## 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



## 删除

```
template <typename K, typename V> bool Hashtable<K, V>::remove( K k ) {
Rank r = probe4Hit(k); if (!ht[r]) return false; //确认目标词条确实存在
delete ht[r]; ht[r] = NULL; --N; //清除词条
removed->set(r); //设置LM标记
return true;
                  ht[]
                                                                    remove
                  ht[]
```

## 插入

```
template <typename K, typename V> bool Hashtable<K, V>::put( K k, V v ) {
if ( ht[ probe4Hit( k ) ] ) return false; //忽略相等元素
Rank r = probe4Free( k ); //找个空桶 (只要装填因子控制得当, 必然成功)
ht[ r ] = new <u>Entry</u><K, V>( k, v ); ++N; //插入新词条
removed->clear( r ); //清除LM标记
if ((N + removed -> size())*2 > M)
   rehash(); //若装填因子高于50%, 重散列
return true;
                  ht[]
                                                                    insert
                  ht[]
```

## Rehashing: 随着装填因子攀升,冲突激增;超过阈值后,便需要扩容

```
template <typename K, typename V> void Hashtable<K, V>::rehash() {
Rank 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
delete removed; removed = new Bitmap(M); //懒惰删除标记
                                                      (N+L)*2 > M
                                                                    rehash
for ( Rank i = 0; i < oldM; i++ )</pre>
   if ( oldHt[i] ) //原表中的每个词条
                                                             4N <= 2M
      put( oldHt[i]->key, oldHt[i]->value ); //逐个转入新表
delete[] oldHt; //释放——因所有词条均已转移, 故只需释放桶数组本身
```