第八章 动态内存与数据结构

动态数据

问题

使用<mark>数组</mark>存放<mark>数量未知</mark>的元素时,我们必须采用<mark>大开小用</mark>的策略,这种策略不能实现<mark>按需分配</mark>,会造成存储空间的浪费

动态数据

问题

使用<mark>数组</mark>存放<mark>数量未知</mark>的元素时,我们必须采用<mark>大开小用</mark>的策略,这种策略不能实现<mark>按需分配</mark>,会造成存储空间的浪费

答案

本章介绍的<mark>动态内存分配</mark>技术的提出就是了为了解决这个问题。支持内存管理使得 C/C++ 语言有了出色的性能。

目录

- 1 动态内存
 - 创建动态对象
 - 释放动态内存
 - 智能指针
 - 动态数组
- ② 拷贝控制
 - 简单字符串类
 - 复制与赋值
 - 移动对象
- ③ 线性链表
 - 链表表示
 - 插入操作
 - 删除操作
 - 清空链表
 - 打印链表

- 4 链栈
 - 链栈表示与操作
 - 简单计算器
- ⑤ 二叉树
 - 二叉树的概念和表示
 - 创建二叉搜索树
 - 遍历操作
 - 搜索操作
 - 销毁操作
 - 拷贝控制及友元声明

学习目标

- 掌握动态内存分配与回收方法以及智能指针的使用;
- ② 掌握对象的拷贝控制方法;
- ③ 掌握线性链表、链栈和二叉树的特点及常用操作。

动态内存

下面两组示例代码中定义的对象的存储类型和生命周期有什么区别?

```
示例—
void fun(){
    int a(10);
    cout << a << endl;
}
```

```
struct A {
    const static double PI(3.14);
}
const double E = 2.72;
void fun() {
    static int a(10);
}
```

动态内存

下面两组示例代码中定义的对象的存储类型和生命周期有什么区别?

示例— void fun(){ int a(10); cout << a << endl; }

局部自动对象

- 自动存储周期
- 存储于栈区

```
struct A {
    const static double PI(3.14);
}
const double E = 2.72;
void fun() {
    static int a(10);
}
```

动态内存

下面两组示例代码中定义的对象的存储类型和生命周期有什么区别?

示例— void fun(){ int a(10); cout << a << endl; }

局部自动对象

- 自动存储周期
- 存储于栈区

示例二

```
struct A {
   const static double PI(3.14);
}
const double E = 2.72;
void fun() {
   static int a(10);
}
```

静态和全局对象

- 静态存储周期
- 存储于全局数据区

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象,创建于动态内存(也称为自由存储区或堆)

- 动态存储周期
- 存储于自由存储区

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象,创建于动态内存(也称为自由存储区或堆)

- 动态存储周期
- 存储于自由存储区

C++ 语言使用 运算符 new 来分配动态内存:

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象, 创建于动态内存(也称为自由存储区或堆)

- 动态存储周期
- 存储于自由存储区

C++ 语言使用 运算符 new 来分配动态内存:

创建动态对象

int *pi = new int; // pi指向一个未初始化的int类型对象

说明

new 语句在自由存储区创建一个无名的 int 类型对象,并返回该对象的地址,存放于指针对象 pi 中

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象,创建于动态内存(也称为自由存储区或堆)

- 动态存储周期
- 存储于自由存储区

C++ 语言使用 运算符 new 来分配动态内存:

创建动态对象

```
int *pi = new int; // pi指向一个未初始化的int类型对象
```

创建并初始化动态对象

```
int *pi = new int(10);
string *ps = new string("C++");
cout << *pi << " " << *ps << endl; // 输出: 10 C++</pre>
```

说明

new 语句在自由存储区创建一个无名的 int 类型对象,并返回该对象的地址,存放于指针对象 pi 中

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
TYPE *p = new TYPE;
delete p;
```

说明

- p 必须为一个指向动态对象 的指针或者空指针
- 如果 p 指向的是类类型对象则调用其析构函数

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
TYPE *p = new TYPE;
delete p;
```

释放一块非 new 分配的内存、同一内存多次释放或者使用一个已经释放的内存,其行为都是未定义的:

说明

- p 必须为一个指向动态对象 的指针或者空指针
- 如果 p 指向的是类类型对象则调用其析构函数

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
TYPE *p = new TYPE;
delete p;
```

释放一块非 new 分配的内存、同一内存多次释放或者使用一个已经释放的内存,其行为都是未定义的:

说明

- p 必须为一个指向动态对象 的指针或者空指针
- 如果 p 指向的是类类型对象则调用其析构函数

释放动态内存二

```
int i, *p1 = &i, *p2 = new int(10);
delete p1; // 未定义, p1指向的对象为局部对象
p1 = p2; // p1和p2指向同一个动态内存空间
delete p1; // 正确, 释放p1所指向的动态内存空间
delete p2; // 错误: p2指向的动态内存已经被释放
```

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
TYPE *p = new TYPE;
delete p;
```

释放一块非 new 分配的内存、同一内存多次释放或者使用一个已经释放的内存,其行为都是未定义的:

释放动态内存二

```
int i, *p1 = &i, *p2 = new int(10);
delete p1; // 未定义, p1指向的对象为局部对象
p1 = p2; // p1和p2指向同一个动态内存空间
delete p1; // 正确, 释放p1所指向的动态内存空间
delete p2; // 错误: p2指向的动态内存已经被释放
```

说明

- p 必须为一个指向动态对象 的指针或者空指针
- 如果 p 指向的是类类型对象则调用其析构函数

注意

编译器不能分辨指针所指向的 对象是否为动态对象,也不能 判断指针所指向的动态内存是 否被释放

空悬指针

对于一个指向动态内存的指针,在 delete 之后会依然存有内存地址,此时的指针也称为空悬指针

空悬指针

对于一个指向动态内存的指针,在 delete 之后会依然存有内存地址,此时的指针也称为空悬指针

重置空悬指针

```
→int *p = new int; P 0x124A6854 delete p; p = nullptr; //p 不再指向任何对象
```

说明

空悬指针的危害类似于未初始 化的野指针,应重置该指针为 nullptr

空悬指针

对于一个指向动态内存的指针,在 delete 之后会依然存有内存地址,此时的指针也称为空悬指针

重置空悬指针

说明

空悬指针的危害类似于未初始 化的野指针,应重置该指针为 nullptr

空悬指针

对于一个指向动态内存的指针,在 delete 之后会依然存有内存地址,此时的指针也称为空悬指针

重置空悬指针

说明

空悬指针的危害类似于未初始 化的野指针,应重置该指针为 nullptr

内存泄漏

在使用动态对象的过程中,由于疏忽或错误造成无法释放已经不再使用的内存的情况称为内存泄漏

内存泄漏

在使用动态对象的过程中,由于疏忽或错误造成无法释放已经不再使用的内存的情况称为内存泄漏

内存泄漏示例一

```
int i, *q = new int(2);
q = &i; // 错误: 发生内存泄漏
```

说明

当 q 指向对象 i 时, q 原来 所指向的动态内存无法释放

内存泄漏

在使用动态对象的过程中,由于疏忽或错误造成无法释放已经不再使用的内存的情况称为内存泄漏

内存泄漏示例一

```
int i, *q = new int(2);
q = &i; // 错误: 发生内存泄漏
```

内存泄漏示例二

```
foo(614); //正确:无内存泄漏
foo(105); //错误:发生内存泄漏
```

foo 函数定义

```
void foo(int i) {
   int *p = new int(207);
   if ( *p > i) return;
   delete p;
}
```

说明

当 q 指向对象 i 时, q 原来 所指向的动态内存无法释放

说明

当调用 foo 函数的实参值小于 207 时, foo 函数体中 p 所指向的动态内存无法释放。

8.1.3 智能指针

通过 new 和 delete 分配和释放动态内存很容易产生空悬指针或内存泄漏

8.1.3 智能指针

通过 new 和 delete 分配和释放动态内存很容易产生空悬指针或内存泄漏

智能指针

在 C++11 新标准引入,用于控制动态对象的生命期,能够确保正确地自动释放动态内存,从而防止内存泄漏

8.1.3 智能指针

通过 new 和 delete 分配和释放动态内存很容易产生空悬指针或内存泄漏

智能指针

在 C++11 新标准引入,用于控制动态对象的生命期,能够确保正确地自动释放动态内存,从而防止内存泄漏

新标准在 memory 头文件中定义了三种不同类型的智能指针:

- ① unique_ptr 独占所指向的对象资源,例如个人信息
- ② shared_ptr 允许多个指针指向一个对象,即共享资源,例如后台系统数据
- ◎ weak_ptr 是一种不控制所指对象生命期的智能指针,指向 shared_ptr 所管理的对象

初始化一个 unique_ptr 必须采用直接初始化方式,因为接受指针参数的智能指针的构造函数为 explicit:

初始化一个 unique_ptr 必须采用直接初始化方式,因为接受指针参数的智能指针的构造函数为 explicit:

unique_ptr 初始化

```
{
    unique_ptr<string> p1; // p1为nullptr
    unique_ptr<int> p2(new int(207));
    unique_ptr<Fraction> p3 = make_unique<Fraction>(1,2); //
    C++14
} // p1、p2和p3离开作用域,被销毁,释放其拥有的动态内存
```

说明

- 当 p2 消亡时, p2 所指向的 对象也会消亡,完成动态内存 的自动释放
- •make_unique 模板参数为指针指向的类型,实参为类型构造函数参数

初始化一个 unique_ptr 必须采用直接初始化方式,因为接受指针参数的智能指针的构造函数为 explicit:

unique_ptr 初始化

```
{
    unique_ptr<string> p1; // p1为nullptr
    unique_ptr<int> p2(new int(207));
    unique_ptr<Fraction> p3 = make_unique<Fraction>(1,2); //
    C++14
} // p1、p2和p3离开作用域,被销毁,释放其拥有的动态内存
```

unique ptr 使用一

智能指针的使用和普通指针类似,解引用时返回其指向的对象:

```
unique_ptr<string> p1(new string("Mandy"));
if(p1 && p1->empty())  // 指针p1非空且其指向空string
  *p1 = "Lisha";  // *p1为解引用
```

