## 資料結構 HW6 report 徐松廷 110501521

## 1. 作業目標:

延續先前作業的程式,支援類 Redis Hash 的操作,指令包含 HSET, HGET, HDEL, EXPIRE。

- a. 利用 chaining 解決 hash collision 問題
- b. 每次操作時計算 load factor,設計閥值,放大與縮小 hash table size。
- c. 將所有開發程式執行流程,改為事件觸發導向,即利用 callback 函式處理輸入指令與自動 expire 功能。

## 2. code review

a. data structure 定義:

因為 radis hash 的每個 key 中,都會包含很多個 field,而一個 field 會對應到一個 value,所以我們在這邊 hash table 的本體是個 array,array 的每個格子放的是一個 hash\_node 的 Pointer,會對應到 key 以及網下串接下去的 hash\_node,而每個 hash\_node 又會有自己的 field\_node linked list 來記錄這個 key(即 hash node)包含了哪些 field:value。

```
struct field_node{
    char* key;
    char * field;
    char * value;
    struct field_node* next_field_node;
};
struct hash_node{
    char* key;
    struct field_node* field_node_head;
    struct hash_node* ptr_to_next_hash_node;
};
struct hash_TB_array {
    struct hash_TB_array {
    struct hash_node* TB_array[MAXHASHTABLESIZE];//這邊存放的會是第一個hash node
};
```

b. 計算 load factor 並在需要時調整整個 hash table 的大小

根據要求我們要在 hash table 的 load factor 太大時調整 hash table 的大小,所以我這邊是設定當 load factor 大於 0.1 時要重新建立一個 table size 為當前 10 倍的 hash table 並且將原本的 table 覆蓋,實際的實作方式如以下這個 function,最後會 return 新的 hash table。

```
struct hash_TB_array* change_table_size(struct hash_TB_array* ptr_to_TB_array,int *cur_size){
   double load_factor=ptr_to_TB_array->key_num /(*cur_size);
   struct hash_TB_array *newHashTable = (struct hash_TB_array *)malloc(sizeof(struct hash_TB_array));
   if(load_factor>0.1){
       (*cur_size)=(*cur_size)*10;
       for (int i = 0; i < MAXHASHTABLESIZE; i++) {
           struct hash_node* cur_node = ptr_to_TB_array->TB_array[i];
           while (cur_node != NULL){
               struct field_node* cur_field_node=cur_node->field_node_head;
               while (cur_field_node!=NULL){
                   int index=hash(key,cur_size);
                   insert(newHashTable,cur_field_node->key,index,cur_field_node->field,cur_field_node->value);
                   cur_field_node=cur_field_node->next_field_node;
               printf("\n");
               cur_node = cur_node->ptr_to_next_hash_node;
   return newHashTable;
```

c. HSET function:這邊的 insert 基本上就是一般的插入,如果當前這個 hash node 是空的就向系統要空間,如果不為空,那這個 field node 就直接串在後面。

```
void insert(struct hash_TB_array* ptr_to_TB_array, char* key,char* field_name,char* value) {//包括插入和更新
   int index = hash(key);
   struct hash_node* cur_node=ptr_to_TB_array->TB_array[index];
   while(cur_node!=NULL){
       if(strcmp(cur_node->key,key)==0){//找到key的位置了
           struct field_node* cur_field_node=cur_node->field_node_head;
           while (cur_field_node!=NULL){
               if(strcmp(cur_field_node->field,field_name)==0){//把value覆蓋到已經建立好的filed就好
                  strcpy(cur_field_node->value, value);
               cur_field_node=cur_field_node->next_field_node;
           }
           struct field_node* ptr_to_new_field_node=(struct field_node*)malloc(sizeof(struct field_node));
           ptr_to_new_field_node->field =(char*)malloc(strlen(field_name)+1);
           strcpy(ptr_to_new_field_node->field, field_name);
           ptr_to_new_field_node->value =(char*)malloc(strlen(value)+1);
           strcpy(ptr_to_new_field_node->value, value);
           ptr_to_new_field_node->next_field_node=cur_node->field_node_head;
           cur_node->field_node_head=ptr_to_new_field_node;//把新的filed node接在這個hash jey node的head
           return;
```

```
cur_node=cur_node->ptr_to_next_hash_node;
}
struct hash_node* ptr_to_new_hash_node = (struct hash_node*)malloc(sizeof(struct hash_node));
ptr_to_new_hash_node->key = (char*)malloc(strlen(key) + 1);
strcpy(ptr_to_new_hash_node->key, key);
struct field_node* ptr_to_new_field_node=(struct field_node*)malloc(sizeof(struct field_node));
ptr_to_new_field_node->field_field_node(strlen(field_name)+1);
strcpy(ptr_to_new_field_node->field, field_name);
ptr_to_new_field_node->value = (char*)malloc(strlen(value)+1);
strcpy(ptr_to_new_field_node->value, value);
ptr_to_new_hash_node->field_node_head=ptr_to_new_field_node;//為了處理碰撞問題,Array存放的Pointer會指向Linked list的開
ptr_to_new_hash_node->ptr_to_next_hash_node = ptr_to_TB_array[index];
ptr_to_TB_array->TB_array[index] = ptr_to_new_hash_node;
ptr_to_TB_array->key_num++;
}
```

