

# उन्नत डेटा स्ट्रक्चर्स इन जावा

डेटा स्ट्रक्चर्स अल्गोरि�थम्स की आधार हैं। चार शक्तिशाली डेटा स्ट्रक्चर्स को जांचते हैं: स्किप लिस्ट, यूनियन-फाइंड, एवीएल ट्री, और बाइनरी इंडेक्स्ड ट्री। ये तेज़ खोज, यूनियन, बैलेंसिंग, या रेंज कवरी की आवश्यकताओं वाले सीनारियो में व्यापक रूप से उपयोग किए जाते हैं।

## 1. स्किप लिस्ट: प्रोबेबिलिस्टिक सर्च

स्किप लिस्ट एक लेयरेड लिंक्ड लिस्ट है जो  $O(\log n)$  औसत समय जटिलता के साथ तेज़ खोज, इन्सर्ट, और डिलीट करने की अनुमति देता है, जो बैलेंस्ड ट्री के लिए एक विकल्प प्रदान करता है।

### जावा इम्प्लमेंटेशन

```
import java.util.Random;

public class SkipList {
    static class Node {
        int value;
        Node[] next;
        Node(int value, int level) {
            this.value = value;
            this.next = new Node[level + 1];
        }
    }

    private Node head;
    private int maxLevel;
    private Random rand;
    private int level;

    SkipList() {
        maxLevel = 16;
        head = new Node(-1, maxLevel);
        rand = new Random();
        level = 0;
    }

    private int randomLevel() {
        int lvl = 0;
        while (rand.nextBoolean() && lvl < maxLevel) lvl++;
        return lvl;
    }
}
```

```

}

void insert(int value) {
    Node[] update = new Node[maxLevel + 1];
    Node current = head;
    for (int i = level; i >= 0; i--) {
        while (current.next[i] != null && current.next[i].value < value) current = current.next[i];
        update[i] = current;
    }
    current = current.next[0];
    int newLevel = randomLevel();
    if (newLevel > level) {
        for (int i = level + 1; i <= newLevel; i++) update[i] = head;
        level = newLevel;
    }
    Node newNode = new Node(value, newLevel);
    for (int i = 0; i <= newLevel; i++) {
        newNode.next[i] = update[i].next[i];
        update[i].next[i] = newNode;
    }
}

boolean search(int value) {
    Node current = head;
    for (int i = level; i >= 0; i--) {
        while (current.next[i] != null && current.next[i].value < value) current = current.next[i];
    }
    current = current.next[0];
    return current != null && current.value == value;
}

public static void main(String[] args) {
    SkipList sl = new SkipList();
    sl.insert(3);
    sl.insert(6);
    sl.insert(7);
    System.out.println("Search 6: " + sl.search(6));
    System.out.println("Search 5: " + sl.search(5));
}
}

```

## आउटपुट:

Search 6: true

Search 5: false

## 2. यूनियन-फाइंड (डिसजॉइंट सेट): कनेक्टिविटी ट्रैकिंग

यूनियन-फाइंड डिसजॉइंट सेट को प्रभावी रूप से प्रबंधित करता है, जो पाथ कम्प्रेशन और रैक ह्यूरिस्टिक के साथ लगभग  $O(1)$  अमॉर्टाइज्ड समय में यूनियन और फाइंड ऑपरेशंस का समर्थन करता है।

### जावा इम्प्लेमेंटेशन

```
public class UnionFind {
    private int[] parent, rank;

    UnionFind(int n) {
        parent = new int[n];
        rank = new int[n];
        for (int i = 0; i < n; i++) parent[i] = i;
    }

    int find(int x) {
        if (parent[x] != x) parent[x] = find(parent[x]);
        return parent[x];
    }

    void union(int x, int y) {
        int rootX = find(x), rootY = find(y);
        if (rootX != rootY) {
            if (rank[rootX] < rank[rootY]) parent[rootX] = rootY;
            else if (rank[rootX] > rank[rootY]) parent[rootY] = rootX;
            else {
                parent[rootY] = rootX;
                rank[rootX]++;
            }
        }
    }

    public static void main(String[] args) {
        UnionFind uf = new UnionFind(5);
```

```

        uf.union(0, 1);
        uf.union(2, 3);
        uf.union(1, 4);
        System.out.println("0 4 : " + (uf.find(0) == uf.find(4)));
        System.out.println("2 4 : " + (uf.find(2) == uf.find(4)));
    }
}