说明

- 当 p2 消亡时, p2 所指向的 对象也会消亡,完成动态内存 的自动释放
- •make_unique 模板参数为指针指向的类型,实参为类型构造函数参数

unique_ptr 独自拥有所指向的动态对象,也就是说只能有一个 unique_ptr 指向给定的对象:

unique_ptr 独自拥有所指向的动态对象,也就是说只能有一个 unique_ptr 指向给定的对象:

unique_ptr 使用二

```
unique_ptr<int> p1(new int(207));
unique_ptr<int> p2(p1); //错误
unique_ptr<int> p3;
p3 = p2; //错误
```

说明

unique_ptr 独占所指向的对象,不支持拷贝和赋值(可以 复制或赋值一个将要被销毁 的 unique_ptr,例如从函数返 回的 unique_ptr)

可以通过 release 或 reset 将一个动态内存的所有权从一个 unique_ptr 转移给另外一个 unique_ptr:

可以通过 release 或 reset 将一个动态内存的所有权从一个 unique_ptr 转移给另外一个 unique_ptr:

unique_ptr 对象调用 release 成员函数

```
unique_ptr<int> p1(new int(207));
unique_ptr<int> p2(p1.release()); //解除p1对原有动态对象的拥有权,并转移给p2
cout << *p2 << endl;</pre>
```

说明

- release 将 p1 置空并返回 p1 原指针
- p1 将其内存所有权转移给 p2

可以通过 release 或 reset 将一个动态内存的所有权从一个 unique_ptr 转移给另外一个 unique_ptr:

unique_ptr 对象调用 release 成员函数

```
unique_ptr<int> p1(new int(207));
unique_ptr<int> p2(p1.release()); //解除p1对原有动态对象的拥有权,并转移给p2
cout << *p2 << endl;</pre>
```

unique_ptr 对象调用 reset 成员函数

```
unique_ptr<int> p3(new int(105));
p3.reset(p2.release());
cout << *p3 << endl:</pre>
```

说即

- release 将 p1 置空并返回 p1 原指针
- p1 将其内存所有权转移给 p2

说明

• reset 释放 p3 原来的动态 内存, 并指向 p2 释放出来的 内存

8.1.3 智能指针 — shared_ptr

与 unique_ptr 相同,利用 new 初始化一个 shared_ptr 时,必须使用直接初始化:

```
shared_ptr 初始化—
shared_ptr<int> p1 = new int(105); //错误
shared_ptr<int> p2(new int(614)); //正确
```

与 unique_ptr 相同,利用 new 初始化一个 shared_ptr 时,必须使用直接初始化:

```
shared_ptr 初始化—
shared_ptr<int> p1 = new int(105); //错误
shared_ptr<int> p2(new int(614)); //正确
```

更安全的分配和使用动态内存的方法是调用 make_shared 标准库函数:

与 unique_ptr 相同,利用 new 初始化一个 shared_ptr 时,必须使用直接初始化:

```
shared_ptr 初始化—
shared_ptr<int> p1 = new int(105); //错误
shared_ptr<int> p2(new int(614)); //正确
```

更安全的分配和使用动态内存的方法是调用 make_shared 标准库函数:

shared_ptr 初始化二

```
shared_ptr<int> pi = make_shared<int>(10);
// 或者利用 auto 进行类型自动推导, 简化书写:
auto pi = make shared<int>(10);
```

说明

make_shared 是函数模板,在使用时必须要在尖括号中指定想要创建的对象类型

与 unique_ptr 不同, shared_ptr 允许复制和赋值:

与 unique_ptr 不同, shared_ptr 允许复制和赋值:

shared_ptr 对象调用成员函数 use_count —

```
      auto p1 = make_shared<int>(10); // p1指向的对象只有p1一个引用者

      cout << p1.use_count() << endl; // 输出1</td>

      auto p2(p1); // p1和p2共同指向同一个对象

      cout << p1.use_count() << endl; // 输出2</td>
```

说明

成员函数 use_count 返回与 当前 shared_ptr 共享内存 的智能指针的数量

与 unique_ptr 不同, shared_ptr 允许复制和赋值:

shared_ptr 对象调用成员函数 use_count —

```
      auto p1 = make_shared<int>(10); // p1指向的对象只有p1一个引用者

      cout << p1.use_count() << endl; // 输出1</td>

      auto p2(p1); // p1和p2共同指向同一个对象

      cout << p1.use_count() << endl; // 输出2</td>
```

shared_ptr 对象调用成员函数 use_count 二

```
auto p3 = make_shared<int>(11), p4(p3);
cout << p4.use_count() << endl; // 输出2
p3 = p1;
cout << p4.use_count() << " " << p1.use_count() <<endl; //
输出1 3</pre>
```

说明

成员函数 use_count 返回与 当前 shared_ptr 共享内存 的智能指针的数量

说明

赋值操作符将左操作数所指对象的引用计数减 1 (如果引用计数减 1 (如果引用计数减至为 0,则消亡其指向的对象),并将右操作数所指对象的引用计数加 1

weak_ptr 是一种指向由 shared_ptr 管理的对象的智能指针,它的使用和析构都不会改变 shared ptr 的引用计数

weak_ptr 是一种指向由 shared_ptr 管理的对象的智能指针,它的使用和析构都不会改变 shared_ptr 的引用计数

weak_ptr 使用一

```
auto ps = make_shared<int>(10);
weak_ptr<int> pw(ps); //弱共享ps指向的对象
```

说明

ps 的引用计数不会改变

weak_ptr 是一种指向由 shared_ptr 管理的对象的智能指针,它的使用和析构都不会改变 shared_ptr 的引用计数

```
weak_ptr 使用一
auto ps = make_shared<int>(10);
weak_ptr<int> pw(ps); //弱共享ps指向的对象
```

说明

ps 的引用计数不会改变

由于 weak_ptr 不会管理所指向对象的生命期,它所指向的对象可能是不存在的,因此不能直接使用 weak_ptr 访问对象,而必须调用 lock 函数

weak_ptr 是一种指向由 shared_ptr 管理的对象的智能指针,它的使用和析构都不会改变 shared_ptr 的引用计数

weak_ptr 使用一

```
auto ps = make_shared<int>(10);
weak_ptr<int> pw(ps); //弱共享ps指向的对象
```

说明

ps 的引用计数不会改变

由于 weak_ptr 不会管理所指向对象的生命期,它所指向的对象可能是不存在的,因此不能直接使用 weak_ptr 访问对象,而必须调用 lock 函数

weak ptr 使用二

```
if(auto p = pw.lock())
cout << *p;</pre>
```

兑明

如果对象存在, lock 函数则返回可用的 shared_ptr, 否则返回一个存储 nullptr 的 shared_ptr

使用 new 创建一个动态数组,例如:

使用 new 创建一个动态数组,例如:

创建动态数组

```
int n = 5;
int *pa = new int[n]; //创建存储n个int元素的数组
```

说明

new 返回第一个元素的地址, n 可以是非常量, 值可以为 0

使用 new 创建一个动态数组,例如:

创建动态数组

```
int n = 5;
int *pa = new int[n]; //创建存储n个int元素的数组
```

创建并初始化动态数组

```
int *pa1 = new int[5];  // 5个未初始化的 int int *pa2 = new int[5]();  // 5个值为0的 int int *pa3 = new int[5]{1,2,3,4,5};
```

说明

new 返回第一个元素的地址, n 可以是非常量, 值可以为 0

说明

新标准下可以使用花括号来执 行数组元素的初始化

使用 new 创建一个动态数组,例如:

创建动态数组

```
int n = 5;
int *pa = new int[n]; //创建存储n个int元素的数组
```

说明

new 返回第一个元素的地址, n 可以是非常量, 值可以为 0

创建并初始化动态数组

```
int *pa1 = new int[5];  // 5个未初始化的 int int *pa2 = new int[5]();  // 5个值为0的 int int *pa3 = new int[5]{1,2,3,4,5};
```

说明

新标准下可以使用花括号来执 行数组元素的初始化

动态数组的释放需要在 delete 前面加上一个空方括号:

使用 new 创建一个动态数组,例如:

创建动态数组

```
int n = 5;
int *pa = new int[n]; //创建存储n个int元素的数组
```

创建并初始化动态数组

```
int *pa1 = new int[5];  // 5个未初始化的 int int *pa2 = new int[5]();  // 5个值为0的 int int *pa3 = new int[5]{1,2,3,4,5};
```

动态数组的释放需要在 delete 前面加上一个空方括号:

释放动态数组

```
delete [] pa; //正确
delete pa; //错误,产生未定义行为
```

说明

new 返回第一个元素的地址, n 可以是非常量,值可以为 0

说明

新标准下可以使用花括号来执 行数组元素的初始化

说明

将逆序释放 pa 指向的动态数组的每一个元素

8.2 拷贝控制

编译器将为我们自动合成默认的拷贝控制成员:复制构造函数、赋值运算符和析构函数

8.2 拷贝控制

};

编译器将为我们自动合成默认的拷贝控制成员:复制构造函数、赋值运算符和析构函数

如果类的数据成员含有动态对象,使用这些默认成员函数会有什么问题?

```
复制 A 类型对象
A a1(10); // 创建并初始化A类型对象a1 {
        A a2(a1); // 用a1复制构造a2 }
        // 出现错误
```

8.2 拷贝控制

编译器将为我们自动合成默认的拷贝控制成员:复制构造函数、赋值运算符和析构函数

如果类的数据成员含有动态对象,使用这些默认成员函数会有什么问题?

