词典

排解冲突:重散列

"天地會壞否?"

"不會壞。只是相將人無道極了,便一齊打合,混沌一番,人物都盡,又重新起。"

deng@tsinghua.edu.cn

邓俊辉

Rehashing

```
❖ template <typename K, typename V> //随着装填因子增大 ,冲突概率、排解难度都将激增
void <u>Hashtable</u><K, V>::<u>rehash()</u> { //此时,不如"集体搬迁"至一个更大的散列表
   int oldM = M; Entry<K, V>** oldHt = ht;
   ht = new <u>Entry</u><K, V>*[ M = <u>primeNLT( 4 * N ) ]; N = 0; //新表"扩"容</u>
   memset( ht, 0, sizeof( Entry<K, V>* ) * M ); //初始化各桶
   release( removed ); removed = new Bitmap(M); L = 0; //懒惰删除标记
   for ( int i = 0; i < oldM; i++ ) //扫描原表
      if ( oldHt[i] ) //将每个非空桶中的词条
        put( oldHt[i]->key, oldHt[i]->value ); //转入新表
   release(oldHt); //释放——因所有词条均已转移, 故只需释放桶数组本身
```

插入

```
template <typename K, typename V>
bool Hashtable<K, V>::put( K k, V v ) { //散列表词条插入
   if ( ht[ <u>probe4Hit</u>( k ) ] ) return false; //雷同元素不必重复插入
   int r = <u>probe4Free( k ); //为新词条找个空桶(只要装填因子控制得当,必然成功)</u>
   ht[r] = new Entry<K, V>(k, v); ++N; //插入
   if ( removed->test( r ) ) { removed->clear( r ); --L; } //懒惰删除标记
   if ( (N + L)*2 > M ) <u>rehash()</u>; //若装填因子高于50%, 重散列
   return true;
```

删除

```
template <typename K, typename V>
bool Hashtable<K, V>::<u>remove</u>( K k ) { //散列表词条删除算法
   int r = <u>probe4Hit(</u> k ); if ( !ht[r] ) return false; //确认目标词条确实存在
   release( ht[r] ); ht[r] = NULL; //清除目标词条
   removed->set(r); --N; ++L; //更新标记、计数器
   if ( 3*N < L ) rehash(); //若懒惰删除标记过多, 重散列
   return true;
```