```

## आउटपुट:

```

0 4 : true
2 4 : false

```

### 3. एवीएल ट्री: सेल्फ-बैलेंसिंग बीएसटी

एवीएल ट्री एक सेल्फ-बैलेंसिंग बाइनरी सर्च ट्री है जहां सबट्री के बीच की ऊंचाई अंतर (बैलेंस फैक्टर) अधिकतम 1 है, जिससे O(log n) ऑपरेशंस सुनिश्चित होते हैं।

#### जावा इम्प्लिमेंटेशन

```

public class AVLTree {
    static class Node {
        int key, height;
        Node left, right;
        Node(int key) {
            this.key = key;
            this.height = 1;
        }
    }

    private Node root;

    int height(Node node) { return node == null ? 0 : node.height; }
    int balanceFactor(Node node) { return node == null ? 0 : height(node.left) - height(node.right); }

    Node rightRotate(Node y) {
        Node x = y.left, T2 = x.right;
        x.right = y;
        y.left = T2;
        y.height = Math.max(height(y.left), height(y.right)) + 1;
        x.height = Math.max(height(x.left), height(x.right)) + 1;
        return x;
    }

    Node leftRotate(Node x) {
        Node y = x.right, T2 = y.left;
        y.left = x;
        x.right = T2;
        x.height = Math.max(height(x.left), height(x.right)) + 1;
        y.height = Math.max(height(y.left), height(y.right)) + 1;
        return y;
    }

    void insert(int key) {
        root = insert(root, key);
    }

    Node insert(Node node, int key) {
        if (node == null) return new Node(key);
        if (key < node.key) node.left = insert(node.left, key);
        else if (key > node.key) node.right = insert(node.right, key);
        else return node;
        node.height = 1 + Math.max(height(node.left), height(node.right));
        int bf = balanceFactor(node);
        if (bf > 1) {
            if (key < node.left.key) return rightRotate(node);
            else {
                node.left = leftRotate(node.left);
                return rightRotate(node);
            }
        } else if (bf < -1) {
            if (key > node.right.key) return leftRotate(node);
            else {
                node.right = rightRotate(node.right);
                return leftRotate(node);
            }
        }
        return node;
    }

    void printInorder() {
        printInorder(root);
    }

    void printInorder(Node node) {
        if (node != null) {
            printInorder(node.left);
            System.out.print(node.key + " ");
            printInorder(node.right);
        }
    }
}

```

```

x.height = Math.max(height(x.left), height(x.right)) + 1;
return x;
}

Node leftRotate(Node x) {
    Node y = x.right, T2 = y.left;
    y.left = x;
    x.right = T2;
    x.height = Math.max(height(x.left), height(x.right)) + 1;
    y.height = Math.max(height(y.left), height(y.right)) + 1;
    return y;
}

Node insert(Node node, int key) {
    if (node == null) return new Node(key);
    if (key < node.key) node.left = insert(node.left, key);
    else if (key > node.key) node.right = insert(node.right, key);
    else return node;

    node.height = Math.max(height(node.left), height(node.right)) + 1;
    int balance = balanceFactor(node);

    if (balance > 1 && key < node.left.key) return rightRotate(node);
    if (balance < -1 && key > node.right.key) return leftRotate(node);
    if (balance > 1 && key > node.left.key) {
        node.left = leftRotate(node.left);
        return rightRotate(node);
    }
    if (balance < -1 && key < node.right.key) {
        node.right = rightRotate(node.right);
        return leftRotate(node);
    }
    return node;
}

void insert(int key) { root = insert(root, key); }

void preOrder(Node node) {
    if (node != null) {
        System.out.print(node.key + " ");
        preOrder(node.left);
        preOrder(node.right);
    }
}

