応用Javaプログラミング 第2回

- -- Generic Searching --
- -- Iteratorデザインパターン --

2分木(binary tree)

・以下のようなもの:

- ・一番上のノード(node)を根と呼ぶ.
- ・各ノードが高々二つの子供を持つ. 子供は左右に区別される. どの2ノードも子供を共有しない.
- ・子供が全部抜けているノードを葉と呼ぶ.

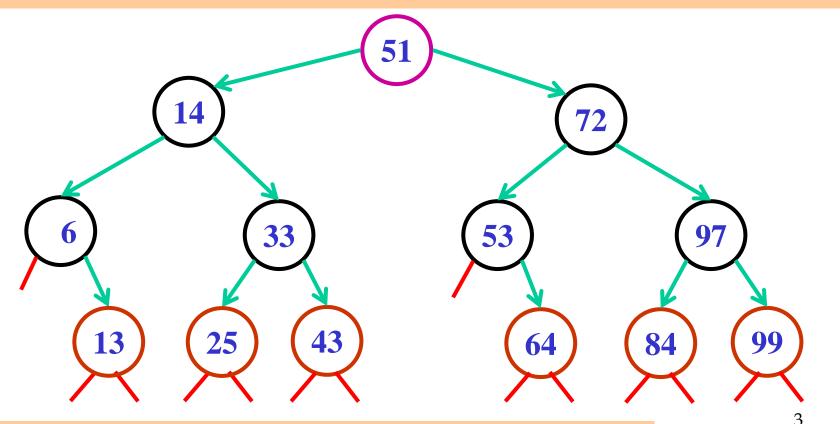
2分探索木(binary search tree)

・次の条件を満たすように2分木の各ノードにデータを置いた後の木:

条件: 葉以外の各ノードッに置かれたデータのキーは,

v の左の子に置かれたデータのキー以上, かつ

vの右の子に置かれたデータのキー以下.



∴データは左から右へキーの小さい順に並んでいる.

オブジェクト指向によるアプリケーション開発とは

変更されない箇所を軸に、頻繁に変更されるであろう箇所を クラスやインターフェースに抽出するプログラミングスタイルである.

例: 検索(searching)問題.

問:変更されないであろう箇所は何か?

答: 処理順序: データの準備, データの挿入・検索・削除など,

結果の表示.

オブジェクト指向によるアプリケーション開発とは

変更されない箇所を軸に、頻繁に変更されるであろう箇所を クラスやインターフェースに抽出するプログラミングスタイルである.

例:検索(searching)問題.

問: 頻繁に変更されるであろう箇所は何か?

答: ① 検索の対象データ

② データの記憶方法(i.e., データ構造)

③ データの大小を比べるための基準 ~ (たとえば、学生データから指定の学籍番号を持つ学生を検索する際、学籍番号の大小を比べる方法が必要)

Comparator, など Integer, Double, String, StudentData など

配列, LinkedList, HashMap, TreeMap など

Generic Searching

ポイント: データがキー(key)と値(value)からなることを強制したい. そのために、下記のインターフェースが用意されている.

```
//Javaで用意されているインターフェース
// Kはキーの型、Vは値の型
interface Map.Entry<K,V> {
    K getKey(); //データのキーを取得するためのメソッド
    V getValue(); //データの値を取得するためのメソッド
    V setValue(K value); //データの値をセットするためのメソッド
    ...
}
```

データがキー(key)と値(value)からなることを強制するには、 たとえば、データ構造にデータを挿入するためのメソッドの引数を Map.Entry<K,V>型に限定すればよい.

また、データの大小を比べるための基準を指定するには、データ構造のコンストラクタにComparator<K>型の引数を用意すればよい.

Generic Searching(続)

Javaには探索のためのデータ構造として,

- TreeMap<K,V>, HashMap<K,V>, ...が用意されている

平衡2分探索木を実装したもの.

これらのデータ構造を使って整数や学生データの検索を行う プログラムはInegerSearchTree.java, InegerSearchHash.java, …にある.

次に、汎用2分探索木を自力で作ってみよう.

2分探索木のノード

問: 2分探索木のノードに記憶したい情報は何か?

答: ①1つのデータ,

② 左の子ノードを指すポインタ,

③ 左の子ノードを指すポインタ.

これらを、

「2分探索木のノード」を表すクラス のフィールドにすればよい.

問: 「2分探索木のノード」を表すクラスの持つべきメソッドは何か?

