

数据结构与算法

DATA STRUCTURE

第六讲 动态数组和链表

信息管理与工程学院
2017 - 2018 第一学期

数据结构的目的:

- 维护一个动态的数据元素存储方式,
- 使得支持快速的插入/删除/查找.

• INSERT

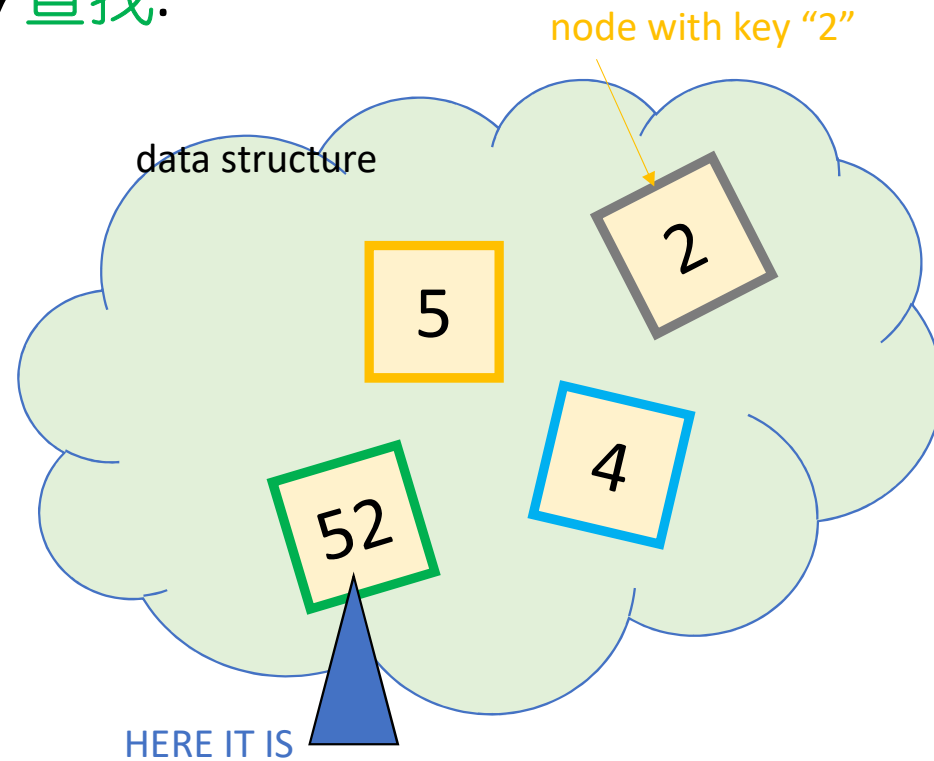
5

• DELETE

4

• SEARCH

52



数据结构核心问题

1. 存储数据方式，空间复杂度
2. 查找`search`，时间复杂度
3. 插入`insert`，时间复杂度
4. 删除`delete`，时间复杂度

基本数据结构

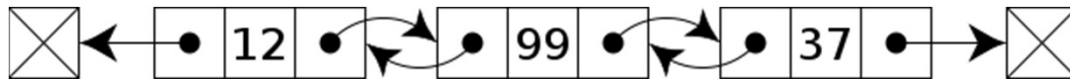
- 数组，区别C++ Array，std::Array
- 链表

静态结构

- `std::Array`, C++ `array`是静态结构,
- 不能`insert/delete`, 或者说只有暴力的方法
- 链表一般来说是动态的

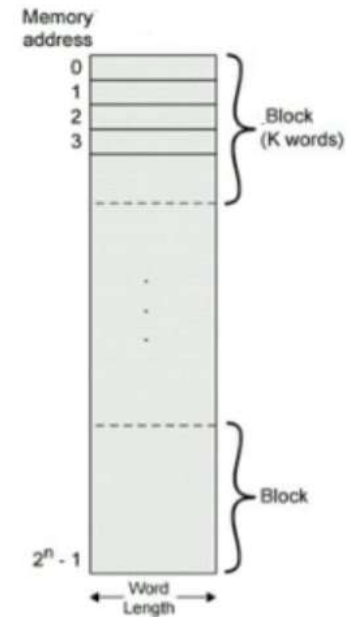
动态结构：插入/删除/查找

- `std::vector` 动态数组，按dynamic array实现
数据元素都在连续的内存块，
好处是可以直接寻址，空间小，增加了data locality
增加数据元素可能需要重新分配，插入删除费时
- `std::list` 动态链表，按doubly linked list实现
数据元素离散分布，用指针链接，查找费时
插入/删除复杂度很低 $O(1)$



