第八章 动态内存与数据结构

目录

- 📵 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
 - 链衣衣亦
 - 插入操作
 - 删除操作
 - 清空链表
 - 打印链表
 - 拷贝控制与友元声明

- 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。

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。

问题

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

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。

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</mark>需分配,会造成存储空间的浪费

答案

本章介绍的动态内存分配技术的提出就是了为了解决这个问题

8.1 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;
int main() {
    ...
}
```

8.1 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?

示例一 void fun(){ int a(10); cout << a << endl;

局部自动对象

- 自动存储周期
- 在栈区被分配存储空间

```
struct A {
    const static double PI(3.14);
}
const double E = 2.72;
int main() {
    ...
}
```

8.1 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?

示例一

```
void fun(){
   int a(10);
   cout << a << endl;
}</pre>
```

局部自动对象

- 自动存储周期
- 在栈区被分配存储空间

示例二

```
struct A {
    const static double PI(3.14);
}
const double E = 2.72;
int main() {
    ...
}
```

静态和全局对象

- 静态存储周期
- 在全局数据区被分配 存储空间

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象,在动态内存(也称为自由存储区或堆)中被创建

- 动态存储周期
- 在全局数据区被分配存储空间

动态对象

由程序员创建并负责回收的对象,在动态内存(也称为自由存储区或堆)中被创建

- 动态存储周期
- 在全局数据区被分配存储空间

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,在动态内存(也称为自由存储区或堆)中被创建

- 动态存储周期
- 在全局数据区被分配存储空间

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,在动态内存(也称为自由存储区或堆)中被创建

- 动态存储周期
- 在全局数据区被分配存储空间

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

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

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

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:

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
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

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
```

C++ 语言使用 运算符 delete 来释放动态内存:

释放动态内存一

```
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

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
```

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 之后会依然保存已经释放的内存地址,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 之后会依然保存已经释放的内存地址,此时的指针也称为空悬指针

重置空悬指针

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

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<mark>正确地自动释放动态内</mark>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
- ② shared_ptr 允许多个指针指向一个对象
- ③ 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));
} // p1和p2离开作用域,被销毁,同时释放其指向的动态内存
```

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

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));
} // p1和p2离开作用域,被销毁,同时释放其指向的动态内存
```

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

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:

初始化一个 unique_ptr 必须采用<mark>直接初始化</mark>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));
} // p1和p2离开作用域,被销毁,同时释放其指向的动态内存
```

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

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 使用一
unique_ptr<string> p1(new string("Mandy"));
if(p1 && p1->empty()) // 指针p1非空且其指向非空string
*p1 = "Lisha"; // *p1为解引用
```

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());
```

说明

release 函数将 p1 置为 nullptr 并返回 p1 原来 的指针

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());
```

说明

release 函数将 p1 置为 nullptr 并返回 p1 原来 的指针

unique_ptr 对象调用 reset 成员函数

```
unique_ptr<int> p3(new int(105));
p3.reset(p2.release());
```

说明

reset 函数释放 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

同 unique_ptr, 必须使用直接初始化的形式来初始化一个 shared_ptr:

8.1.3 智能指针 — shared_ptr

同 unique_ptr, 必须使用直接初始化的形式来初始化一个 shared_ptr:

```
shared_ptr 初始化一
shared_ptr<int> p1 = new int(105); //错误
shared_ptr<int> p2(new int(614)); //正确
```

同 unique_ptr, 必须使用直接初始化的形式来初始化一个 shared_ptr:

```
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:

同 unique_ptr, 必须使用直接初始化的形式来初始化一个 shared_ptr:

```
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 允许复制或赋值:

与 unique_ptr 不同, shared_ptr 允许复制或赋值:

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

auto p2(p1); // p1和p2共同指向同一个对象

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

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 允许复制或赋值:

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

auto p2(p1); // p1和p2共同指向同一个对象

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

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
```

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

对一个 shared_ptr 类型 对象进行赋值时,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);
```

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 使用一说明auto ps = make_shared<int>(10);ps 的引用计数不会改变weak_ptr<int> pw(ps);
```

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);
```

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>
```

说明

lock 函数检查指向的对象 是否存在,如果对象存在 则返回一个可用的 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];
```

说明

new 为动态数组分配指定 大小的内存,并返回第一 个元素的地址

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 为动态数组分配指定 大小的内存,并返回第一 个元素的地址

