4, 8)\}$$



y 方向への分割



$$X_2^{LD} = \{(2, 2), (3, 1)\}$$

$$Y_2^{LD} = \{(3, 1), (2, 2)\}$$

$$X_2^{LU} = \{(1, 6), (2, 5)\}$$

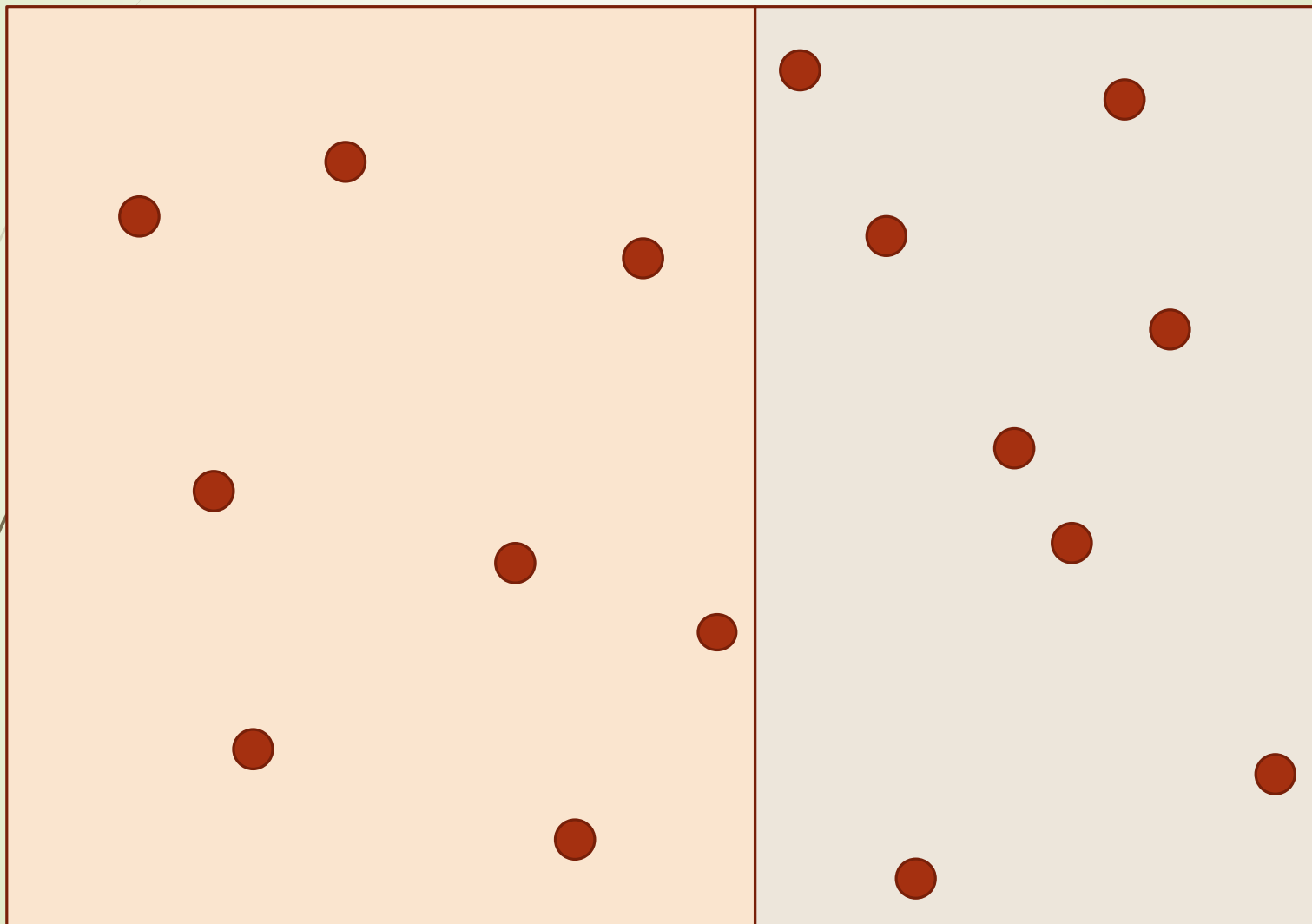
$$Y_2^{LU} = \{(2, 5), (1, 6)\}$$

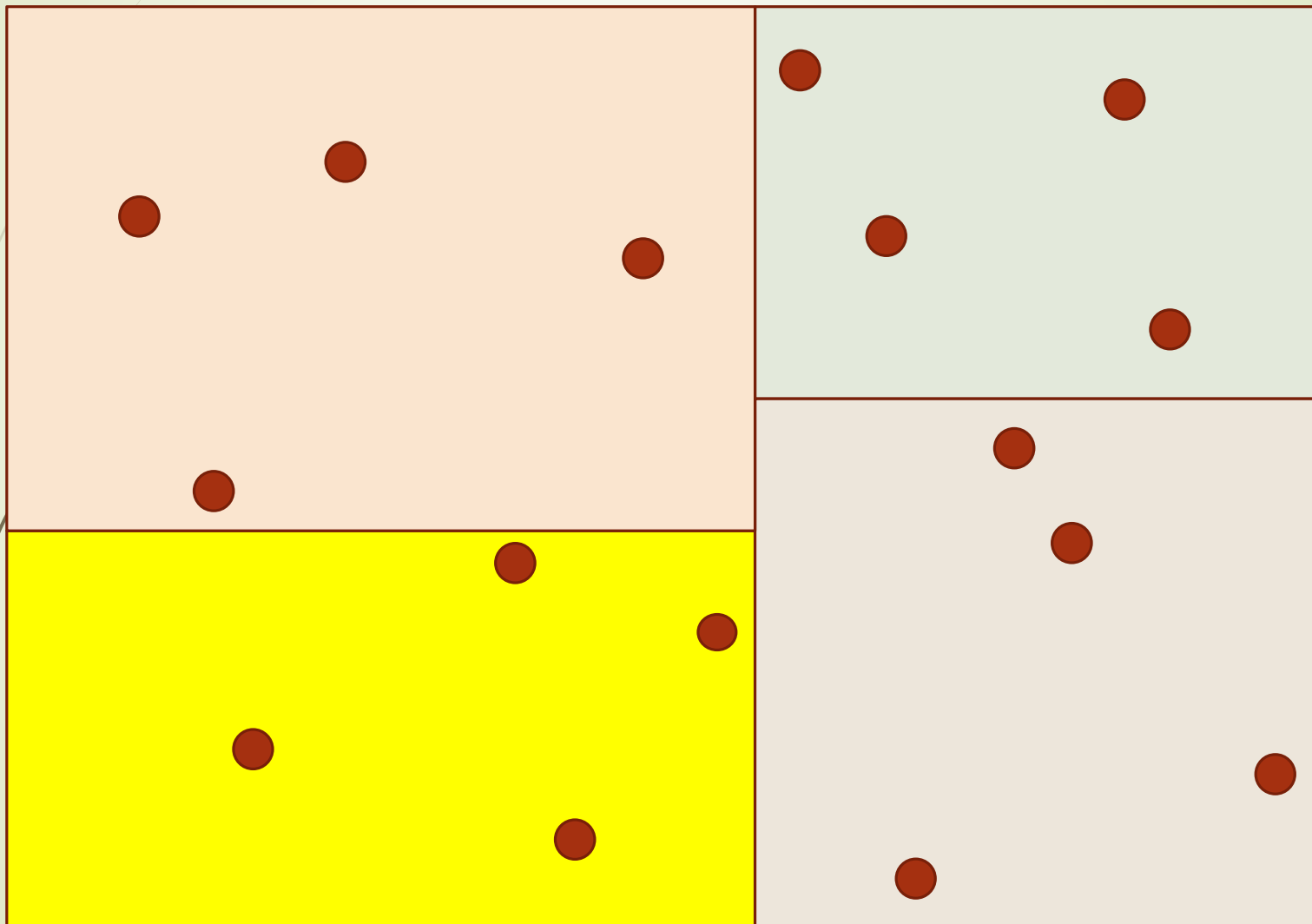
$$X_2^{RD} = \{(7, 1), (9, 5)\}$$