数据的局部特性Data locality

- 属于计算机里一种可以预测的行为
 - 一次IO读取的利用率, block size
 - 缓存caching, 包括时间locality, 空间locality
 - 预取操作prefetching
 - CPU分支预测
- 大数据上一般用数据块读取次数来衡量时间复杂度, 而不是单个数据节点的操作次数。
- 研究数据的存放方式来增加data locality是一个研究方向



主要内容

- 动态数组
 - `std::vector`的底层结构
 - 不讲sequential list，和动态数组差不多，后面数据结构不适用
- 双链表
 - `std::list`的底层结构
 - 简单讲解单链表

动态数组Dynamic Arrays

- $O(n)$ insert/delete: 



- SortedArray $O(\log(n))$ search, $O(1)$ select:



Search: Binary search to see if 3 is in A.

Select: Third smallest is A[3].

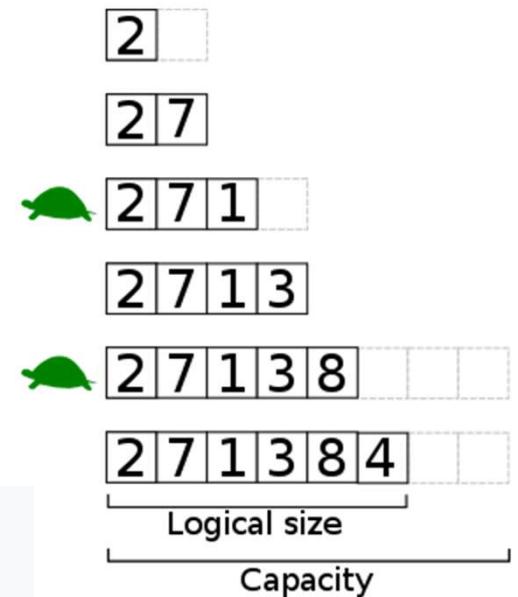
动态数组Dynamic array

- 前面IntArray其实是静态结构，size固定的
- 要支持insert/delete
- 最简单的做法是插入一个元素就重新分配一次内存

插入算法

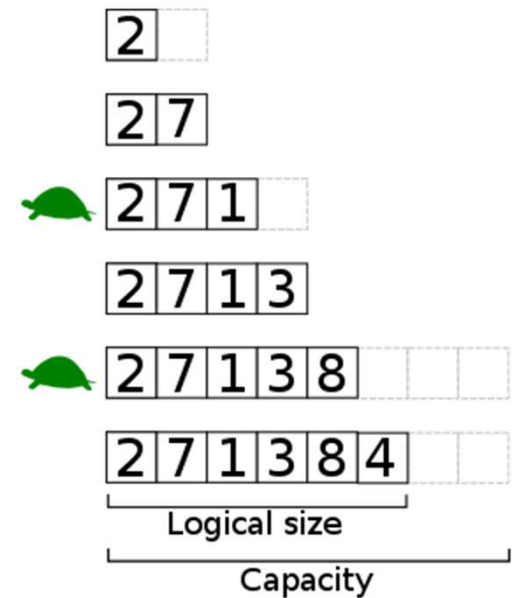
- 引入另外一个私有变量**capacity**，区别于**size**
- 算法是在数组**size**达到**capacity**时候，重新分配2倍大小的新数组
- 把旧数组元素复制到新数组
- 正常情况是把要插入的位置后面的数据元素往后移动一个位置，然后再插入

```
function insertEnd(dynarray a, element e)
    if (a.size == a.capacity)
        // resize a to twice its current capacity:
        a.capacity ← a.capacity * 2
        // (copy the contents to the new memory location here)
    a[a.size] ← e
    a.size ← a.size + 1
```



删除算法

- 算法是在数组size达到capacity/4时候，重新分配一半大小的新数组
- 把旧数组元素复制到新数组
- 正常情况是把要删除元素后面的数据元素往前移动一个位置，保持连续性。



