



---

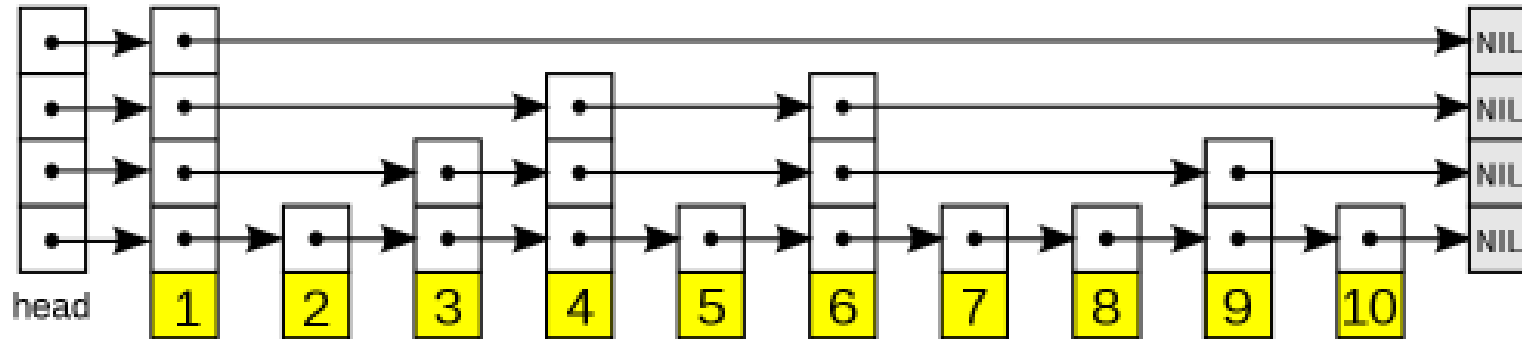
# SkipList

## 练习

---



# 跳表简介



```
enum { kMaxHeight = 12 }; //定义skiplist链表最高节点
// Immutable after construction
Comparator const compare_; //比较器有最顶层的options通过一层一层传递下来，用于///链表排序
Arena* const arena_; // leveldb内存池，从memtable传过来

Node* const head_; //skiplist头节点

// Modified only by Insert(). Read racy by readers, but stale
// values are ok.
port::AtomicPointer max_height_; // skiplist目前的最高高度
// Read/written only by Insert().
Random rnd_; //随机类，用于随机化一个节点高度
```



# 代码简介

```
1  template<typename Key, class Comparator>
2  SkipList<Key, Comparator>::SkipList(Comparator cmp, Arena* arena)
3      : compare_(cmp),
4        arena_(arena),
5        head_(NewNode(0 /* any key will do */, kMaxHeight)),
6        max_height_(reinterpret_cast<void*>(1)),
7        rnd_(0xdeadbeef) {
8      for (int i = 0; i < kMaxHeight; i++) {
9          head_->SetNext(i, NULL);
10     }
11 }
```



# 代码简介

```
template<typename Key, class Comparator>
typename SkipList<Key, Comparator>::Node*
SkipList<Key, Comparator>::NewNode(const Key& key, int height) {
    char* mem = arena_ -> AllocateAligned(
        sizeof(Node) + sizeof(port::AtomicPointer) * (height - 1)); // 从内存池里面分配
    // 足够的内存，用于存储新节点。
    return new (mem) Node(key); // 返回这个节点。
}
```



# 代码简介

```
template<typename Key, class Comparator>
void SkipList<Key, Comparator>::Insert(const Key& key) {
    Node* prev[kMaxHeight]; // kMaxHeight个前节点, 因为高度还未知, 所以先设为最大值
    Node* x = FindGreaterOrEqual(key, prev); // 查找key值节点前GetMaxHeight()个前节点。

    assert(x == NULL || !Equal(key, x->key));

    int height = RandomHeight(); // 随机化一个节点高度
    if (height > GetMaxHeight()) { // 如果当前节点的高度大于最高节点, 则高出部分的的前节
        // 点都是头节点。
        for (int i = GetMaxHeight(); i < height; i++) {
            prev[i] = head_;
        }
        max_height_.NoBarrier_Store(reinterpret_cast<void*>(height));
    }

    x = NewNode(key, height); // 新建节点
    for (int i = 0; i < height; i++) {
        x->NoBarrier_SetNext(i, prev[i]->NoBarrier_Next(i)); // 设立当前节点的后节点;
        prev[i]->SetNext(i, x); // 设立当前节点的前节点。
    }
}
```



