

05-73

二叉树

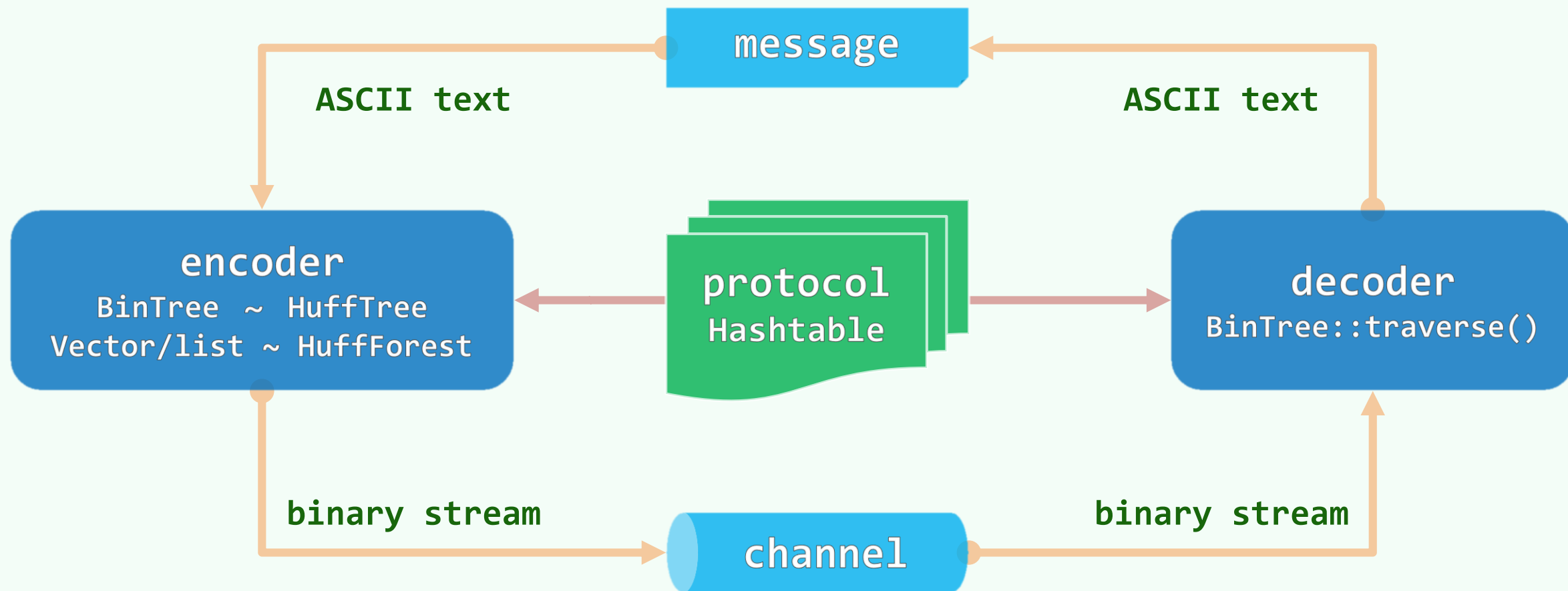
Huffman编码树：算法实现

树形建筑也出现了，看上去规模与地球上的差不多，只是挂在树上的建筑叶子更为密集

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

# 数据结构与算法



# Huffman (超) 字符

```
#define N_CHAR (0x80 - 0x20) //仅以可打印字符为例
```

```
struct HuffChar { //Huffman (超) 字符
```

```
    char ch; unsigned int weight; //字符、频率
```

```
    HuffChar ( char c = '^', unsigned int w = 0 ) : ch ( c ), weight ( w ) {};
```

```
    bool operator< ( HuffChar const& hc ) { return weight > hc.weight; } //比较器
```

```
    bool operator== ( HuffChar const& hc ) { return weight == hc.weight; } //判等器
```

```
};
```

# Huffman树与森林

## ❖ Huffman (子) 树

```
using HuffTree = BinTree< HuffChar >;
```

## ❖ Huffman森林

```
using HuffForest = List< HuffTree >;
```

## ❖ 待日后掌握了更多数据结构之后，可改用更为高效的方式，比如：

```
using HuffForest = PQ_List< HuffTree >; //基于列表的优先级队列
```

```
using HuffForest = PQ_ComplHeap< HuffTree >; //完全二叉堆
```

```
using HuffForest = PQ_LeftHeap< HuffTree >; //左式堆
```

## ❖ 得益于已定义的统一接口，支撑Huffman算法的这些底层数据结构可直接彼此替换

## 构造编码树：反复合并二叉树

```
HuffTree* generateTree( HuffForest * forest ) { //Huffman编码算法

    while ( 1 < forest->size() ) { //每迭代一步，森林中都会减少一棵树

        HuffTree T1 = delMax( forest ), T2 = delMax( forest ); //取出权重最小的两棵树

        HuffTree S; //将其合并成一棵新树

        S.insert( HuffChar('^', T1.root()->data.weight + T2.root()->data.weight) );

        S.attach( T2, S.root() ); S.attach( S.root(), T1 ); //T2权重不小于T1

        forest->insertLast( S ); //再插回至森林

    } //森林中最终唯一所剩的那棵树，即Huffman编码树（且其层次遍历序列必然单调非增）

    return forest->first()->data; //故返回之

}
```

## 遍历森林 (List) , 取出优先级最高 (权重最小) 的树

```
HuffTree delMax( HuffForest* forest ) {
```

```
    ListNodePosi<HuffTree> m = forest->first(); //从首节点出发, 遍历所有节点
```

---

```
    for ( ListNodePosi<HuffTree*> p = m->succ; forest->valid( p ); p = p->succ )
```

```
        if ( m->data < p->data ) //不断更新 (因已定义比较器, 故能简捷)
```

```
            m = p; //优先级更高 (权重更小) 者
```

---

```
    return forest->remove( m ); //取出最高者并返回
```

```
} //O(n), 改用优先级队列后可做到O(logn)
```

## 构造编码表：遍历二叉树

```
#include "<u>Hashtable.h</u>" //用HashTable (第09章) 实现

using HuffTable = <u>Hashtable</u>< char, char* >; //Huffman编码表

static void <u>generateCT</u> //通过遍历获取各字符的编码
( <u>Bitmap</u>* code, int length, HuffTable* table, <u>BinNodePosi</u><HuffChar> v ) {
    if ( IsLeaf( v ) ) //若是叶节点 (还有多种方法可以判断)
        { table-><u>put</u>( v->data.ch, code->bits2string( length ) ); return; }

    if ( Has<u>LChild</u>( v ) ) //Left = 0, 深入遍历
        { code-><u>clear</u>( length ); <u>generateCT</u>( code, length + 1, table, v-><u>lc</u> ); }

    if ( Has<u>RChild</u>( v ) ) //Right = 1
        { code-><u>set</u>( length ); <u>generateCT</u>( code, length + 1, table, v-><u>rc</u> ); }
} //总体O(n)
```