A 类型定义

复制 A 类型对象

答案

- a2 执行默认的析构函数不 会释放动态内存
- 执行默认复制构造后, a2和 a1的 m_array 指向同一个内存单元, 若 a2的析构函数正确, 成功释放动态内存,则 a1的 m_array 成为野指针, a1析构时无法再次释放该内存地址

定义一个简单的字符串类 MyStr:

MyStr 类定义

```
class MyStr {
   int m_length; // 字符数组的长度
   char *m_buff; // 指向动态字符数组
private: // 私有静态成员函数
   static int strlen(const char *ptr);
   static void strncpy(char *dest, const char *src, int n);
public:
   MyStr(const char *val=nullptr); // 默认构造函数
   ~MvStr() { delete[] m buff: }
   int size() { return m length; };
   friend ostream& operator<<(ostream&. const MvStr&);</pre>
   friend MyStr operator+(const MyStr&, const MyStr&);
};
```

- strlen 获取 c 风格字符串 长度
- strncpy 复制 src 指向的 数组中前 n 个字符到 dest 指向的数组中
- operator<< 打印字符串
- operator+ 重载字符串相加 运算
- 析构函数将动态数组
- m_buff 释放

MyStr 类的默认构造函数定义如下:

MyStr 类默认构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const char *val):m_length(strlen(val)),
    m_buff(m_length>0?new char[m_length]:nullptr){
    strncpy(m_buff,val,m_length);
}
```

strlen和 strncpy 函数定义

```
int MyStr::strlen(const char *ptr) {
   int len = 0;
   while (ptr && *ptr++ != '\0') ++len;
   return len;
}
void MyStr::strncpy(char *dest, const char *src, int n) {
   for (int i = 0; i < n; ++i) dest[i] = src[i];
}</pre>
```

- 通过 strlen 函数获取形参 val 指针指向的字符串中字符 的个数
- 如果 val 指向非空字符串,则利用 new 函数分配相应大
- 小的内存
- •如果 val 为空指针,
- m_buff 则为空,将不执行动 态内存分配
- 利用函数 strncpy 完成字符串的复制

MyStr 类的辅助函数定义如下:

MyStr 类辅助函数定义

```
ostream& operator<<(ostream& os, const MyStr& s){
   for (int i = 0; i < s.m_length; ++i)</pre>
      os << s.m buff[i];
   return os;
MyStr operator+(const MyStr &s1, const MyStr &s2){
   MvStr res:
   res.m_length = s1.m_length + s2.m_length;
   res.m_buff = new char[res.m_length];
   MyStr::strncpy(res.m_buff, s1.m_buff, s1.m_length);
   MyStr::strncpy(res.m_buff + s1.m_length, s2.m_buff, s2.
     m_length);
   return res: //返回局部对象 res
```

- 在输出运算符 << 函数体内, 动态字符数组中的字符逐个写入到输出流对象 os 中, 并返回 os 的引用
- 重载的 MyStr 类运算符 +, 将两个形参 MyStr 类对象中 的字符连接起来,形成一个新 的 MyStr 类对象 res,并以 值的形式返回 res 的副本 ●

如下代码能够正确执行吗? { MyStr s1("dynamic "), s2("memory"); cout << s1 << s2 << endl; cout << s1 + s2 << endl;

以下代码正确吗?

```
{
    MyStr s1("dynamic"), s2(s1), s3;
    s3 = s1;
}
```

问题

MyStr 类含有动态对象数据成员 m_buff, 默认的复制构造将如之前 A 类型对象的复制构造一样出现问题

以下代码正确吗?

```
{
    MyStr s1("dynamic"), s2(s1), s3;
    s3 = s1;
}
```

MyStr 类默认复制构造函数

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):
    m_length(rhs.m_length), m_buff(rhs.m_buff){ }
MyStr& MyStr::operator=(const MyStr &rhs){
    if (this != &rhs){
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = rhs.m_buff;
    }
    return *this;
}
```

问题

MyStr 类含有动态对象数据成员 m_buff, 默认的复制构造将如之前 A 类型对象的复制构造构造一样出现问题

- 对于指针成员 m_buff,将
 复制指针本身的值,而非指针 所指向的对象的值
- s1、s2 和 s3 的 m_buff 指 向同一个内存地址,析构时重 复释放

以下代码正确吗?

```
{
    MyStr s1("dynamic"), s2(s1), s3;
    s3 = s1;
}
s1
"dynamic"
s3
```

问题

MyStr 类含有动态对象数据成员 m_buff, 默认的复制构造将如之前 A 类型对象的复制构造构造一样出现问题

MyStr 类默认复制构造函数

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):
    m_length(rhs.m_length), m_buff(rhs.m_buff){ }
MyStr& MyStr::operator=(const MyStr &rhs){
    if (this != &rhs){
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = rhs.m_buff;
    }
    return *this;
}
```

- 对于指针成员 m_buff, 将 复制指针本身的值,而非指针 所指向的对象的值
- s1、s2 和 s3 的 m_buff 指 向同一个内存地址,析构时重 复释放

为了解决上述问题,需要显式定义 MyStr 类复制构造函数和赋值运算符重载:

为了解决上述问题,需要显式定义 MyStr 类复制构造函数和赋值运算符重载:

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length); //复制数据
}
```

说明

首先要为待创建对象分配 内存空间,然后将目标对 象的内容复制到待创建对 象中

为了解决上述问题,需要显式定义 MyStr 类复制构造函数和赋值运算符重载:

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length); //复制数据
}
```

MyStr 类 operator= 运算符重载

说即

首先要为待创建对象分配 内存空间,然后将目标对 象的内容复制到待创建对 象中

为了解决上述问题,需要显式定义 MyStr 类复制构造函数和赋值运算符重载:

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length); //复制数据
}
```

MyStr 类 operator= 运算符重载

说明

首先要为待创建对象分配 内存空间,然后将目标对 象的内容复制到待创建对 象中

问题

为什么不能缺少 if 语句?

为了解决上述问题,需要显式定义 MyStr 类复制构造函数和赋值运算符重载:

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length); //复制数据
}
```

MyStr 类 operator= 运算符重载

说明

首先要为待创建对象分配 内存空间,然后将目标对 象的内容复制到待创建对 象中

问题

为什么不能缺少 if 语句?

答案

s1 = s1:

避免对自己的复制,引发 错误

8.2.3 移动对象

从代码性能角度考虑, 创建 s3 的过程有什么不足?

```
创建 MyStr 类对象
MyStr s1("move "), s2("constructor");
MyStr s3(s1+s2);
MyStr 类 operator+ 运算符重载部分定义
MyStr operator+(const MyStr &s1, const MyStr &s2){
   MvStr res:
   /*...*/
   return res;
MyStr 类复制构造函数定义
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
   m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
   strncpy(m buff, rhs.m buff, m length);
```

8.2.3 移动对象

从代码性能角度考虑, 创建 s3 的过程有什么不足?

创建 MyStr 类对象

```
MyStr s1("move "), s2("constructor");
MyStr s3(s1+s2);
```

MyStr 类 operator+ 运算符重载部分定义

```
MyStr operator+(const MyStr &s1, const MyStr &s2){
   MyStr res;
   /*...*/
   return res;
}
```

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);
}
```

答案

- s1+s2 返回的是一个临时对象,属于右值
- 在复制构造中, s3 新开辟了动态内存空间, 复制临时对象申请的动态内存中的内容, 而临时对象申请的动态内存中的内容, 而临时对象申请的动态内存又马上被释放

为了提高性能,应该定义更精准匹配的参数为右值引用的移动构造:

```
MyStr 类移动构造函数定义

MyStr::MyStr(MyStr &&rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(rhs.m_buff){
    rhs.m_buff = nullptr; // 置为空指针
    rhs.m_length = 0;
}
```

为了提高性能,应该定义更精准匹配的参数为右值引用的移动构造:

MyStr 类移动构造函数定义

```
MyStr::MyStr(MyStr &&rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(rhs.m_buff){
    rhs.m_buff = nullptr; // 置为空指针
    rhs.m_length = 0;
}
```

说明

相比复制构造函数, 直接接管给临时对象分配的动态内存。没有动态内存分配, 更没有数据的复制。

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);
}
```

为了提高性能,应该定义更精准匹配的参数为右值引用的移动构造:

MyStr 类移动构造函数定义

```
MyStr::MyStr(MyStr &&rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(rhs.m_buff){
    rhs.m_buff = nullptr; // 置为空指针
    rhs.m_length = 0;
}
```

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);
}
```

说明

相比复制构造函数,<mark>直接接管</mark>给临时对象分配的动态内存。没有动态内存分配,更没有数据的复制。

问题

若没有置空临时对象 rhs 的指针成员会怎样?

为了提高性能,应该定义更精准匹配的参数为右值引用的移动构造:

MyStr 类移动构造函数定义

```
MyStr::MyStr(MyStr &&rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(rhs.m_buff){
    rhs.m_buff = nullptr; // 置为空指针
    rhs.m_length = 0;
}
```

MyStr 类复制构造函数定义

```
MyStr::MyStr(const MyStr &rhs):m_length(rhs.m_length),
    m_buff(m_length>0 ? new char[m_length] : nullptr){
    strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);
}
```

说明

相比复制构造函数,<mark>直接接管</mark>给临时对象分配的动态内存。没有动态内存分配,更没有<mark>数据的复制</mark>。

问题

若没有置空临时对象 rhs 的指针成员会怎样?