答: ① コンストラクタ(1つのノードのメモリを確保して初期化するため)

② そのノードが葉(子供を持たないノード)か否かを判定する ためのメソッド. このメソッドは必須ではないが, あったほうが 便利そう)

2分探索木のノードを表すクラス

```
package genericSearching;
//Kはデータのキーの型、Vはデータの値の型
public class BinSearchTreeNode<K,V> {
   private Map.Entry<K,V> data ; //このノードに置くデータ
   private BinSearchTreeNode<K,V> left, right; //左の子と右の子の参照
   public BinSearchTreeNode( Map.Entry<K,V> data, //コンストラクタ
         BinSearchTreeNode<K,V> left, BinSearchTreeNode<K,V> right) {
     this.data = data; this.left = left; this.right = right;
   //葉を作るためのコンストラクタ
   public BinSearchTreeNode( Map.Entry<K,V> data ) {
     this(data, null, null);
   //葉か否かを判定するメソッド
   public boolean isLeaf() {
     return left == null && right == null;
  //accessorメソッド(省略)
```

2分探索木

問: 2分探索木に記憶したい情報は何か?

答: ① 根ノードを指すポインタ(根ノードへの参照という).

② データの大小を比べるための基準(Comparator<K>型).

これらを、

「2分探索木」を表すクラス のフィールドにすればよい.

問:「2分探索木」を表すクラスの持つべきメソッドは何か?

答: ① データの挿入 ② データの削除 ③ データの検索

④ 木の走査

⑤ 木の空判定

⑥ コンストラクタ

木にあるデータを特定の順にスキャン

Comparator<K>を渡す

2分探索木を表すクラス

```
package genericSearching;
//Kはデータのキーの型, Vはデータの値の型
public class BinSearchTree<K,V> {
   private BinSearchTreeNode<K,V> root; //木の根
   private Comparator<K> comparator; //データのキーの大小比較のため
  //引数なしのコンストラクタがprivateなので、他のクラスで呼び出せない
   private BinSearchTree( ) { }
  //引数ありのコンストラクタ
   public BinSearchTree(Comparator<K> comparator) { //引数あり
     this.comparator = comparator;
  //空の木か否かを判定するメソッド
   public boolean isEmpty( ) {
     return root == null;
  //この木において指定キーを持つデータを検索するメソッド
   public V search(K key) {
     return search(root, key); //次ページの自作メソッドを呼び出す
```

探索を行うメソッド

```
//startを根とする部分木において指定キーを持つデータを検索するメソッド
private V search(BinSearchTreeNode<K,V> start, K key) {
  if (start == null) return null; //木が空の場合
  //見つかった場合
  if (comparator.compare(key, start.getData().getKey()) == 0)
    return start.getData().getValue();
  if (comparator.compare(key, start.getData().getKey()) < 0)
    //左部分木で再帰的に検索
    return search( start.getLeft(), key );
  else
    //右部分木で再帰的に検索
    return search(start.getRight(), key);
```

挿入を行うメソッド

```
//startを根とする部分木に指定データを挿入するメソッド
private BinSearchTreeNode<K,V> insert(BinSearchTreeNode<K,V> start,
       Map.Entry<K,V> data) {
  if (start == null) //木が空の場合
    return new BinSearchTreeNode<K,V>(data) ;
  if (comparator.compare(data.getKey(), start.getData().getKey()) < 0)
    //左の子を根とする部分木に挿入すべきとき
    start.setLeft( insert(start.getLeft() , data) );
  else //右の子を根とする部分木に挿入すべきとき
    start.setRight( insert(start.getRight() , data) );
  return start ; //挿入した後の部分木を返す
//この木に指定データを挿入するメソッド
public void insert(Map.Entry<K,V> data) {
  root = insert(root, data) ; //上記の自作メソッドを呼び出す
//この木から指定キーを持つデータを削除するメソッド
public void delete(K key) {
  root = delete(root, key) ; //次頁の自作メソッドを呼び出す
```

```
//startを根とする部分木から指定キーのデータを削除して、 結果の木の根の参照を返すメソット
private BinSearchTreeNode<K,V> delete(BinSearchTreeNode<K,V> start, K key) {
  if (start == null) return null; //木が空の場合
  if (comparator.compare(key, start.getData().getKey()) < 0)
   //左の子を根とする部分木から削除すべきとき
  { start.setLeft( delete(start.getLeft() , key) ); return start ; }
  else //右の子を根とする部分木に挿入すべきとき
    start.setRight( delete(start.getRight() , key) ); return start ; }
  else { //このstartノードを削除すべきとき
   if ( start.isLeaf() ) return null; //このstartノードが葉のとき, 削除後の部分木が空.
   else if (start.getLeft() == null) //このstartノードに左の子がいないとき
      return start.getRight(); //削除後の部分木の根がstartの右の子.
   else if (start.getRight() == null) //このstartノードに右の子がいないとき
      return start.getLeft(); //削除後の部分木の根がstartの左の子.
   else {//左の子も右の子がいるとき、まず次に大きいキーを持つデータを捜す
      BinSearchTreeNode<K,V> p = start.getRight();
     while ( p.getLeft() != null ) p = p.getLeft();
      Map.Entry<K,V> nextBigData = p.getData();
     //右の木から次に大きいデータを削除
     start.setRight( delete(start.getRight(), nextBigData.getKey()) );
     //次に大きいデータでこのノードにあるデータを上書きする
     start.setData(nextBigData); return start;
                                              削除を行うメソッド
}}
```