$$Y_2^{RD} = \{(7, 1), (9, 5)\}$$

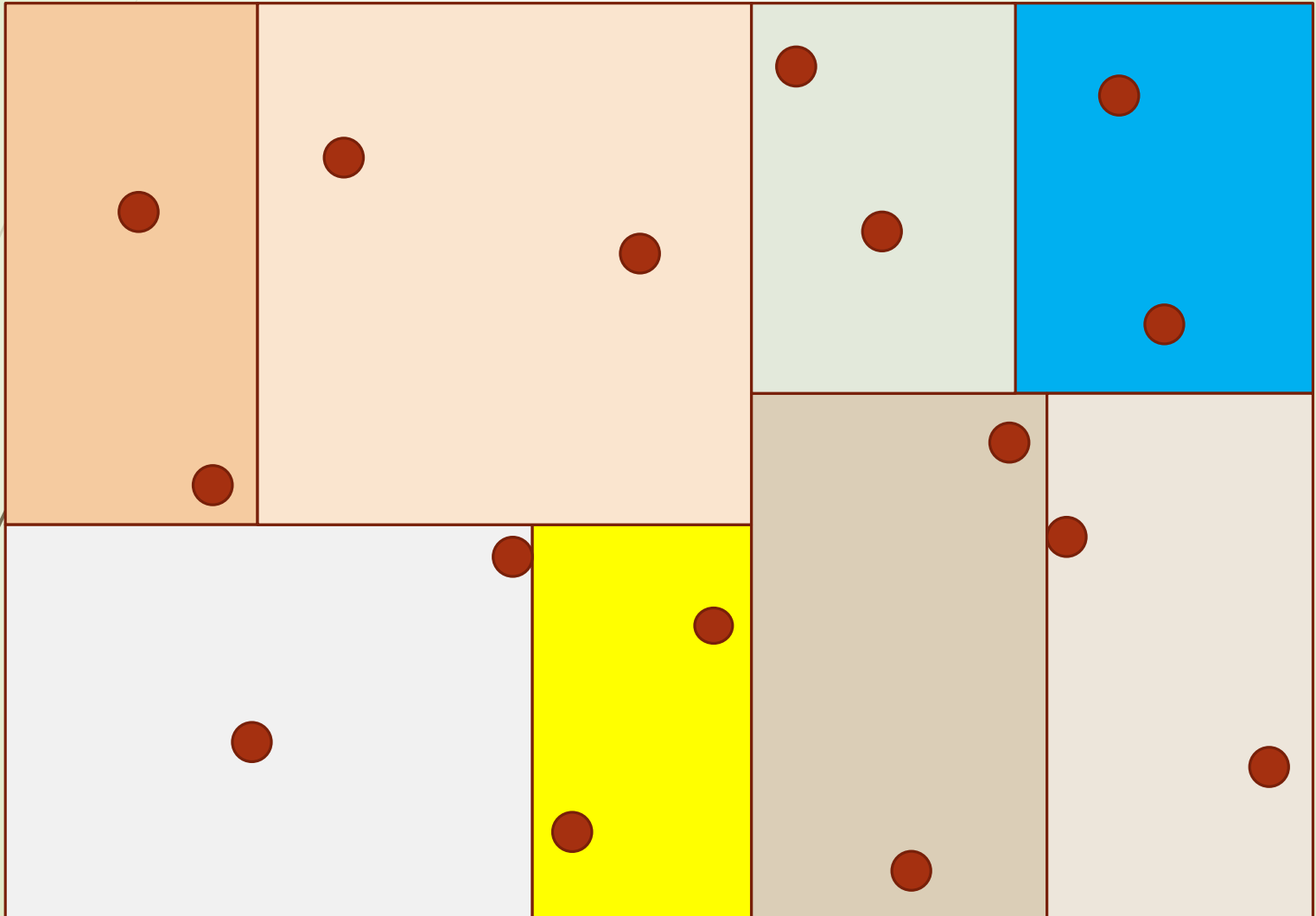
$$X_2^{RU} = \{(4, 8), (8, 7)\}$$

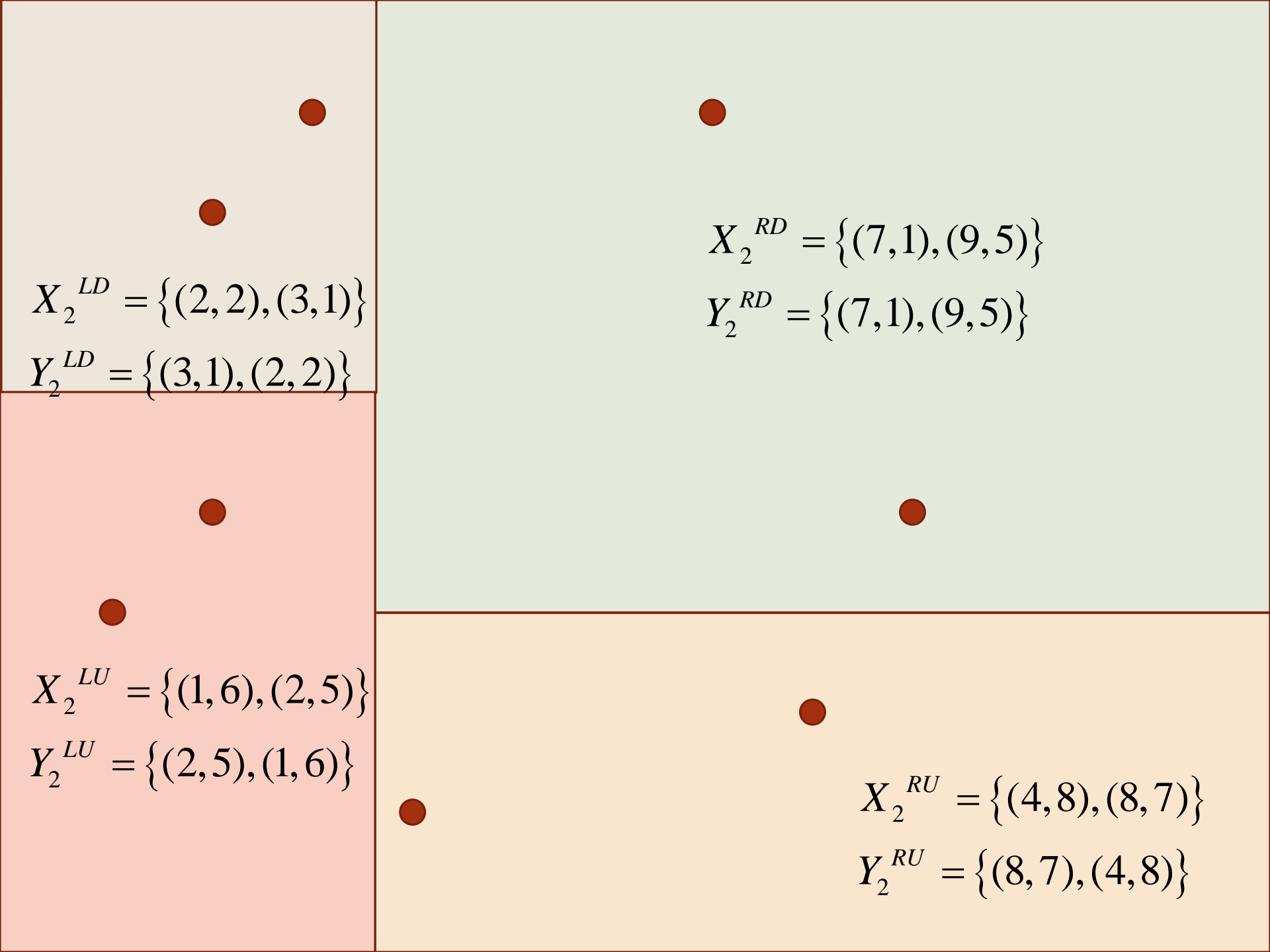
$$Y_2^{RU} = \{(8, 7), (4, 8)\}$$





領域内の点が3以下になるまで分割





$$X_2^{LD} = \{(2, 2), (3, 1)\}$$

$$Y_2^{LD} = \{(3, 1), (2, 2)\}$$