答案

新建对象的 m_buff 成为 野指针

8.2.3 移动对象 — 移动赋值运算符

和移动构造函数的思想类似,可以为 MyStr 类定义一个移动赋值运算符:

MyStr 类重载移动赋值运算符

```
MyStr& MyStr::operator=(MyStr &&rhs) {
    if (this != &rhs) {
        delete[] m_buff;
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = rhs.m_buff;
        rhs.m_buff = nullptr; // 置为空指针
    }
    return *this;
}
```

说明

和移动构造函数类似,移动赋 值运算符也可以避免数据的复 制,提高程序的性能

调用 MyStr 类移动赋值运算符

```
MyStr s1("move "), s2("assignment"), s3;
s3 = s1 + s2;
```

线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

数组是一种线性结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上也相邻:

线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

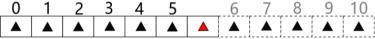
数组是一种线性结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上也相邻:

0_	1	2	3	4	5	6	7	8	9	_10
A	•	A	•	A						

线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

数组是一种线性结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上也相邻:



线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

数组是一种线性结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上也相邻:

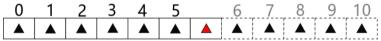


线性链表为链式结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上不要求相邻:

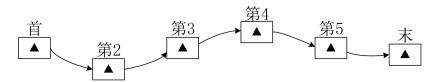
线性链表

也称为单链表,是由有限个元素组成的有序集合,除了第一个元素和最后一个元素外,每个元素均有一个前驱和一个后继。

数组是一种线性结构,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上也相邻:



线性链表为<mark>链式结构</mark>,在逻辑结构上相邻的元素在物理结构上<mark>不要求</mark>相邻:



每个数据元素占用一个结点,一个结点包含一个<mark>数据域</mark>和一个<mark>指针域</mark>,其中指针域存放下一个结点的地址:



每个数据元素占用一个结点,一个结点包含一个数据域和一个指针域,其中指针域存放下一个结点的地址:



利用类模板来定义一个结点:

Node 类模板定义

```
template<typename T>
class Node{
    T m_data; //数据域
    Node *m_next = nullptr; //指向下一个结点的指针
public:
    Node(const T &val) :m_data(val) { }
    const T& data() const{ return m_data; }
    T& data() { return m_data; }
    Node* next() { return m_next; }
};
```

说明

- 成员 m_next 为指向 Node 类型的指针。类允许包含指向 其自身类型的指针或引用
- 提供两个版本的 data 函数 以支持 const 和非 const 对 象的数据访问

单链表的成员包含两个指针,指针 head 指向表头结点,指针 tail 指向表尾结点:



单链表的成员包含两个指针,指针 head 指向表头结点,指针 tail 指向表尾结点:



单链表类模板的定义如下:

```
SList 类模板定义
```

Node<T>* find(const T &val):

```
template<typename T>
class SList {
    Node<T> *m_head= nullptr, *m_tail= nullptr;
public:
    SList()= default; // 使用默认构造函数
    ~SList();
    void clear();
    void push_back(const T &val);
    Node<T>* insert(Node<T> *pos, const T &val);
    void erase(const T &val);
```

说明

- clear 函数用来清空链表所
- 有元素
 push_back 函数为尾插操作
- insert 函数在位置 pos 后插入一个新结点
- erase 函数删除第一个元素
- 值为 val 的元素
- find 函数返回第一个值为∞/da

8.3.2 插入操作 — 尾插

尾插操作将新结点插入到链表的表尾:



尾插操作定义如下:

```
push_back 函数定义
template<typename T>
void SList<T>::push_back(const T &val) {
    Node<T> *node = new Node<T>(val);// 创建新结点
    if (m_head == nullptr)
        m_head = m_tail= node;
    else {
        m_tail->m_next = node;
        m_tail = node;
    }
}
```

8.3.2 插入操作 — 尾插

尾插操作将新结点插入到链表的表尾:



尾插操作定义如下:

push_back 函数定义

```
template<typename T>
void SList<T>::push_back(const T &val) {
    Node<T> *node = new Node<T>(val);// 创建新结点
    if (m_head == nullptr)
        m_head = m_tail= node;
    else {
        m_tail->m_next = node;
        m_tail = node;
    }
```

说明

- 使用形参的数据创建新结点
- 如果为空,将创建的结点作为头结点(也是尾结点)
- 否则,将尾结点指向该结点,并将尾指针后移,使其指向新的尾结点

8.3.2 插入操作 — 尾插

尾插操作将新结点插入到链表的表尾:



尾插操作定义如下:

push_back 函数定义

```
template<typename T>
void SList<T>::push_back(const T &val) {
    Node<T> *node = new Node<T>(val);// 创建新结点
    if (m_head == nullptr)
        m_head = m_tail= node;
    else {
        m_tail->m_next = node;
        m_tail = node;
    }
```

说明

- 使用形参的数据创建新结点
- 如果为空,将创建的结点作为头结点(也是尾结点)
- 否则,将尾结点指向该结点,并将尾指针后移,使其指向新的尾结点

31 / 63

插入操作将新结点插入到链表的指定位置:



插入操作定义如下:

```
insert 函数定义

template<typename T>
Node<T>* SList<T>::insert(Node<T> *pos, const T &val) {
   Node<T> *node = new Node<T>(val); // 创建新结点
   node->m_next = pos->m_next;
   pos->m_next = node;
   if (pos == m_tail) // 判断pos是否为尾结点
        m_tail = node;
   return node;
}
```

插入操作将新结点插入到链表的指定位置:



插入操作定义如下:

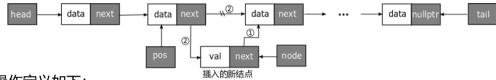
insert 函数定义

```
template<typename T>
Node<T>* SList<T>::insert(Node<T> *pos, const T &val) {
   Node<T> *node = new Node<T>(val); // 创建新结点
   node->m_next = pos->m_next;
   pos->m_next = node;
   if (pos == m_tail) // 判断pos是否为尾结点
        m_tail = node;
   return node;
}
```

说明

- 将新结点的指针域指向 pos 的后继, 再将 pos 的后继修改为 node
- 如果 pos 为尾结点,需要修改尾指针指向新结点

插入操作将新结点插入到链表的指定位置:



插入操作定义如下:

```
insert 函数定义
```

```
template<typename T>
Node<T>* SList<T>::insert(Node<T> *pos, const T &val) {
    Node<T> *node = new Node<T>(val); // 创建新结点
    node->m_next = pos->m_next;
    pos->m_next = node;
    if (pos == m_tail) // 判断pos是否为尾结点
        m_tail = node;
    return node;
}
```

说明

- 将新结点的指针域指向 pos 的
- 后继,再将 pos 的后继修改为 node
- 如果 pos 为尾结点,需要修改尾 指针指向新结点

注意

nog 必须为非穴链主的甘一个结^{22/63}

利用成员函数 find 找到要插入的位置, find 的实现如下:

```
insert 函数定义

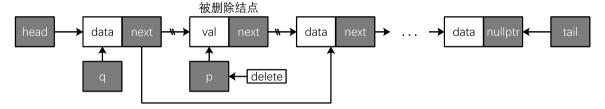
template<typename T>
Node<T>* SList<T>::find(const T &val) {
   Node<T> *p = m_head;
   while (p != nullptr && p->m_data != val)
        p = p->m_next;
   return p;
}
```

说即

- ◆ 从表头开始扫描,逐个元素 讲行匹配。
- 如果找到则返回此元素的地 址
- 否则返回一个空指针

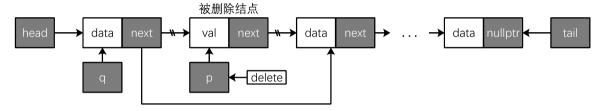
8.3.3 删除操作

成员函数 erase 根据指定的内容,删除在链表中第一次出现的元素:



8.3.3 删除操作

成员函数 erase 根据指定的内容,删除在链表中第一次出现的元素:



erase 函数定义

说明

- 如果找到,即指针 p 非空,
- 将其从链表中移除 ● 如果 p 为表尾元素, 修改
- tail 指针
- 如果 p 为表头元素, 修改 head 指针为空指针

34 / 6

8.3.4 清空链表

成员函数 clear 实现从表头开始,逐个移除链表中每个结点并释放其内存

```
clear 函数定义
template<typename T>
void SList<T>::clear() {
  Node<T> *p = nullptr;
  while (m_head != nullptr) {
     p = m_head; //p 指向当前表头结点
     m_head = m_head->m_next; //表头结点后移
     delete p; //释放 p 所指向的内存
  m_tail = nullptr;
                       //将尾指针 tail 置空
```

8.3.4 清空链表

成员函数 clear 实现从表头开始,逐个移除链表中每个结点并释放其内存

```
clear 函数定义
template<typename T>
void SList<T>::clear() {
  Node<T> *p = nullptr;
  while (m_head != nullptr) {
     p = m_head; //p 指向当前表头结点
     m_head = m_head->m_next; //表头结点后移
     delete p; //释放 p 所指向的内存
  m tail = nullptr; //将尾指针 tail 置空
```

在析构函数里面,可以直接调用 clear 函数释放链表的内存空间:

```
SList 析构函数定义
template<typename T>
SList<T>::~SList() { clear(): }
```

8.3.5 打印链表

为了像内置类型一样输出,需要重载输出运算符,并将其声明为 SList 的友元:

```
重载输出运算符声明及友元声明
```

```
template<typename T> ostream& operator<<(ostream&,const SList<T >&);
template<typename T>
class SList {
  friend ostream& operator<< <T>(ostream&,const SList<T>&);
  //其它成员定义保持不变
};
```

重载输出运算符定义

```
template<typename T>
ostream& operator<<(ostream &os, const SList<T>& list) {
   Node<T> *p = list.m_head;
   while (p != nullptr) {
      os << p->data() << " "; // 类型T支持<<运算符
      p = p->next();
   }
```

8.3.5 打印链表

为了像内置类型一样输出,需要重载输出运算符,并将其声明为 SList 的友元:

重载输出运算符声明及友元声明

```
template<typename T> ostream& operator<<(ostream&,const SList<T >&);
template<typename T>
class SList {
   friend ostream& operator<< <T>(ostream&,const SList<T>&);
   //其它成员定义保持不变
};
```

注意

友元关系被限定在相同 类型实例化的输出运算 符和 SList 之间

重载输出运算符定义

```
template<typename T>
ostream& operator<<(ostream &os, const SList<T>& list) {
   Node<T> *p = list.m_head;
   while (p != nullptr) {
      os << p->data() << " "; // 类型T支持<<运算符
      p = p->next();
   }
```

回顾类模板 Node 的定义,如果使用默认的复制与赋值操作会有什么问题?

```
Node 类模板部分定义
template<typename T>
class Node{
    T m_data; //数据域
    Node *m_next = nullptr; //指针域
    /*...*/
};
```

/*...*/

};

回顾类模板 Node 的定义,如果使用默认的复制与赋值操作会有什么问题?