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 为动态数组分配指定 大小的内存,并返回第一 个元素的地址

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};
```

说即

new 为动态数组分配指定 大小的内存,并返回第一 个元素的地址

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:

释放动态数组

```
delete [] pa1;
```

说明

将逆序释放 pa1 指向的动态数组的每一个元素

8.2 拷贝控制

当定义一个类时,编译器将为我们自动合成<mark>默认</mark>的复制构造函数、赋值运算符和析构函数。

8.2 拷贝控制

当定义一个类时,编译器将为我们自动合成<mark>默认</mark>的复制构造函数、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
```

```
class A {
   int *m_array; // 指向动态整型数组
public:
   A(size_t size) : m_array(new int[size]) {}
   A(const A& rhs) : m_array(rhs.m_array) {}
   ~A() {}
};
```

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

当定义一个类时,编译器将为我们自动合成<mark>默认</mark>的复制构造函数、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

```
class A {
   int *m_array; // 指向动态整型数组
public:
   A(size_t size) : m_array(new int[size]) {}
   A(const A& rhs) : m_array(rhs.m_array) {}
   ~A() {}
};
```

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

8.2.1 简单字符串类

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
   ~MyStr() { delete[] m_buff; }
   int size() { return m_length; };
// 辅助函数声明
friend ostream& operator<<(ostream&, const MyStr&);</pre>
friend MyStr operator+(const MyStr&, const MyStr&);
};
```

说邮

- 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

8.2.1 简单字符串类

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>
```

说明

- 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

8.2.1 简单字符串类

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];
   strncpy(res.m_buff, s1.m_buff, s1.m_length);
   strncpy(res.m_buff + s1.m_length, s2.m_buff, s2.
     m_length);
   return res; //返回局部对象 res
```

说即

- 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
- 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,
- 对家中的子付连接起来, 形成一个新的 MyStr 类 对象 res,并以值的形式
- 返回 res 的副本

回到字符串类 MyStr 的定义:

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
   // 其他成员
   ...
};
```

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

回到字符串类 MyStr 的定义:

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
   // 其他成员
   ...
};
```

MyStr 类对象复制

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

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

说明

- 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
}
```

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

MyStr 类 operator= 运算符重载

```
MyStr& MyStr::operator=(const MyStr &rhs){
    if (this != &rhs){ // 此判断不能缺少
        delete [] m_buff; // 释放原来的内存
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = new char[m_length]; // 重新分配内存
        strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);//复制数据
    }
    return *this;
}
```

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

```
MyStr& MyStr::operator=(const MyStr &rhs){
    if (this != &rhs){ // 此判断不能缺少
        delete [] m_buff; // 释放原来的内存
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = new char[m_length]; // 重新分配内存
        strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);//复制数据
    }
    return *this;
}
```

说服

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

```
MyStr& MyStr::operator=(const MyStr &rhs){
    if (this != &rhs){ // 此判断不能缺少
        delete [] m_buff; // 释放原来的内存
        m_length = rhs.m_length;
        m_buff = new char[m_length]; // 重新分配内存
        strncpy(m_buff, rhs.m_buff, m_length);//复制数据
    }
    return *this;
}
```

说服

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

避免对自己的复制,否则此情况下会对已被释放的动态内存进行复制,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){
   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);
}
```

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,<mark>直接接管</mark>给临时对象分配的动态内存。没有分配的动态内存,也没有对动态内存,也没有对动态内存数据的复制。

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;
}
```

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。没有分配的动态内存,也没有对动态内存,也没有对动态内存数据的复制。

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);
}
```

问题

移动构造中若没有置空 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;
}
```

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。没有分配的动态内存,也没有对动态内存,也没有对动态内存数据的复制。

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);
}
```

问题

移动构造中若没有置空 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
      rhs.m_length = 0;
   }
   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;
```

8.3 线性链表

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。

8.3 线性链表

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	•	•	•	•

8.3 线性链表

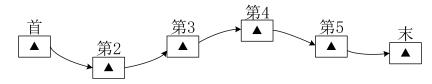
线性链表

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:



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<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:



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

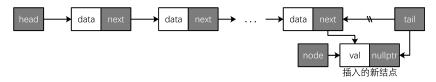
```
template<typename T>
class SList {
   Node<T> *m_head= nullptr, *m_tail= nullptr;
public:
   SList()= default; // 使用默认构造函数
   ~SList();
   void clear();
   void push_back(const T &val);
   Node<T>* insert(Node<T> *pos, const T &val);
   void erase(const T &val);
   Node<T>* find(const T &val);
}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

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 val 的元素的地址

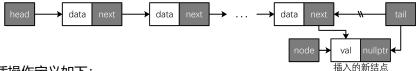
8.3.2 插入操作 — 尾插

尾插操作将新结点插入到链表的表尾:



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:

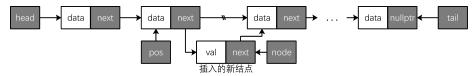
push_back 函数定义 template<typename T>

```
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;
   }
}
```

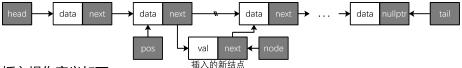
说明

- 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

插入操作将新结点插入到链表的指定位置:



插入操作将新结点插入到链表的指定位置:



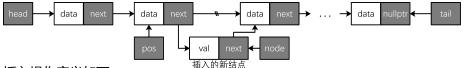
插入操作定义如下:

insert 函数定义

说明

- 将新结点的指针域指向 pos 的后继, 再将 pos 的后继, 而将 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, 而将 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

pos 必须为非空链表的某一个结点指针

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

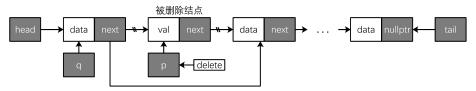
```
template<typename T>
Node<T>* SList<T>::find(const T &val) {
   Node<T> *p = m_head;
   while (p != nullptr && p->m_data != val)
        p = p->m_next;
   return p;
}
```

说即

- 从表头开始扫描,逐个 元素进行匹配
- 如果找到则返回此元素 的地址
- 否则返回一个空指针

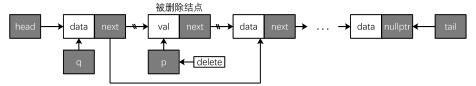
8.3.3 删除操作

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

```
template<typename T>
void SList<T>::erase(const T &val) {
   Node<T> *p = m_head, *q = p;
   while (p!= nullptr && p->m_data != val) {
        q = p; // 指针q指向p
        p = p->m_next; // 指针p后移
   }
   if (p) q->m_next = p->m_next;
   if (p == m_tail) m_tail = q;
   if (p == m_head) m_head = nullptr;
   delete p;
}
```

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

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() << """;
       p = p->next();
   }
   return os;
}
```

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() << """;
     p = p->next();
  }
  return os;
}
```

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后果?

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后果?

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后果?

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
    /*...*/
};
```

// 其它成员定义保持不变

};

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;

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

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 << end1:
```

问题

输出结果是什么?

答案

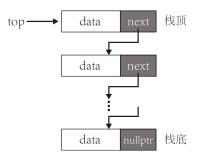
```
输出结果为:
10 20 30
10 20 25 30
10 20 30
```

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;
}
```