$$X_2^{RD} = \{(7, 1), (9, 5)\}$$

$$Y_2^{RD} = \{(7, 1), (9, 5)\}$$

$$X_2^{LU} = \{(1, 6), (2, 5)\}$$

$$Y_2^{LU} = \{(2, 5), (1, 6)\}$$

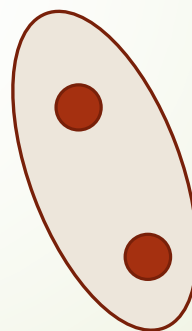
$$X_2^{RU} = \{(4, 8), (8, 7)\}$$

$$Y_2^{RU} = \{(8, 7), (4, 8)\}$$

x -方向と y -方向の分割は交互であり、かつ対称的

- x -方向に分割し、 y -方向のリストを対応付け
- y -方向に分割し、 x -方向のリストを対応付け
- 違いは、点のどちらの座標を見るか

- 含まれている点の数が3以下になったら、最短距離の点の組を返す。
 - 比較は3回以下



```
findSub( $l_x, l_y, d$ ){//ある方向のリスト、直交方向のリスト、方向
  if ( $|l_x| \leq 3$ ) 力づくで最近接点を探す
     $l_x$ を分割→  $l_l^x, l_r^x$ 
     $l_y$ を対応して分割→  $l_l^y, l_r^y$ 