Node 类模板部分定义 template<typename T> class Node{ T m_data; //数据域 Node *m_next = nullptr; //指针域

答案

根据链表中的一个结点创建一个新结点(或赋值操作)时, 会导致两个结点的指针域指向 链表中的同一个结点

回顾类模板 Node 的定义,如果使用默认的复制与赋值操作会有什么问题?

Node 类模板部分定义 template<typename T> class Node{ T m_data; //数据域 Node *m_next = nullptr; //指针域 /*...*/ };

答案

根据链表中的一个结点创建一个新结点(或赋值操作)时, 会导致两个结点的指针域指向 链表中的同一个结点

应该利用 delete 关键字禁止 Node 类型实例的复制与赋值:

```
Node 类模板部分定义

template<typename T>
class Node {
public:
    Node(const Node &rhs) = delete;
    Node& operator =(const Node &rhs) = delete;
    // 其它成员定义保持不变
```

类似的, 也不允许 SList 类型实例的复制与赋值:

```
SList 类模板部分定义
template<typename T>
class SList {
public:
    SList(const SList &) = delete;
    SList& operator=(const SList &) = delete;
    //其它成员定义保持不变
};
```

类似的, 也不允许 SList 类型实例的复制与赋值:

```
SList 类模板部分定义
template<typename T>
class SList {
public:
    SList(const SList &) = delete;
    SList& operator=(const SList &) = delete;
    //其它成员定义保持不变
};
```

此外,还需要将类模板 SList 声明为 Node 的友元,否则有什么问题?

Node 类模板部分定义

```
template<typename T> class SList; //前向声明
template<typename T>
class Node {
  friend class SList<T>; // 将SList声明为Node的友元
  // 其它成员定义保持不变
```

类似的, 也不允许 SList 类型实例的复制与赋值:

```
SList 类模板部分定义
template<typename T>
class SList {
public:
    SList(const SList &) = delete;
    SList& operator=(const SList &) = delete;
    //其它成员定义保持不变
};
```

此外,还需要将类模板 SList 声明为 Node 的友元,否则有什么问题?

Node 类模板部分定义

```
template<typename T> class SList; //前向声明
template<typename T>
class Node {
  friend class SList<T>; // 将SList声明为Node的友元
  // 其它成员定义保持不变
```

答案

在 SList 的成员函数中将没有权限直接使用 m_next

创建一个存放整型元素的单链表对尾插、指定位置插入、删除等操作进行测试:

使用 SList 类模板

问题

输出结果是什么?

创建一个存放整型元素的单链表对尾插、指定位置插入、删除等操作进行测试:

使用 SList 类模板

```
SList<int> 1:
int val:
while (cin >> val) { // 输入10 20 30三个数据
   1.push_back(val);
cout << 1 << endl;
Node<int> *pos = 1.find(20);
1.insert(pos, 25);
cout << 1 << endl;
1.erase(25);
cout << 1 << endl;
```

问题

输出结果是什么?

答案

输出结果为:

10 20 30

10 20 25 30

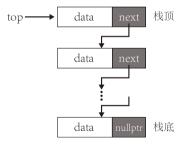
10 20 30

8.4 链栈

链栈

栈是一种只能在一端进行插入和删除操作的线性表。栈也称为后进先出线性表。

允许进行插入和删除操作的一端称为栈顶,另一端称为栈底。



8.4.1 链栈表示与操作

链栈支持进栈、出栈、清空、取栈顶元素和判断是否为空等操作。 模板类 Stack 定义如下:

Stack 类模板定义

```
template<typename T>
class Stack {
   Node<T> *m top = nullptr:
public:
   Stack() = default; //使用默认构造函数
   Stack(const Stack &) = delete:
   Stack& operator=(const Stack &) = delete;
   ~Stack();
   void clear():
   void push(const T &val);
   void pop();
   bool empty() const { return m top == nullptr; }
   const T& top() { return m top->m data; }
};
```

说明

- 类似 SList, Stack 类模板 禁止复制和赋值操作
- clear 函数执行清空栈操作
- push 函数执行进栈操作
- pop 函数执行出栈操作
- empty 函数判断栈是否为空
- top 函数取栈顶元素。返回 栈顶元素的 const 引用,意 味着只能对栈顶元素进行读操

作,不能执行写操作

8.4.1 链栈表示与操作 — 进栈与出栈操作

进栈操作的实现如下:

push 函数定义

```
template<typename T>
void Stack<T>::push(const T &val) {
   Node<T> *node = new Node<T>(val);
   node->m_next = m_top;
   m_top = node;
}
```

说明

创建一个新结点 node, 然后 将结点 node 压栈, 最后修改 栈顶指针, 使其指向新的栈顶 结点

8.4.1 链栈表示与操作 — 进栈与出栈操作

进栈操作的实现如下:

```
push 函数定义

template<typename T>
void Stack<T>::push(const T &val) {
   Node<T> *node = new Node<T>(val);
   node->m_next = m_top;
   m_top = node;
}
```

出栈操作的实现如下:

```
pop 函数定义

template<typename T>
void Stack<T>::pop() {
    if (empty()) return;
    Node<T> *p = m_top;
    m_top = m_top->m_next;

dalate p:
```

说明

创建一个新结点 node, 然后将结点 node 压栈, 最后修改栈顶指针, 使其指向新的栈顶结点

说明

先把栈顶元素地址保存起来, 然后修改栈顶指针,使其指向 新的栈顶元素,最后通过保存 的指针释放原来栈顶元素的内

8.4.1 链栈表示与操作 — 清空操作

清空操作的实现如下:

```
push 函数定义
template<typename T>
void Stack<T>::clear() {
   Node<T> *p = nullptr;
   while (m_top != nullptr) {
        p = m_top;
        m_top = m_top->m_next;
        delete p;
   }
}
```

说明

利用出栈的操作,逐个释放每个元素的内存空间

8.4.1 链栈表示与操作 — 清空操作

清空操作的实现如下:

```
push 函数定义

template<typename T>
void Stack<T>::clear() {
   Node<T> *p = nullptr;
   while (m_top != nullptr) {
        p = m_top;
        m_top = m_top->m_next;
        delete p;
   }
}
```

说明

利用出栈的操作,逐个释放每 个元素的内存空间

在析构函数中调用 clear 函数释放所有结点的内存:

```
Stack 析构函数定义
template<typename T>
```

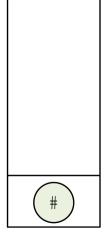
stack<T>::~Stack() {
 cloar():

