Chapter 02

谢胡睿 2400014151 数算 (B) 24-25春

书面作业: 书p67复习(4、6、7), 算法 (3、12、16)

复习

4.

前后顺序; 指针或者引用关系

6.

顺序存储:

pros: 存储密度高, 且理解较为直观

cons: 删改较麻烦;需要连续空间;检索为O(n)

链接存储:

pros: 插入删除灵活;空间灵活,并非静态

cons: 存取麻烦, 且指针使用较为麻烦, 指针内存管理较麻烦

7.

В

算法

3.

```
//e为顺序表
e=list()
void reverse (list &e) {
  if e==NULL:
    return
  lene=len(e)
```

```
for(i=0;i<lene;i++){
    temp=e[i]
    e[i]=e[lene-i-1]
    e[lene-i-1]=temp
  }
  return
}
12.
//使用一个数组储存
void del_repe(Llist* head ,int len){
  Llist* current{head}
  Llist* pre{head}
  flag=[]
  for(i=0; i < x; i++){
    if (current->value not in flag) //need a function to realize the "in"
       flag.add(current->value)
    else {
       if (current->value in flag)
         Llist* temp{nullptr}
         pre->next=current->next
         free(current)
         current=pre->next
       else{
         pre=current
         current=current->next
       }
    }
  }
}
16.
Llist* combine(Llist* a,Llist* b){
  Llist* chead=new Llist{nullptr}
  Llist* c=chead->next
  List* acurrent{a->head} ,bcurrent{b->head}
  if(acurrent->next== nullptr && bcurrent->next== nullptr){
    return c
```

}//robustness

```
while(acurrent->next!= nullptr || bcurrent->next!= nullptr){//判空
  if (acurrent->next!= nullptr && bcurrent->next!= nullptr){
    c->value=acurrent->value>bcurrent->value?acurrent->value:bcurrent->value
    bcurrent=bcurrent->next
    acurrent=acurrent->next
  }
  else{
    if(acurrent->next==nullptr) {//尾巴
      c->value=bcurrent->value
      bcurrent=bcurrent->next
    }
    if(bcurrent->next==nullptr) {//尾巴
      c->value=acurrent->value
      acurrent=acurrent->next
    }
  }
  c=c->next
return chead
```

}