     $p_l = \text{findSub}(l_l^y, l_l^x, d+1)$ 
     $p_r = \text{findSub}(l_r^y, l_r^x, d+1)$ 
     $p = \min(p_l, p_r)$ 
    境界で最近接点を探す
}
```

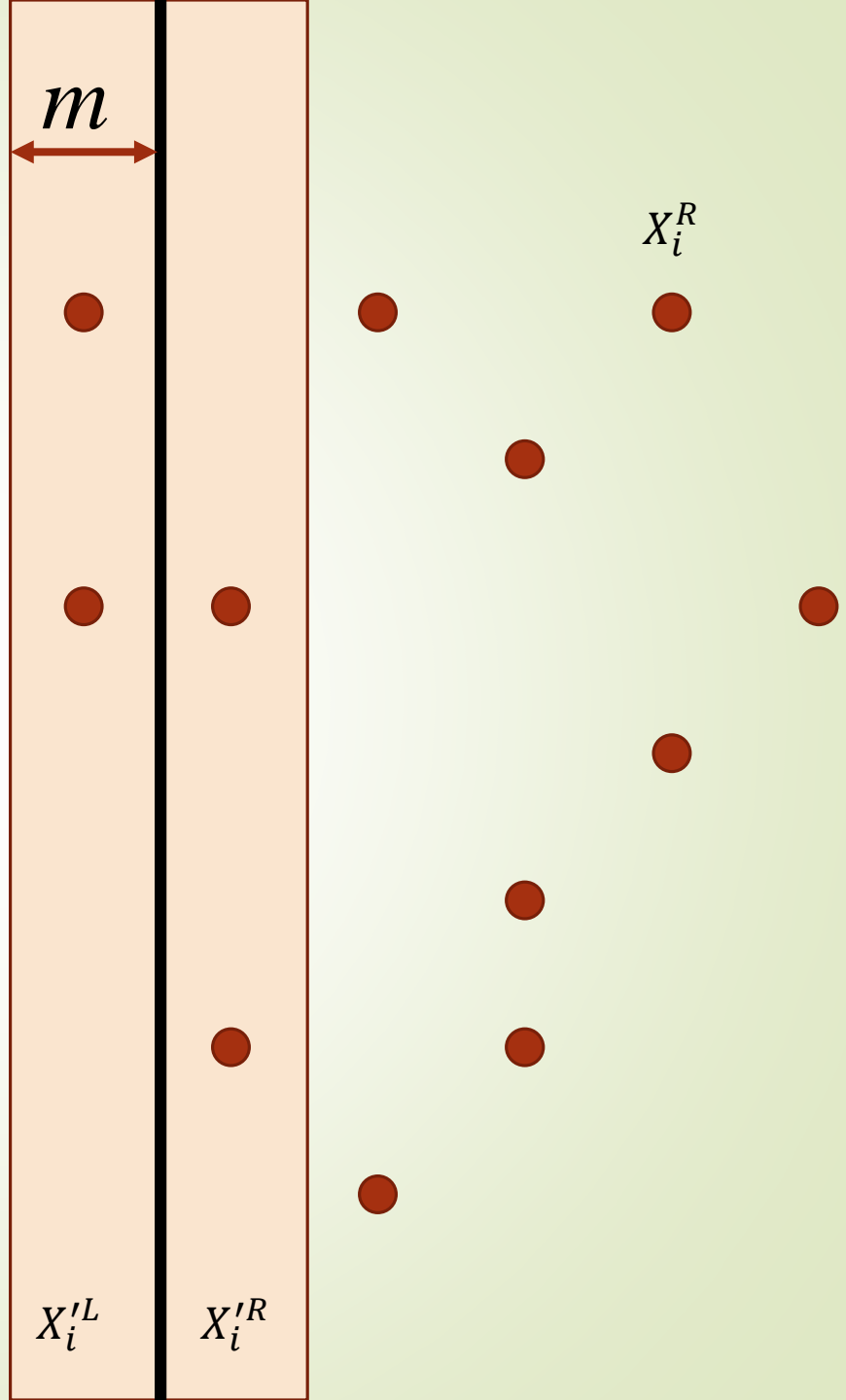
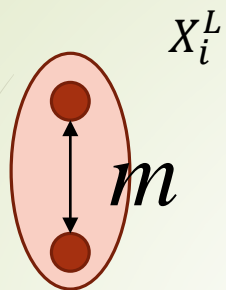
例えば、 $d\%2 = 0$ の場合は水平方向、 $d\%2 = 1$ の場合は鉛直方向とする