d. **HDEL function**:這邊也是檢查到對應的 key 和 filed 後,就把該 field\_node 刪除,如果該 hash\_node 的所有成員都被刪除了,這邊的刪除沒啥問題

```
void delete_field(struct hash_TB_array* ptr_to_TB_array, char* key,char* field_name) {//包括插入和更新
   int index = hash(key);
   struct hash_node* prev_node=NULL;
   struct hash_node* cur_node=ptr_to_TB_array->TB_array[index];
   int key_node_empty_bool=0;
   while(cur node!=NULL){
       if(strcmp(cur_node->key,key)==0){//找到key的位置了
           struct field_node* cur_field_node=cur_node->field_node_head;//取出當前field_node的head
           struct field_node* prev_field_node=NULL;
           while (cur_field_node!=NULL){
               if(strcmp(cur_field_node->field,field_name)==0){//把這個value-filed node刪除就好
                  if(prev_field_node==NULL){//表示要刪除的node再第一個(head)
                      if(cur_field_node->next_field_node==NULL)key_node_empty_bool=1;
                      cur_node->field_node_head=cur_field_node->next_field_node;
                  else prev_field_node->next_field_node=cur_field_node->next_field_node;//要刪除的node在第三個或之後
                   if(key_node_empty_bool==0){
                      printf("%s : %s deleted successfully\n",key,field_name);
               prev_field_node=cur_field_node;
               cur_field_node=cur_field_node->next_field_node;
```

```
if(key_node_empty_bool==1){
    if(prev_node!=NULL){
        prev_node->ptr_to_next_hash_node;
    }
    else ptr_to_TB_array->TB_array[index]=cur_node->ptr_to_next_hash_node;
    ptr_to_TB_array->key_num--;
    printf("%s : %s deleted successfully\n",key,field_name);
    return;
}

prev_node=cur_node;
    cur_node=cur_node->ptr_to_next_hash_node;
}

printf("%s : %s not found\n",key,field_name);
return;//刪除失敗
}
```

e. HGET:這邊的查詢也是利用 hash 找到對應的 index 後,再往 collision chain 搜尋對應的 node。

f. EXPIRE():這邊作業的要求是要用 Libev 計時,再指定秒數之後刪除該 node,所以這邊是用 libev 監聽後繼時,再依照時間刪除

```
void delayed_delete(EV_P_ ev_timer *w, int revents) {
   struct delayed_data *data = (struct delayed_data *)w->data;
   delete_key(data->myHashTable, data->key); // 在延遲後執行 delete() 函數
   free(data->key);
   free(data);
}
```

```
else if(strcmp(command,"EXPIRE")==0){

//printf("1\n");

struct delayed_data *expire_data = (struct delayed_data *)malloc(sizeof(struct delayed_data));

//printf("2\n");

expire_data->myHashTable=(struct hash_TB_array *)malloc(sizeof(struct hash_TB_array));

expire_data->myHashTable=myHashTable;

expire_data->key=(char *)malloc(sizeof(char));

strcpy(expire_data->key, key);

//printf("3\n");

int delay_second = atoi(fields[0]); // 將字串轉換為整數

//printf("4\n");

ev_timer *delay_timer = (ev_timer *)malloc(sizeof(ev_timer));

ev_timer_init(delay_timer, delayed_delete, delay_second, 0.0); // 5 秒延遲

//printf("5\n");

delay_timer->data =expire_data;

ev_timer_start(loop, delay_timer);

}
```