# 迭代器简介

Valid(): //判断迭代器当前节点是否有效

Key(): //返回当前节点的key值

Next(): //跳跃链表的第0层就是单链表，所以可以直接指向下一个节点

Prev(): //查找当前节点的上一个节点。

Seek(): //查找某个特定的key值的节点。

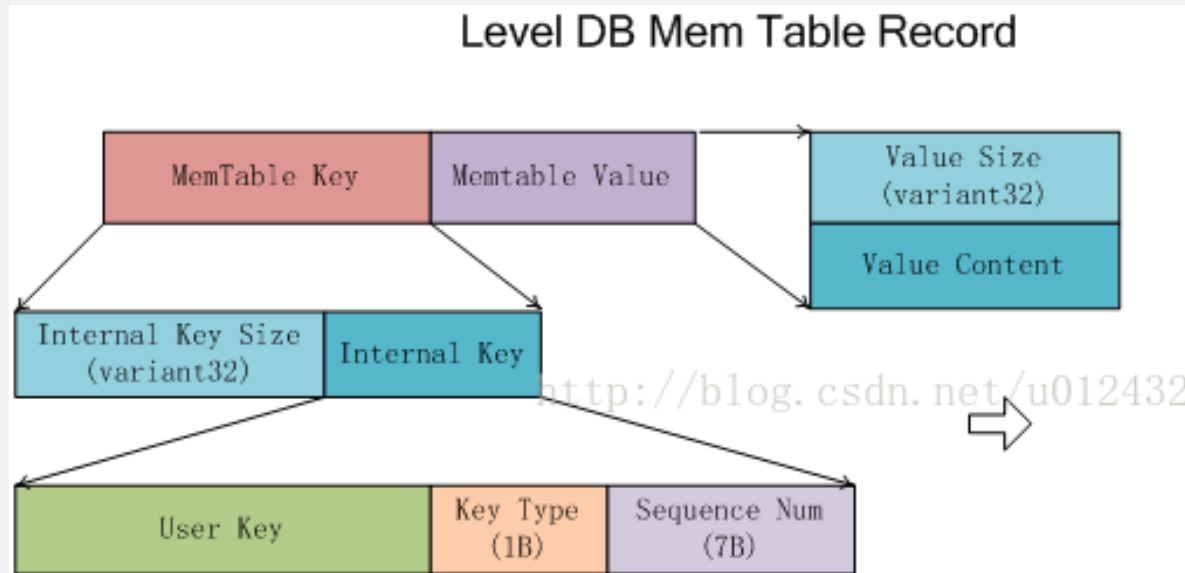
SeekToFirst(),

SeekToLast(): //查找第一个和最后一个节点



# Kv格式

1. UserKey: 用户提供的键值
2. InternalKey: UserKey + KeyType(1)+SequenceNumber(7)
3. LookupKey: EncodeString(InternalKey.size()) + InternalKey



Sequence Num在保存时只保存低7字节，所以取值范围为 $[0, 2^{56}-1]$ 。  
Key Type有两种取值：0表示删除，1表示更新。  
Internal Key的比较方法：先比较User Key，如果User Key相等，再比较Sequence Num，Sequence Num大的反而比较小。这样可以使得最新的key在跳表中排在前面。  
在获取两个拥有不同的user key的internal key之间的最短分割key时，先获取它们user key的分割串，然后Sequence Num取256-1，Key Type取1；寻找最小后继key的方法与此相同。

<http://blog.csdn.net/u012432753>



## Task 2

输出索引-要求:

**从跳表的首指针开始，把每一层的节点信息都打印出来，每次插入都可以看到跳表的变化**

修改文件skiplist.h(339+行insert方法后，有一个PrintTable方法，将其完善)





```
/home/rui/Git/courseForLeveldb/cmake-build-debug/db_test
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    |
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    k6:v6
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    k6:v6    k7:v7
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    k6:v6    k7:v7    k8:v8
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1    k9:v9
```

```
k1:v1    k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    k6:v6    k7:v7    k8:v8    k9:v9
```

```
-----PRINT-----
```

```
k1:v1    k9:v9
```

```
k1:v1    k10:v10 k2:v2    k3:v3    k4:v4    k5:v5    k6:v6    k7:v7    k8:v8    k9:v9
```

```
-----PRINT-----
```

```
Process finished with exit code 0
```