最近接点：統合

- 二つに分割した空間内のそれぞれの最近節点の組 p と q を得る。
- p が q より、距離が短いとし、その距離を m とする。
- 境界から距離 m 以内の点について、最近接点を求める

境界は x_i^L の右端の点と x_i^R の左端の midpoint

23



左右の場合の統合

- 左領域の右端の点 p^L
- 右領域の左端の点 p^R
- それぞれの x 座標の中点を境界とする
 - $x_c = \frac{1}{2}(p_x^L + p_x^R)$
- $X'^L : X^L$ のうち、 x_c からの距離が m 以下の点の集合
- $X'^R : X^R$ のうち、 x_c からの距離が m 以下の点の集合

■ 左右分割

■ $\forall(a, b), a \in X_i'^L, b \in X_i'^R$ について距離を計測

■ 上下分割

■ $\forall(a, b), a \in Y_i'^T, b \in Y_i'^D$ について距離を計測

境界部分の点のリスト生成 x 方向分割の場合

```
 $X^R$ : 右側リスト  
 $X^L$ : 左側リスト  
 $r = X^R$  の先頭要素  
 $l = X^L$  の先頭要素  
 $c = (r.x + l.x)/2$   
if ( $|r - l| < m$ ) {  
     $ln = \{p \in X^L \mid |p.x - c.x| \leq m\}$   
     $rn = \{p \in X^R \mid |p.x - c.x| \leq m\}$   
}
```

```
PointPair findMin(左リスト  $l$ , 右リスト  $r$ , 既知の組  $p$ ){  
     $d_{\min}$ = $p$ の距離  
     $p_{\text{new}}=p$ ;//点の組  
     $l'$ //境界から $d_{\min}$ 以内の左の点リスト  
     $r'$ //境界から $d_{\min}$ 以内の右の点リスト  
    forall( $a \in l'$ ){  
        forall( $b \in r'$ ){  
            if ( distance( $a, b$ )< $d_{\min}$ ){  
                 $d_{\min}$ =distance( $a, b$ );  
                 $p_{\text{new}}=(a, b)$ ;  
            }  
        }  
    }  
    return  $p_{\text{new}}$ ;  
}
```

Average Number of Comparison at Boundaries