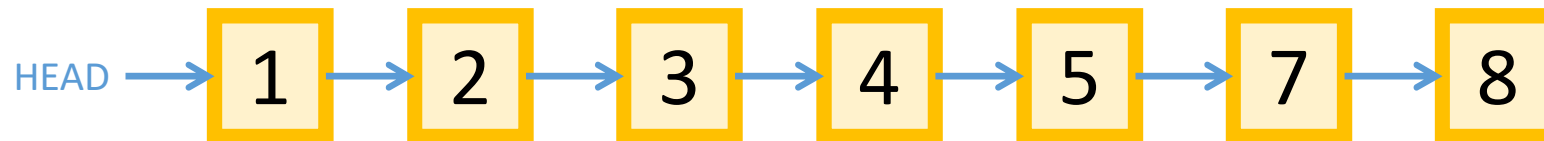
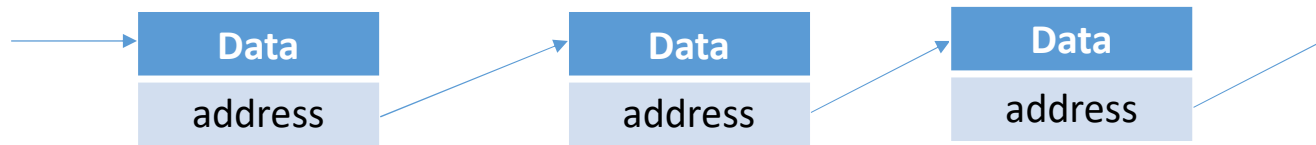
作业

- 在IntArray基础上实现insert/delete算法
 - Void insert(int index, int value);
 - Void delete(int index);
- 注意原来的_size变成逻辑数组大小，真正的数组内存大小应该是_capacity

Linked list

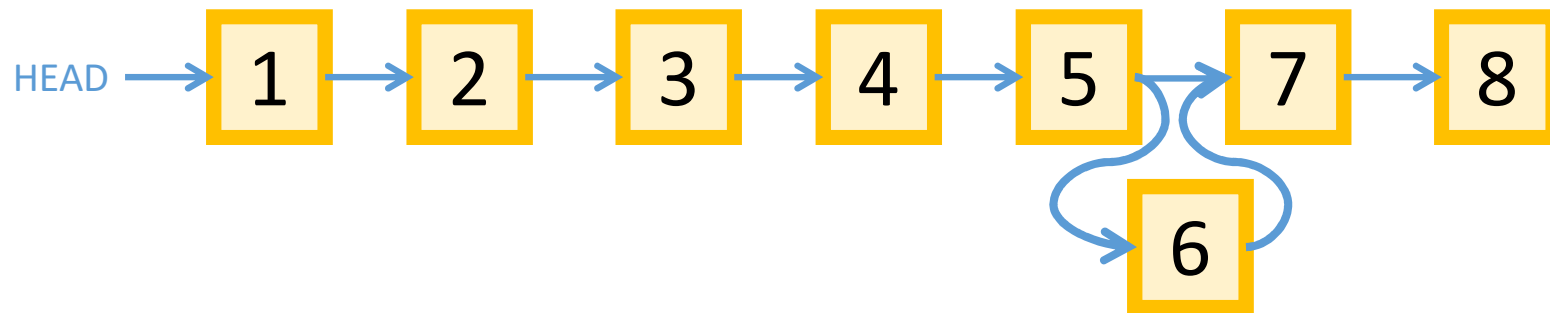
- 一串链接起来的数据节点
- 在内存里是离散分布
- 每个节点除了数据，还有下一个节点的地址
- 插入/删除复杂度只有 $O(1)$
- 但是查找复杂度是 $O(n)$