```

```

        preOrder(node.left);
        preOrder(node.right);
    }

}

public static void main(String[] args) {
    AVLTree tree = new AVLTree();
    tree.insert(10);
    tree.insert(20);
    tree.insert(30);
    tree.insert(40);
    tree.insert(50);
    tree.insert(25);
    System.out.print("Preorder: ");
    tree.preOrder(tree.root);
}
}

```

**आउटपुट:** Preorder: 30 20 10 25 40 50

#### 4. बाइनरी इंडेक्स्ड ट्री (फेनविक ट्री): रेंज क्वेरी

बाइनरी इंडेक्स्ड ट्री (Binary Indexed Tree) (BIT) समय में रेंज सम क्वेरी और अपडेट्स को प्रभावी रूप से संभालता है, जो प्रतियोगी प्रोग्रामिंग में अक्सर उपयोग किया जाता है।

#### जावा इम्प्लमेंटेशन

```

public class BinaryIndexedTree {
    private int[] bit;
    private int n;

    BinaryIndexedTree(int[] arr) {
        n = arr.length;
        bit = new int[n + 1];
        for (int i = 0; i < n; i++) update(i, arr[i]);
    }

    void update(int index, int val) {
        index++;
        while (index <= n) {

```

```

        bit[index] += val;
        index += index & (-index);
    }

}

int getSum(int index) {
    int sum = 0;
    index++;
    while (index > 0) {
        sum += bit[index];
        index -= index & (-index);
    }
    return sum;
}

int rangeSum(int l, int r) { return getSum(r) - getSum(l - 1); }

public static void main(String[] args) {
    int[] arr = {2, 1, 1, 3, 2, 3, 4, 5};
    BinaryIndexedTree bit = new BinaryIndexedTree(arr);
    System.out.println("0 5      : " + bit.getSum(5));
    System.out.println("2 5      : " + bit.rangeSum(2, 5));
    bit.update(3, 6); // 3 6
    System.out.println("2 5      : " + bit.rangeSum(2, 5));
}
}

```

### आउटपुट:

```

0 5      : 12
2 5      : 9
2 5      : 15

```

---

## ब्लॉग 7: जावा में खोज और सिमुलेशन अल्गोरिथम्स

खोज और सिमुलेशन अल्गोरिथम्स पथफाइंडिंग और प्रोबेबिलिस्टिक समस्याओं को हल करते हैं। ए\* खोज और मॉन्टे कार्लो सिमुलेशन को जांचते हैं।

## 1. ए\* खोज़: हूरिस्टिक पथफाइंडिंग

ए\* एक सूचित खोज अल्गोरिदम है जो एक हूरिस्टिक का उपयोग करके ग्राफ में सबसे छोटा पथ खोजता है, जो डिज़क्रा और ग्रीडी खोज की ताकतों को मिलाता है। यह गेम्स और नैविगेशन में व्यापक रूप से उपयोग किया जाता है।