$$a - b / c + d * e =$$

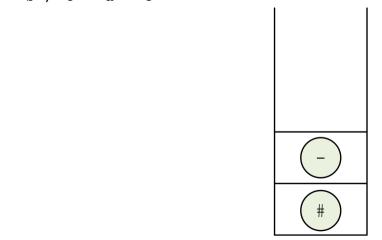
$$a - b / c + d * e =$$



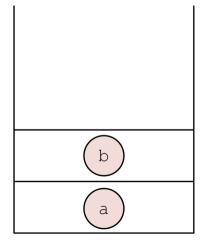
$$a - b / c + d * e =$$

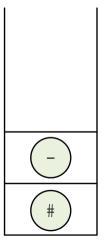


$$a - b / c + d * e =$$

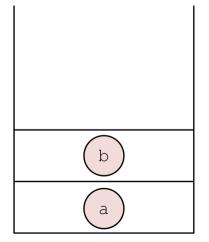


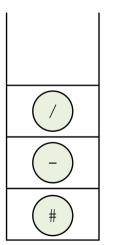
$$a - b / c + d * e =$$



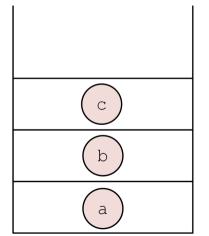


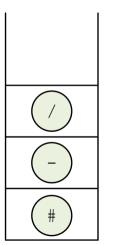
$$a - b / c + d * e =$$



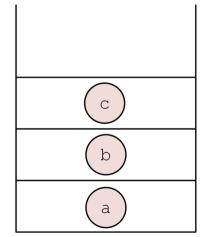


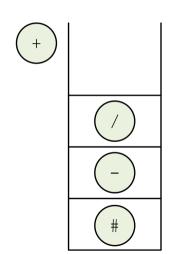
$$a - b / c + d * e =$$

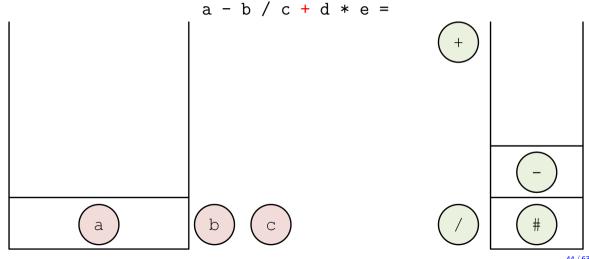




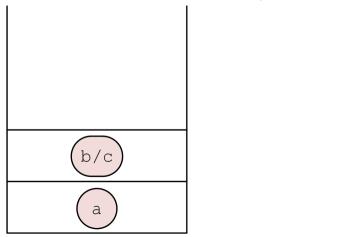
$$a - b / c + d * e =$$

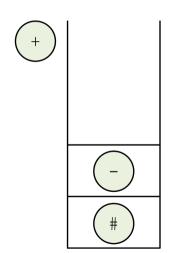


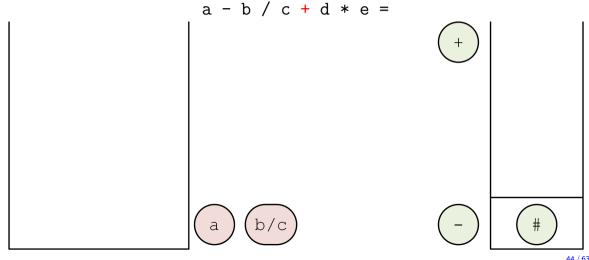




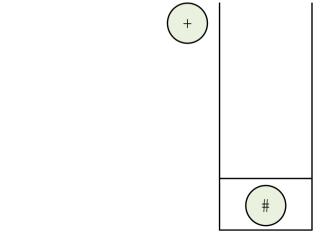
$$a - b / c + d * e =$$



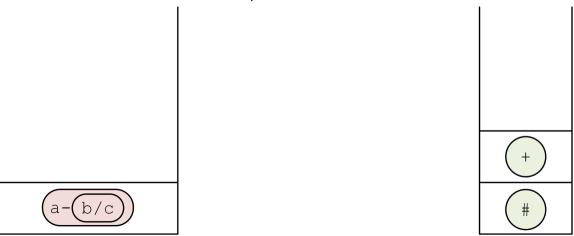




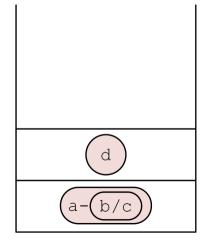
$$a - b / c + d * e =$$

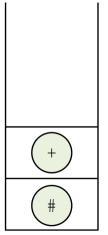


$$a - b / c + d * e =$$

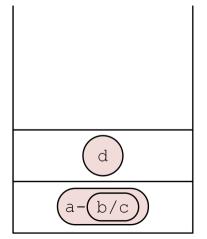


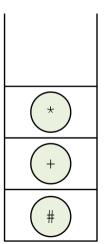
$$a - b / c + d * e =$$



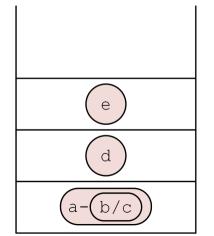


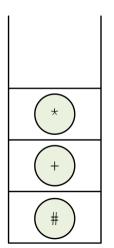
$$a - b / c + d * e =$$

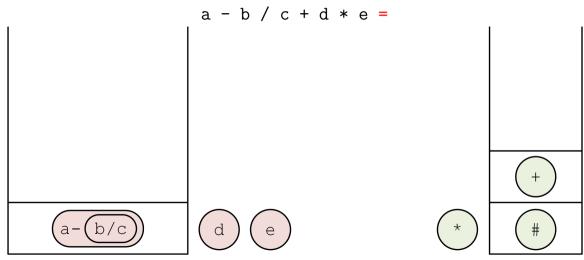




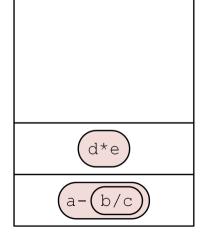
$$a - b / c + d * e =$$

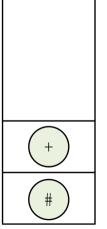


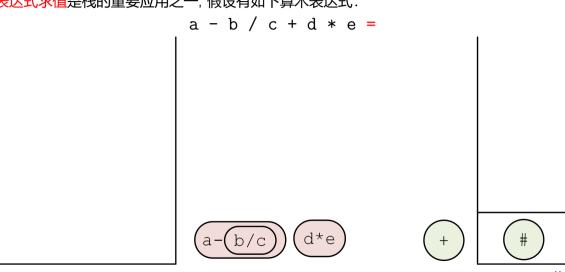




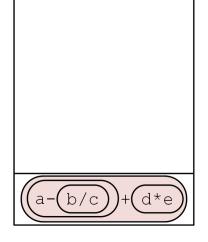
$$a - b / c + d * e =$$

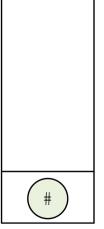


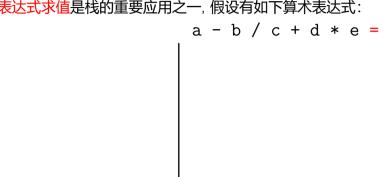




$$a - b / c + d * e =$$











简单四则运算的类代码清单如下:

Calculator 类定义部分一

```
class Calculator {
   private:
       Stack<double> m_num;
                                           //操作数栈
       Stack<char> m opr:
                                           //运算符栈
 5
       int precedence(const char &s ) const; //获取运算符优先级
       double readNum(string::const iterator &it): //读取操作数
 6
 7
8
9
                                           //取出运算符和操作数进行计算
       void calculate():
                                           //内联函数,判断是否为数字
       bool isNum(string::const iterator &c) const {
          return* c >= ' 0' && * c <= ' 9' || * c == ' .' :
10
11
12
   public:
                                            //运算符栈初始化
13
       Calculator() { m opr.push(' #'); }
                                           //表达式求值
14
       double doIt(const string &exp);
15 };
```

简单四则运算的类代码清单如下:

```
Calculator 类定义部分二
   int Calculator::precedence(const char & s) const{
18
      switch (s) {
         case ' =' : return 0:
19
20
         case ' #' : return 1:
21
         case ' +' : case ' -' : return 2:
22
         case ' *' : case ' /' : return 3:
23
24
25
   double Calculator::readNum(string::const iterator &it){
26
      string t;
27
      while (isNum(it))
                                //继续扫描, 直到遇到运算符
28
         t += *it++;
29
                        //将数字字符串转换为double类型(C++11新特性)
      return stod(t):
30 }
```

简单四则运算的类代码清单如下:

Calculator 类定义部分三

```
void Calculator::calculate(){
32
      double b = m num.top();
                                     //取出右操作数
33
       m_num.pop();
                                     //右操作数出栈
       double a = m_num.top();
34
                                     //取出左操作数
35
                                     //左操作数出栈
       m_num.pop();
       if (m_opr.top() == ' +' )
36
37
                                     //将计算结果压栈,下面三个运算与此操作相同
          m num.push(a + b);
       else if (m_opr.top() == ' -' )
38
39
          m num.push(a - b);
       else if (m_opr.top() == ' * ')
40
41
          m_num.push(a*b);
42
       else if (m opr.top() == ' /' )
43
          m num.push(a / b);
                                     //当前运算结束,运算符出栈
44
       m opr.pop();
45 }
```

简单四则运算的类代码清单如下:

Calculator 类定义部分四

```
46
   double Calculator::doIt(const string & exp){
     m_num.clear(); //保证同一个对象再次调用doIt时数据栈为空
47
48
     for (auto it = exp.begin(); it != exp.end();) {
        if (isNum(it)) //遇到操作数
49
           m_num.push(readNum(it));//操作数入栈
50
                      //遇到运算符,下面while循环条件中不能忽略优先级相同的情况
51
        elsef
52
           while (precedence( * it) <= precedence(m_opr.top())){</pre>
             if (m_opr.top() == ' #')
53
                break; //如果运算符栈只剩下#,则计算完毕
54
             calculate(): //执行栈顶运算符计算
55
56
57
           if ( * it != ' =')
58
             m_opr.push( * it); //运算符入栈
59
           ++it:
               //继续扫描
60
61
                                                                     48 / 63
```

测试 Calculator:

使用 Calculator 类对象

```
string exp;
Calculator cal;
while (getline(cin, exp) ) //获取一行表达式
    cout << exp << cal.doIt(exp) << endl;</pre>
```

```
输入 9-4/2+2.5*2=
```

输出结果为:

9-4/2+2.5*2=12

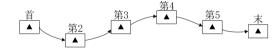
线性结构

每个结点只有一个后继

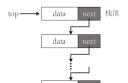
数组:

_ 0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
•	A									

线性链表:



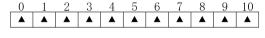
链栈:



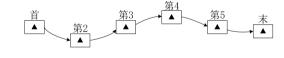
线性结构

每个结点只有一个后继

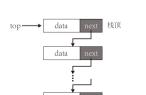
数组:



线性链表:



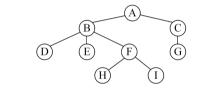
链栈:



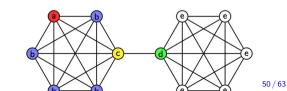
非线性结构

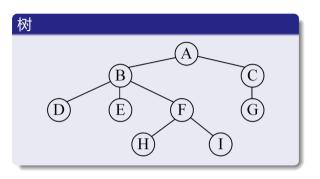
一个结点可能有多个后继多个前驱

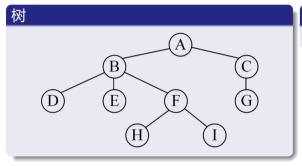
树:



冬:

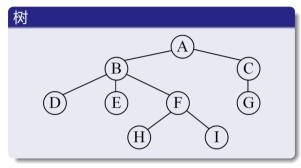






根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点



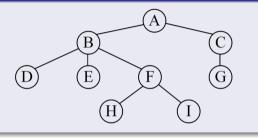
根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点

子树

除了根结点外,每个集合互不相交的结点集称 为根的子树

树



根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点

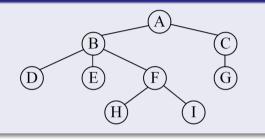
子树

除了根结点外,每个集合互不相交的结点集称 为根的子树

度

每个结点的子树的数量为该结点的度

树



根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点

子树

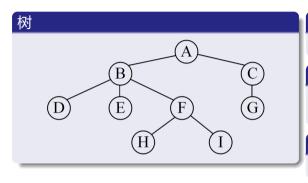
除了根结点外,每个集合互不相交的结点集称 为根的子树

度

每个结点的子树的数量为该结点的度

叶子结点

度为 0 的结点称为叶子结点



根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点

子树

除了根结点外,每个集合互不相交的结点集称 为根的子树

度

每个结点的子树的数量为该结点的度

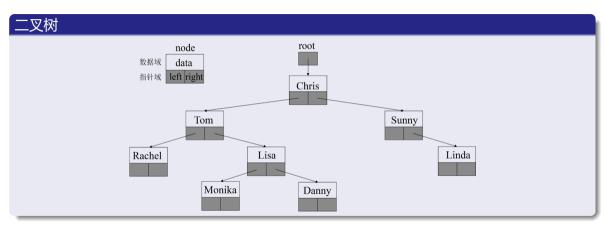
叶子结点

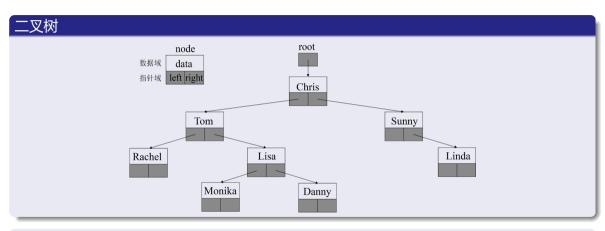
度为 0 的结点称为叶子结点

子结点

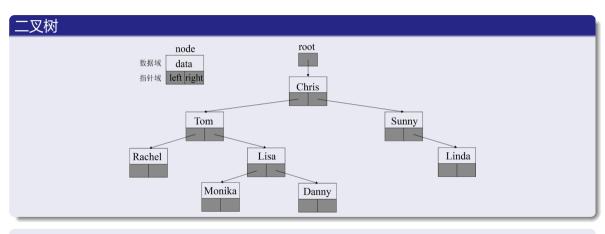
每个结点的子树的根结点称为该结点的子结点

8.5.1 二叉树的概念和表示





每个结点的子结点数目不超过 2



每个结点的子结点数目不超过 2

每个结点的两个子树也称为该结点的左子树和右子树

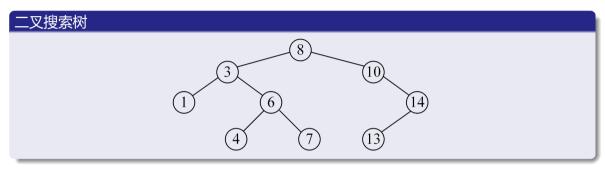
二叉树结点的定义如下:

二叉树结点类模板 Node 定义

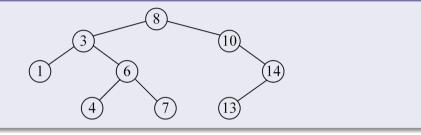
```
template<typename T>
class Node {
private:
   T m data:
   Node *m left = nullptr, *m right = nullptr;
public:
   Node(const T &data):m data(data){}
   T& data() { return m data; }
   const T& data() const{ return m_data; }
   Node* left() { return m left: }
   Node* right() { return m right; }
};
```

说明

- 数据成员 m_data 表示一个 结点的数据域
- 成员指针 m_left 和 m_right 分别为结点的左子树 和右子树的根结点的指针



二叉搜索树



任意一个结点的<mark>左子树</mark>中的数据值都小于该结点的数据值,<mark>右子树</mark>的数据值都大于或等于该结点的数据值

定义一个二叉搜索树类,包含插入结点、遍历、查找、销毁子树等操作:

```
BinaryTree 类模板定义
template<typename T>
class BinaryTree{
public:
   ~BinaryTree() { destroy(m_root); }
   Node<T>* root() const { return m root; }
   Node<T>* insert(const T &value){
      return insert (m_root, value);//返回新建结点指针
   Node<T>* search(const T &value)const{
      return search (m root, value):
   void inOrder(Node<T> *p,void (*visit)(Node<T>&));
private:
   Node<T>* search (Node<T> *p, const T &value) const;
   Node<T>* insert (Node<T> * &p, const T &value);
   void destroy(Node<T> *p);
```

说明

树操作

的函数

/二一// +cb ==

- insert 和析构函数都分 别调用私有成员函数
- insert_和 destory,分别递归进行插入和销毁子
- inorder 函数执行中序
- 遍历操作,其第二个参数 为遍历时对元素进行操作
- search 函数调用 search ,从根结点开始进

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```

说明

插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
      if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
            cout << n->data() << " ";</pre>
```

8,3,10,1,6,14,4,7,13

说即

插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
      if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
            cout << n->data() << " ";</pre>
```

说明

插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
  for (auto i:keys)
    if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```

8,3,10,1,6,14,4,7,13

说明

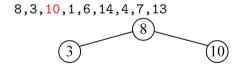
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
            cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

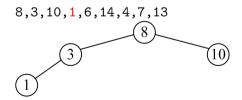
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
            cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

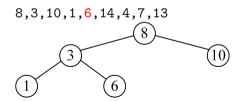
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

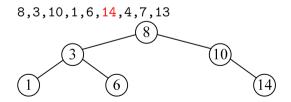
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
            cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

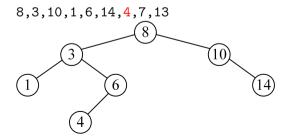
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
  for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

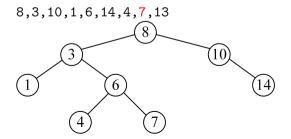
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

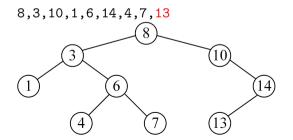
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

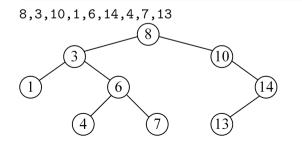
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

通过逐个插入元素来创建二叉搜索树:

创建二叉搜索树

```
int keys[] = { 8,3,10,1,6,14,4,7,13 };
BinaryTree<int> bstree;
   for (auto i:keys)
        if (Node<int> *n=bstree.insert(i) )
        cout << n->data() << " ";</pre>
```



说明

插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

说明

从根结点开始,若待插入结点 小于根结点,则在左子树上继 续查找插入位置;否则在右子 树中查找

问题

如果改变插入顺序,如将 1 调到第一个插入,树的结构会

成员函数 insert_ 的实现如下:

创建二叉搜索树

说明

如果 new 运算失败, std::nothrow 保证返回空指 针

成员函数 insert_ 的实现如下:

创建二叉搜索树

说明

如果 new 运算失败, std::nothrow 保证返回空指 针

问题

第一个形参<mark>必须</mark>为 Node 类型的指针的引用,而不是指针,为什么?

成员函数 insert_ 的实现如下:

创建二叉搜索树

```
template<typename T>
Node<T> * BinaryTree<T>::insert_(Node<T>* &p, const T &
 value){
                                      //找到插入位置, 创
   if (p == nullptr)
    建新结点
      return p = new (std::nothrow) Node<T>(value);
   else if (value < p->m_data)
      return insert_(p->m_left, value); //在左子树中查找
   else
      return insert_(p->m_right, value); //在右子树中查找
```

说明

如果 new 运算失败, std::nothrow 保证返回空指 针

问题

第一个形参<mark>必须</mark>为 Node 类型的指针的引用,而不是指针,为什么?

答案

否则创建新结点时,只有局部 对象 p 被改指向新的动态内

二叉树的遍历

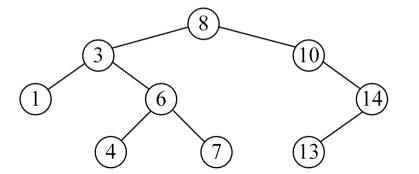
- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8

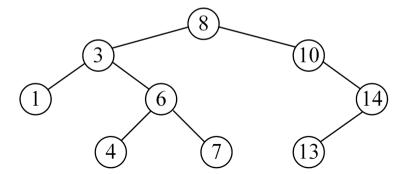


二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1

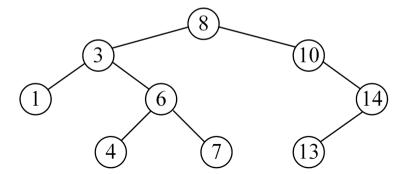


二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14

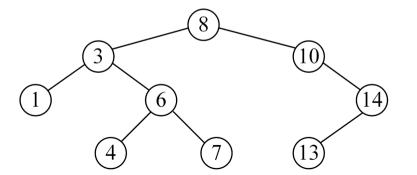


二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构

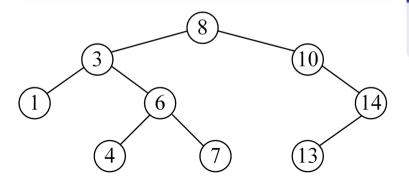
先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13



二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

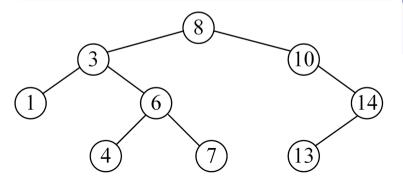
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树->根结点-> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