Linked list

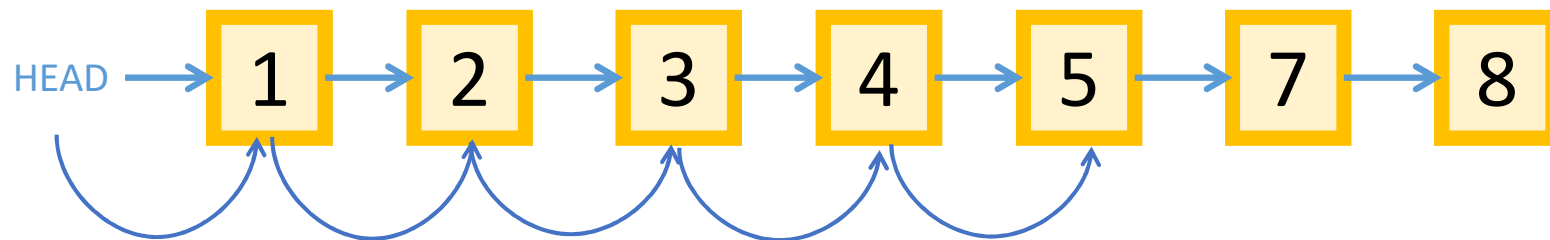


Linked list

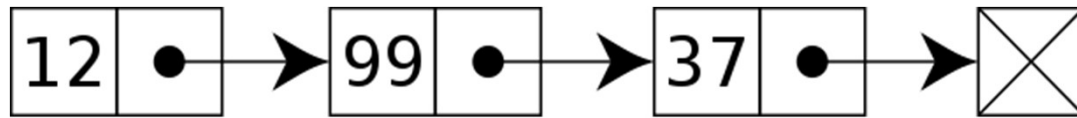
- $O(1)$ insert/delete (assuming we have a pointer to the location of the insert/delete):



- $O(n)$ search:



单链表 Singly linked list



```
struct ListNode
{
    int val;
    ListNode *next;
    ListNode(int x) : val(x), next(nullptr) {}
};
```

查找算法

- 从头节点开始，看下一个是不是要查找的节点。
- 时间复杂度 $O(n)$

```
ListNode * Search(ListNode * head, int val)
{
    if (head == nullptr)
    {
        return nullptr;
    }

    ListNode * curr = head;
    while (curr != nullptr)
    {
        if (curr->val == val)
        {
            return curr;
        }

        curr = curr->next;
    }

    return nullptr;
}
```

插入算法

- 要插入一个节点，做法就是把当前节点指向新节点，然后新节点指向下一个节点
- 时间复杂度 $O(1)$

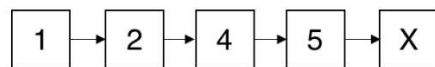
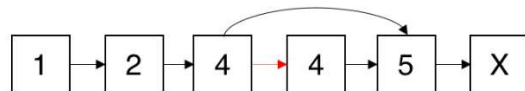
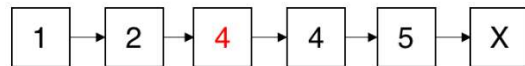
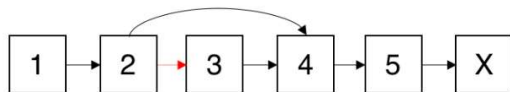
```
void insert(ListNode * node, int val)
{
    if (node == nullptr)
    {
        return;
    }

    ListNode * newNode = new ListNode(val);

    ListNode * nextNode = node->next;
    node->next = newNode;
    newNode->next = nextNode;
}
```

删除算法

- 要删除一个节点，一般的算法是要找到前一个节点，然后让前一个节点指向后一个节点
- 改进的做法是不用查找前一个节点，除非删除的是最后一个节点



```
void delete(ListNode * node)
{
    if (node == nullptr)
    {
        return;
    }

    ListNode * nextNode = node->next;
    if (nextNode == nullptr)
    {
        /*TODO: delete last node */
        return;
    }

    node->val = nextNode->val;
    node->next = nextNode->next;

    delete nextNode;
}
```

思考题

给你一个linked list，看有没有cycle？

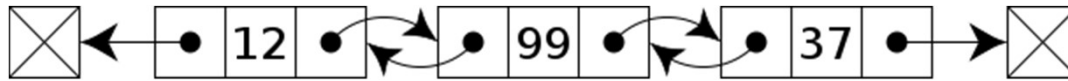
```
bool HasCycle(ListNode * head)
```

进一步，找出cycle的起点是哪个结点。

注意，要求空间复杂度 $O(1)$ ，也就是把不能保存整个链表来查询。

双向链表Doubly linked list

- std::list



```
struct ListNode
{
    int val;
    ListNode *prev;
    ListNode *next;
    ListNode(int x) : val(x), prev(nullptr), next(nullptr) {}
};
```