2分探索木の走査方法

- ① preorder走査:どの部分木「の走査においても、下記の順に走査:
 - (a) 「の根を走査
 - (b) 「の左部分木を走査
 - (c) 「の右部分木を走査
- ② inorder走査:どの部分木Iの走査においても、下記の順に走査:
 - (a) 「の左部分木を走査
 - (b) 「の根を走査
 - (c) 「の右部分木を走査
- ③ postorder走査:どの部分木Γの走査においても、下記の順に走査:
 - (a) 「の左部分木を走査
 - (b) 「の右部分木を走査
 - (c) 「の根を走査

2分探索木の走査結果を覚える方法

どの走査結果も一列のデータ

(すなわち, 全データが先頭から末尾まで順に一列に並んでいる感じ).

ポイント: 一列のデータを先頭から末尾までスキャンしていきたいとき, その一列のデータを覚えるデータ構造に提供してほしいメソッド:

- ① まだスキャンしていないデータが残っているかを判定するメソッド.
- ② まだスキャンしていない次のデータを返すメソッド.

考察: 配列と線形リストのどれも上記の①と②をサポートしている.

しかし、配列と線形リストのような具体的なデータ構造を利用するよりも、 上記の①と②をサポートしている抽象的なデータ構造を使ったほうは プログラムに柔軟性をもたらすのでよい.

上記の①と②をサポートしている抽象的なデータ構造として、 Javaにおいて Iterator<E>が用意されている.

木にあるデータをinorder順に見ていくための iteratorを返すメソッド

```
//startを根とする部分木に指定データを挿入するメソッド
public Iterator<Map.Entry<K,V>> inorderIterator() {
  return inorder(root).iterator() ;
                               この public と private に注目!
//startを根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入して返すメソッド
>private List<Map.Entry<K,V>> inorder(BinSearchTreeNode<K,V> start) {
  List<Map.Entry<K,V>> list = new LinkedList<Map.Entry<K,V>>() ;
  if (start == null) //木が空の場合
    return list;
  //左の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( inorder(start.getLeft( )) );
  //startにあるデータをリストに挿入
  list.add( start.getData( ) );
  //右の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( inorder(start.getRight( )) );
                                     private なので、走査結果を
  return list; //結果のリストを返す
                                     使う側から、線形リストが
```

情報の隠蔽を達成

使われていることが見えない

Iteratorデザインパターン

ポイント: データ構造の各要素に対する繰り返し処理を抽象化することで、データ構造がどう実装されているかは処理と関係がないようにする.

Iterator役(反復子役): データ構造の要素をスキャンしていくインターフェース(API)を定める役. 例では, Iteratorインターフェースがこの役をつとめている.

ConcreteIterator役(具体的反復子役): IteratorのAPIを実装した役. この例では、preorderIteratorやinorderIteratorやpostorderIteratorがこの役をつとめている.

Aggregate役(集合体役): Iterator役を作り出すインターフェース (API)を定める役. この例では, BinSearchTreeクラスがこの役を 担っている.

木にあるデータをpreorder順に見ていくためのiteratorを返すメソッド

```
//startを根とする部分木に指定データを挿入するメソッド
public Iterator<Map.Entry<K,V>> preorderIterator( ) {
  return preorder(root).iterator() ;
//startを根とする部分木にあるデータをpreorder順にリストに挿入して返すメソッド
private List<Map.Entry<K,V>> preorder(BinSearchTreeNode<K,V> start) {
  List<Map.Entry<K,V>> list = new LinkedList<Map.Entry<K,V>>() ;
  if (start == null) //木が空の場合
   return list ;
 //startにあるデータをリストに挿入
  list.add( start.getData( ) );
 //左の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( preorder(start.getLeft( )) );
 //右の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( preorder(start.getRight( )) );
  return list; //結果のリストを返す
```

木にあるデータをpostorder順に見ていくためのiteratorを返すメソッド

```
//startを根とする部分木に指定データを挿入するメソッド
public Iterator<Map.Entry<K,V>> postorderIterator( ) {
  return postorder(root).iterator();
//startを根とする部分木にあるデータをpreorder順にリストに挿入して返すメソッド
private List<Map.Entry<K,V>> postorder(BinSearchTreeNode<K,V> start) {
  List<Map.Entry<K,V>> list = new LinkedList<Map.Entry<K,V>>() ;
  if (start == null) //木が空の場合
   return list;
 //左の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( postorder(start.getLeft( )) );
 //右の子を根とする部分木にあるデータをinorder順にリストに挿入
  list.addAll( postorder(start.getRight( )) );
 //startにあるデータをリストに挿入
  list.add( start.getData( ) );
  return list; //結果のリストを返す
```

演習課題

課題: 自作search, insert, deleteメソッドでは再帰的呼び出しを使っているが、再帰的呼び出しを使わないバージョンを書いて動作を確認せよ.