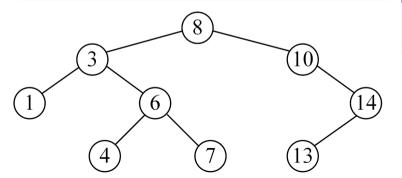
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点</mark>-> 右子树 1

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

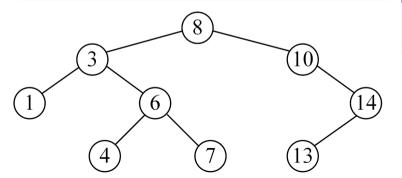
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

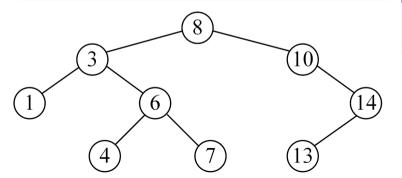
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

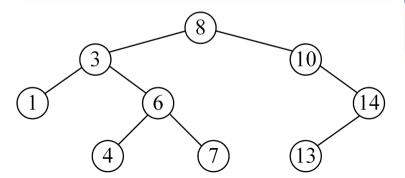
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

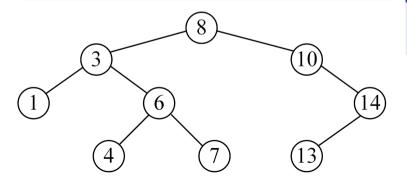
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

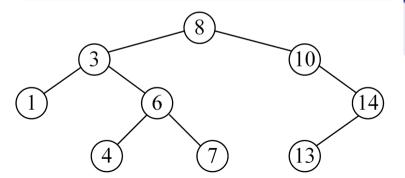
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

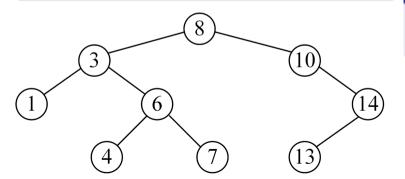
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

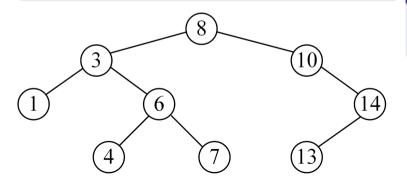
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树->根结点-> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

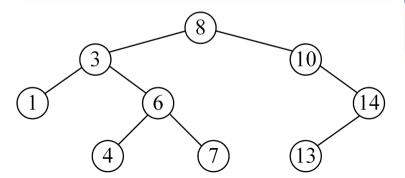
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树->根结点-> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

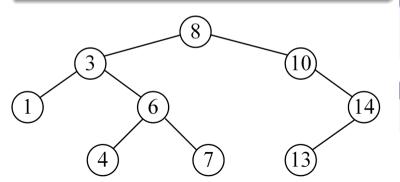
根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

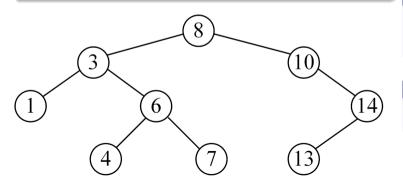
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树->右子树->根结点

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

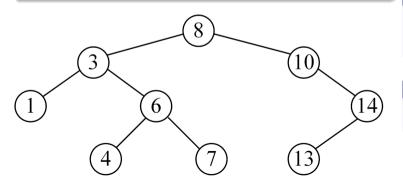
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

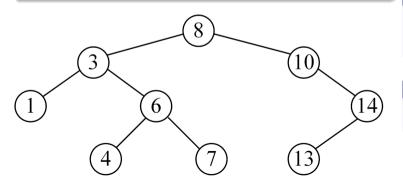
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

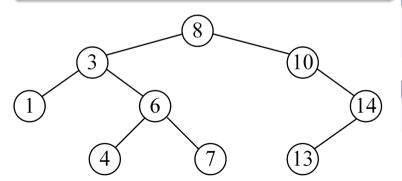
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

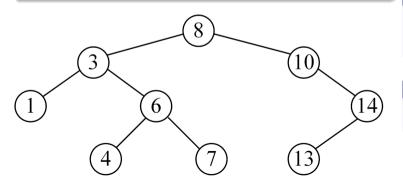
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

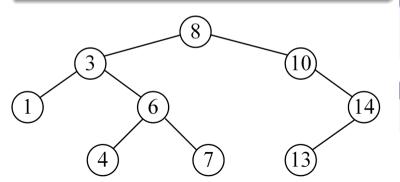
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6 3

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6 3 13

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

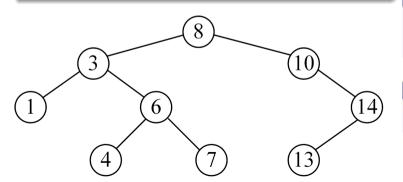
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6 3 13 14

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

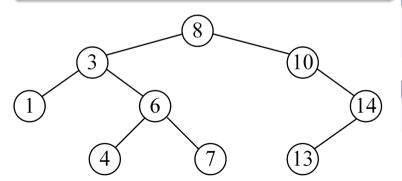
左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6 3 13 14 10

二叉树的遍历

- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理 操作,但不能改变原来的结构



先序遍历

根结点-> 左子树-> 右子树 8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树-><mark>根结点-</mark>> 右子树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 4 7 6 3 13 14 10 8

以中序遍历的实现为例:

示例代码

```
template<typename T>
void BinaryTree<T>::inOrder(Node<T> *p,void (*visit)(T&)){
    if (p != nullptr){
        inOrder(p->m_left, visit); //遍历左子树
        visit(p->m_data); //用户自定义访问函数
        inOrder(p->m_right, visit); //遍历右子树
    }
}
```

说明

第二个形参为一个返回值为空、包含一个T&类型形参的函数指针,指向用户自定义的访问处理函数

以中序遍历的实现为例:

示例代码

```
template<typename T>
void BinaryTree<T>::inOrder(Node<T> *p,void (*visit)(T&)){
    if (p != nullptr){
        inOrder(p->m_left, visit); //遍历左子树
        visit(p->m_data); //用户自定义访问函数
        inOrder(p->m_right, visit); //遍历右子树
    }
}
```

说明

第二个形参为一个返回值为空、包含一个 T& 类型形参的函数指针,指向用户自定义的访问处理函数

定义一个简单的访问函数模板:

visit 函数模板定义

```
template<typename T> void visit(T &value) { cout << value << " ";
}</pre>
```

说明

打印结点的数据

以中序遍历的实现为例:

```
ring代码

template<typename T>
void BinaryTree<T>::inOrder(Node<T> *p,void (*visit)(T&)){
    if (p != nullptr){
        inOrder(p->m_left, visit); //遍历左子树
        visit(p->m_data); //用户自定义访问函数
        inOrder(p->m_right, visit); //遍历右子树
```

说明

第二个形参为一个返回值为空、包含一个T&类型形参的函数指针,指向用户自定义的访问处理函数

定义一个简单的访问函数模板:

visit 函数模板定义

```
template<typename T> void visit(T &value) { cout << value << " ";
}</pre>
```

中序遍历之前创建的二叉搜索树:

说明

打印结点的数据

8.5.4 搜索操作

根据二叉排序树的性质,可以采用二分法来实现快速搜索:

```
成员函数 search 定义
template<typename T>
Node<T>* BinaryTree<T>::search_(Node<T> *p, const T &value)const{
   while (p != nullptr && p->m data != value){
      if (value < p->m_data)
          p = p->m_left;
      else
          p = p->m_right;
   return p;
```

说明

将返回第一个数据值 为 value 的结点的指 针

8.5.5 销毁操作

采用后序方式逐个释放每个结点的内存:

```
成员函数 destroy 定义

template<typename T>
void BinaryTree<T>::destroy(Node<T> *p){
    if (p != nullptr){
        destroy(p->m_left);//销毁左子树
        destroy(p->m_right);//销毁右子树
        delete p;//释放根结点内存
    }
}
```

说明

- 释放给定结点及其左右子树的内存
- 访问权限声明为私有,是析构函数的实现

8.5.5 销毁操作

采用后序方式逐个释放每个结点的内存:

```
成员函数 destroy 定义
template<typename T>
void BinaryTree<T>::destroy(Node<T> *p){
    if (p != nullptr){
        destroy(p->m_left);//销毁左子树
        destroy(p->m_right);//销毁右子树
        delete p;//释放根结点内存
    }
}
```

说明

- 释放给定结点及其左右子树的内存
- ・访问权限声明为私有,是析构函数的实现

注意

若在它处执行此函数 后,必须把给定结点的 父结点(如有)指向此 结点的指针成员置空, 否则成为空悬指针

8.5.6 拷贝控制及友元声明

类似于单链表,二叉树中的结点以及二叉树本身不允许执行默认的拷贝成员,因此将它们 声明为 delete

BianryTree 和 Node 类模板的拷贝控制及友元声明

```
template<typename T> class BinaryTree;//前向声明
template<typename T>
class Nodef
friend class BinaryTree<T>;
public:
   Node(const Node&) = delete:
   Node& operator=(const Node&) = delete;
   //其它成员保持不变
}:
template<typename T>
class BinaryTree{
public:
   BinaryTree() = default; //使用默认的构造函数
   BinaryTree(const BinaryTree &) = delete;
   RinaryTrook operator=(const RinaryTrook) = doloto.
```

说明

同时将 BinaryTree 类模板声明为 Node 类 模板的友元

本章结束

上机作业

● 实验指导书: 第八章

② 检查日期: 待定

◎ 地点:与助教协商

● 特别说明: 第三道题目二叉树的应用: 哈夫曼编码