双向链表类声明

```
class DoublyList
{
private:
    ListNode * _head;
    ListNode * _tail;

    DoublyList(const DoublyList &);
    DoublyList & operator= (const DoublyList &);
public:
    DoublyList() : _head(nullptr), _tail(nullptr)
    {
    }

    ~DoublyList();

    void PushBack(int val);

    ListNode * Search(int val);

    void Insert(ListNode * node, int val);

    void Delete(ListNode * node);
};
```

```
DoublyList::~DoublyList()
{
    while (_head != nullptr)
    {
        ListNode * curr = _head;
        _head = curr->next;

        delete curr;
    }
}

void DoublyList::PushBack(int val)
{
    ListNode * newNode = new ListNode(val);

    if (_tail == nullptr)
    {
        _head = _tail = newNode;
    }
    else
    {
        _tail->next = newNode;
        newNode->prev = _tail;
        _tail = newNode;
    }
}
```

注意： copy constructor/assignment private

```
void print(DoublyList other)
{

}

void printref(const DoublyList & other)
{

}

int main()
{
    DoublyList dlList;
    dlList.PushBack(10);
    dlList.PushBack(20);
    dlList.PushBack(15);

    DoublyList copy(dlList); // Error: copy constructor is private
    DoublyList copy = dlList; // Error: assignment is private
    print(dlList);           // Error: copy constructor is private
    printref(dlList);        // OK

    return 0;
}
```


查找算法

- 从头节点开始，看下一个是不是要查找的节点。
- 时间复杂度 $O(n)$

```
ListNode * DoublyList::Search(int val)
{
    if (_head == nullptr)
    {
        return nullptr;
    }

    ListNode * curr = _head;
    while (curr != nullptr)
    {
        if (curr->val == val)
        {
            return curr;
        }

        curr = curr->next;
    }

    return nullptr;
}
```

插入算法

- 要插入一个节点，做法就是把当前节点指向新节点，然后新节点指向下一个节点，注意有两个指针prev/next。
- 时间复杂度 $O(1)$

```
void DoublyList::Insert(ListNode * node, int val)
{
    ListNode * newNode = new ListNode(val);
    if (node == nullptr)
    {
        _head = _tail = newNode;
        return;
    }

    ListNode * nextNode = node->next;

    node->next = newNode;
    newNode->prev = node;
    newNode->next = nextNode;
    if (nextNode != nullptr)
    {
        nextNode->prev = newNode;
    }
    else
    {
        _tail = newNode;
    }
}
```

删除算法

- 只要修改前一个节点的后指针和后一个节点的前指针
- 时间复杂度 $O(1)$

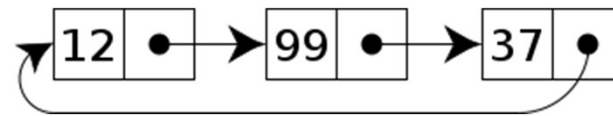
```
void DoublyList::Delete(ListNode * node)
{
    if (node == nullptr)
    {
        return;
    }

    ListNode * prevNode = node->prev;
    ListNode * nextNode = node->next;
    if (prevNode != nullptr)
    {
        prevNode->next = nextNode;
    }
    else
    {
        _head = nextNode;
    }

    if (nextNode != nullptr)
    {
        nextNode->prev = prevNode;
    }
    else
    {
        _tail = prevNode;
    }

    delete node;
}
```

循环链表Circular Linked list



上机实验

- 给你doubly linked list, 把它翻转过来
- `Void reverse(ListNode * head)`
- 作业：把单链表翻转过来

reference

Comparison of list data structures						
	Linked list	Array	Dynamic array	Balanced tree	Random access list	hashed array tree
Indexing	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(\log n)$	$\Theta(\log n)$ ^[4]	$\Theta(1)$
Insert/delete at beginning	$\Theta(1)$	N/A	$\Theta(n)$	$\Theta(\log n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
Insert/delete at end	$\Theta(1)$ when last element is known; $\Theta(n)$ when last element is unknown	N/A	$\Theta(1)$ amortized	$\Theta(\log n)$	$\Theta(\log n)$ updating	$\Theta(1)$ amortized
Insert/delete in middle	search time + $\Theta(1)$ ^{[5][6][7]}	N/A	$\Theta(n)$	$\Theta(\log n)$	$\Theta(\log n)$ updating	$\Theta(n)$
Wasted space (average)	$\Theta(n)$	0	$\Theta(n)$ ^[8]	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(\sqrt{n})$

Q&A

Thanks!