g. Main():main()也是用 libev 進行事件監聽,並且不斷循環,具體實作方式如下:

```
int main() {

// 初始化 libev

struct ev_loop *loop = EV_DEFAULT;
ev_io stdin_watcher;
struct hash_TB_array *myHashTable = (struct hash_TB_array *)malloc(sizeof(struct hash_TB_array));

int i;
myHashTable->key_num=0;
for (i = 0; i < MAXHASHTABLESIZE; i++) {

myHashTable->TB_array[i] = NULL;
}

// 開始監聽標準輸入·並傳遞哈希表給回調函數
ev_io_init(&stdin_watcher, stdin_cb, 0, EV_READ);
stdin_watcher.data = myHashTable; // 傳遞哈希表
ev_io_start(loop, &stdin_watcher);

// 開始 libev 主循環
ev_run(loop, 0);

return 0;
}
```

## 3. 編譯方式:

```
gcc -c redis_hash.c -o redis_hash.o
gcc -c redis_dll.c -o redis_dll.o
gcc -c redis_str.c -o redis_str.o
gcc -o main main.c redis_dll.o redis_str.o redis_hash.o -lev
```

4. 在 Ubuntu 上的執行結果

```
HSET 可以一次在同一個 kev 中插入很多組 filed :value
eason@LAPTOP-Q69P3FAE:/mnt/c/Users/user/DS_HW6$ gcc -o test test.c
eason@LAPTOP-Q69P3FAE:/mnt/c/Users/user/DS HW6$ ./test
HSET key1 field1 value1 field2 value2
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HSET key2 field1 value1 field2 value2
please input the command(HSET, HGET, HDEL,EXPIRE, SHOW): HSET key3 field1 value1 field2 value2 field3 value3
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HSET key4 field1 value1 field2 value2 field3 value3
                                                                                                 使用 HSET 建立資料
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): SHOW
All the key members:
key: key1
value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
                                                                    使用 SHOW 印出當前在 table 中的所有成員
value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
kev: kev3
                                                                                              使用 HDEL 印刪除特定 field
value: value3 field: field3 , value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
                                                                                              node·成功刪除會顯示成功
value: value4 field: field4 , value: value3 field: field3 , value: value2 field: field2 , valu
d: field1
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HDEL key3 field2
key3 : field2 deleted successfully
                                                                                            Key3:filed2 已經被刪除
                                                                                            了,所以無法被 HGET
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HGET key3 field2
the value to key3 : field2 not found
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HGET key3 field1
the value to key3 : field1 is value1
                                                                             使用 HGET 找出 Key3:filed1 的 value
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): EXPIRE key1 10
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): SHOW
All the key members:
key: key1
value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
key: key2
                                                                            EXPIRE 測試,在10秒數完以前,先
value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
key: key3
                                                                            SHOW 一次,確認 key1 的資料都還在
value: value3 field: field3 , value: value1 field: field1
key: key4
value: value4 field: field4 , value: value3 field: field3 , value: value2 field: field2 , value: value1 fiel
d: field1
```

```
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): key1 is deleted successfully
SHOW
All the key members:
key: key2
value: value2 field: field2 , value: value1 field: field1
                                                                   在10秒後,再SHOW一次,key1已經被刪除。
key: key3
value: value3 field: field3 , value: value1 field: field1
value: value4 field: field4 , value: value3 field: field3 , value: value2 field: field2 , value: value1 fiel
d: field1
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): HSET key2 field1 value5 field2 value6
please input the command(HSET, HGET, HDEL, EXPIRE, SHOW): SHOW
All the key members:
                                                                HSET 的對象如果是當前已經存在的 key:field · 則會被覆蓋。
key: key2
value: value6 field: field2 , value: value5 field: field1
                                                                原本我們已經有 key2 field1 value1,field2 value2,這邊重新
key: key3
                                                                HSET 後會變成 key2 field1 value5, field2 value6。
value: value3 field: field3 , value: value1 field: field1
value: value4 field: field4 , value: value3 field: field3 , value: value2 field: field2 , value: value1 fiel
d: field1
                                                                            SHOW 確認結果正確
```

5. 說明:這次作業的困難點主要是用事件監聽,要確保特定的指令執行完成之後,才能執行其他指令,這個部分跟寫網頁後端有點像,感覺如果將來要當後端工程師,網頁的知識還是要具備一下才會比較順利。

感謝助教的批改 祝助教新年快樂!!!