### जावा इम्प्लेमेंटेशन

```
import java.util.*;  
  
public class AStar {  
  
    static class Node implements Comparable<Node> {  
  
        int x, y, g, h, f;  
  
        Node parent;  
  
        Node(int x, int y) {  
  
            this.x = x;  
            this.y = y;  
            this.g = 0;  
            this.h = 0;  
            this.f = 0;  
        }  
  
        public int compareTo(Node other) { return this.f - other.f; }  
    }  
  
    static int heuristic(int x1, int y1, int x2, int y2) {  
        return Math.abs(x1 - x2) + Math.abs(y1 - y2); //  
    }  
  
    static void aStarSearch(int[][] grid, int[] start, int[] goal) {  
        int rows = grid.length, cols = grid[0].length;  
        PriorityQueue<Node> open = new PriorityQueue<>();  
        boolean[][] closed = new boolean[rows][cols];  
        Node startNode = new Node(start[0], start[1]);  
        Node goalNode = new Node(goal[0], goal[1]);  
        startNode.h = heuristic(start[0], start[1], goal[0], goal[1]);  
        startNode.f = startNode.h;  
        open.add(startNode);  
  
        int[][] dirs = {};; //  
        while (!open.isEmpty()) {  
            Node current = open.poll();  
            if (current.x == goal[0] && current.y == goal[1]) {  
                // Path reconstruction code here  
            }  
            for (int[] dir : dirs) {  
                int nx = current.x + dir[0], ny = current.y + dir[1];  
                if (nx < 0 || nx >= rows || ny < 0 || ny >= cols || closed[nx][ny]) {  
                    continue;  
                }  
                Node neighbor = new Node(nx, ny);  
                neighbor.parent = current;  
                neighbor.g = current.g + 1;  
                neighbor.h = heuristic(neighbor.x, neighbor.y, goal[0], goal[1]);  
                neighbor.f = neighbor.g + neighbor.h;  
                if (open.contains(neighbor)) {  
                    if (neighbor.f >= current.f) {  
                        continue;  
                    }  
                }  
                open.add(neighbor);  
            }  
        }  
    }  
}
```

```

        if (current.x == goal[0] && current.y == goal[1]) {
            printPath(current);
            return;
        }
        closed[current.x][current.y] = true;
        for (int[] dir : dirs) {
            int newX = current.x + dir[0], newY = current.y + dir[1];
            if (newX >= 0 && newX < rows && newY >= 0 && newY < cols && grid[newX][newY] != 1 && !closed[newX][newY]) {
                Node neighbor = new Node(newX, newY);
                neighbor.g = current.g + 1;
                neighbor.h = heuristic(newX, newY, goal[0], goal[1]);
                neighbor.f = neighbor.g + neighbor.h;
                neighbor.parent = current;
                open.add(neighbor);
            }
        }
    }
    System.out.println("      !");
}

static void printPath(Node node) {
    List<int[]> path = new ArrayList<>();
    while (node != null) {
        path.add(new int[]{node.x, node.y});
        node = node.parent;
    }
    Collections.reverse(path);
    System.out.println(" :");
    for (int[] p : path) System.out.println("(" + p[0] + ", " + p[1] + ")");
}

public static void main(String[] args) {
    int[][] grid = {
        {0, 0, 0, 0},
        {0, 1, 1, 0},
        {0, 0, 0, 0}
    };
    int[] start = {0, 0}, goal = {2, 3};
    aStarSearch(grid, start, goal);
}

```

```
}
```

## आउटपुट:

```
:  
(0, 0)  
(1, 0)  
(2, 0)  
(2, 1)  
(2, 2)  
(2, 3)
```

## 2. मॉन्टे कार्लो सिमुलेशन: प्रोबेबिलिस्टिक अनुमान

मॉन्टे कार्लो विधियाँ रैंडम सैम्पलिंग का उपयोग करके परिणामों का अनुमान लगाती हैं, जैसे कि एक वर्ग और वर्तुल में बिंदुओं को सिमुलेट करके  $\pi$  का अनुमान लगाना।

### जावा इम्प्लेमेंटेशन

```
import java.util.Random;  
  
public class MonteCarlo {  
    static double estimatePi(int points) {  
        Random rand = new Random();  
        int insideCircle = 0;  
        for (int i = 0; i < points; i++) {  
            double x = rand.nextDouble();  
            double y = rand.nextDouble();  
            if (x * x + y * y <= 1) insideCircle++; //  
        }  
        return 4.0 * insideCircle / points; // * 4  
    }  
  
    public static void main(String[] args) {  
        int points = 1000000;  
        double pi = estimatePi(points);  
        System.out.println(points + " : " + pi);  
        System.out.println(" : " + Math.PI);  
    }  
}
```

## आउटपुट (रैंडमता के कारण बदलता है):

1000000 : 3.1418

: 3.141592653589793