说即

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;
}
```

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

出栈操作的实现如下:

pop 函数定义

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

1日

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存

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

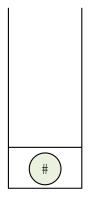
```
template<typename T>
Stack<T>::-Stack() {
    clear();
}
```

表达式求值是栈的重要应用之一

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

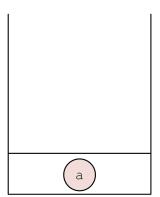
表达式求值是栈的重要应用之一

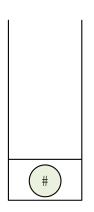
$$a - b / c + d * e =$$



表达式求值是栈的重要应用之一

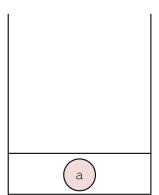
$$a - b / c + d * e =$$

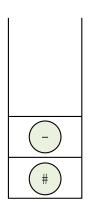




表达式求值是栈的重要应用之一

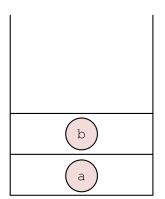
$$a - b / c + d * e =$$

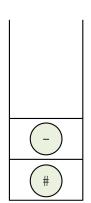




表达式求值是栈的重要应用之一

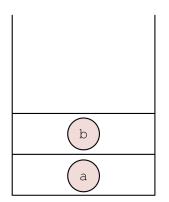
$$a - b / c + d * e =$$

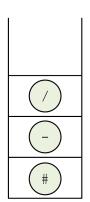




表达式求值是栈的重要应用之一

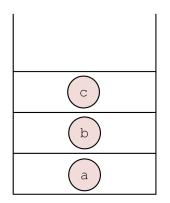
$$a - b / c + d * e =$$

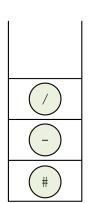




表达式求值是栈的重要应用之一

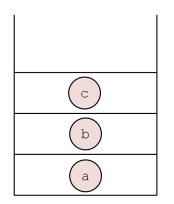
$$a - b / c + d * e =$$

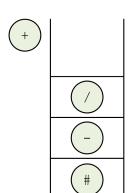




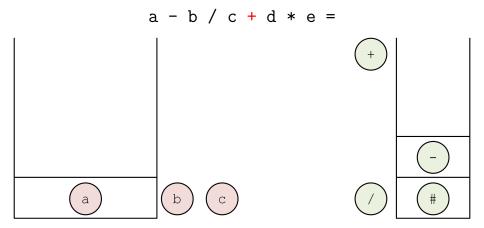
表达式求值是栈的重要应用之一

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



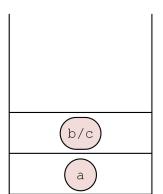


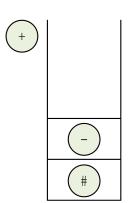
表达式求值是栈的重要应用之一



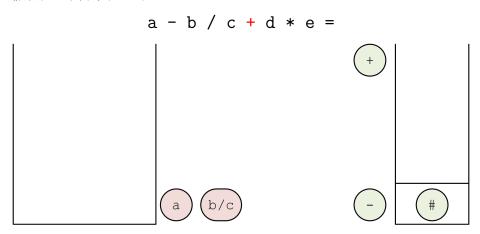
表达式求值是栈的重要应用之一

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



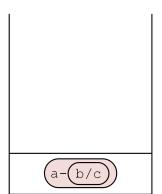


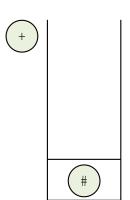
表达式求值是栈的重要应用之一



表达式求值是栈的重要应用之一

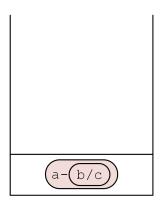
$$a - b / c + d * e =$$

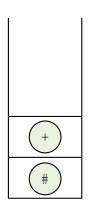




表达式求值是栈的重要应用之一

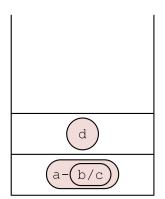
$$a - b / c + d * e =$$

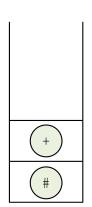




表达式求值是栈的重要应用之一

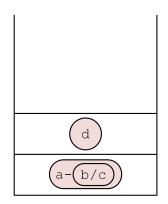
$$a - b / c + d * e =$$

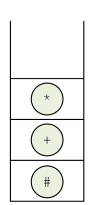




表达式求值是栈的重要应用之一

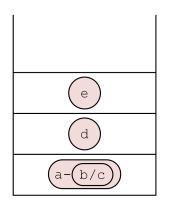
$$a - b / c + d * e =$$

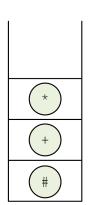




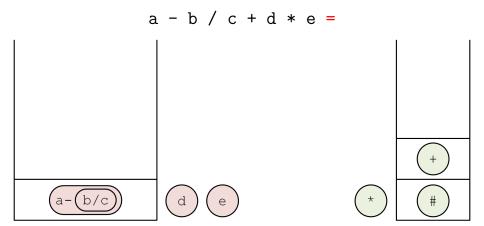
表达式求值是栈的重要应用之一

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



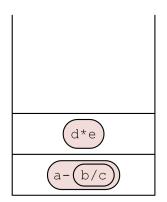


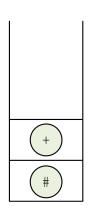
表达式求值是栈的重要应用之一



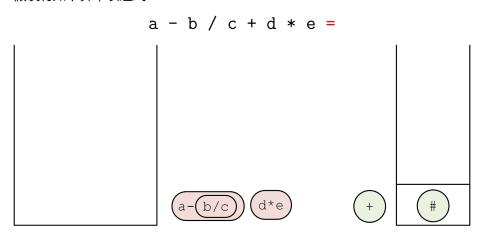
表达式求值是栈的重要应用之一

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



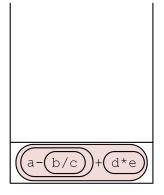


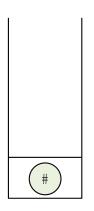
表达式求值是栈的重要应用之一



表达式求值是栈的重要应用之一

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





表达式求值是栈的重要应用之一

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





简单四则运算的类代码清单如下:

Stack<char> m_opr;

void calculate():

5

7 8 9

10

11 12

13

14

15 };

public:

```
Calculator 类定义部分一
   class Calculator {
   private:
      Stack<double> m num;
```

简单四则运算的类代码清单如下:

Calculator 类定义部分二

```
17
    int Calculator::precedence(const char & s) const{
18
       switch (s) {
19
          case ' =' : return 0;
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++:
                              //将数字字符串转换为double类型(C++11新特性)
29
       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

```
31
    void Calculator::calculate(){
32
       double b = m_num.top();
                                      //取出右操作数
33
                                      //右操作数出栈
       m_num.pop();
34
       double a = m_num.top();
                                      //取出左操作数
35
       m_num.pop();
                                      //左操作数出栈
       if (m_opr.top() == ' +' )
36
37
          m_num.push(a + b);
                                      //将计算结果压栈,下面三个运算与此操作相同
       else if (m_opr.top() == ' -' )
38
39
          m_num.push(a - b);
40
       else if (m_opr.top() == ' * ')
41
          m_num.push(a*b);
42
       else if (m_opr.top() == ' /' )
43
          m_num.push(a / b);
44
       m opr.pop();
                                      //当前运算结束,运算符出栈
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){
47
      m num.clear();
                            //保证同一个对象再次调用doIt时数据栈为空
      for (auto it = exp.begin(); it != exp.end();) {
48
49
         if (isNum(it)) //遇到操作数
50
            m_num.push(readNum(it));//操作数入栈
51
         else{
                            //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
52
            while (precedence( * it) <= precedence(m_opr.top())){</pre>
               if (m_opr.top() == ' #')
53
54
                 break; //如果运算符栈只剩下#,则计算完毕
               calculate(); //执行栈顶运算符计算
55
           }
56
57
            if ( * it != ' =')
              m_opr.push( * it); //运算符入栈
58
59
                 //继续扫描
            ++it:
60
61
62
                       //返回计算结果,注意数据栈此时非空
      return m_num.top();
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=

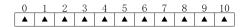
输出结果为:

9-4/2+2.5*2=12

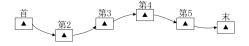
线性结构

每个结点只有一个后继

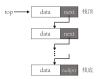
数组:



线性链表:



链栈:



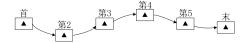
线性结构

每个结点只有一个后继

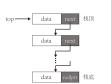
数组:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	•	•	•	•	•	•	•	A	•	•

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:

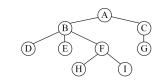
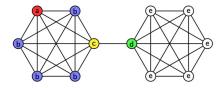
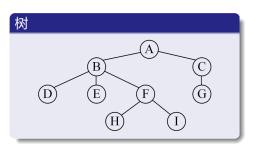
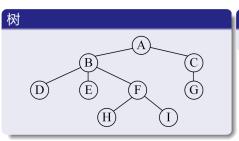


图:

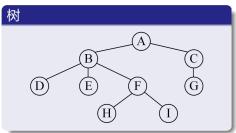






根结点

一棵非空树有且仅有一个根结点



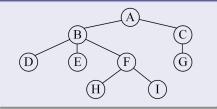
根结点

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

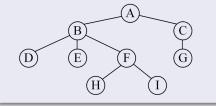
子树

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

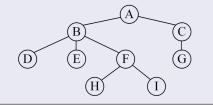
度

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

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

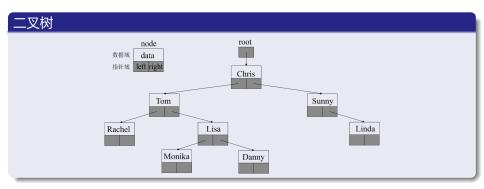
每个结点的子树的数量为该结点的度

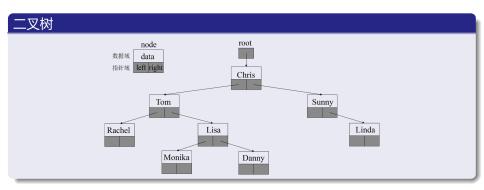
叶子结点

度为 0 的结点称为叶子结点

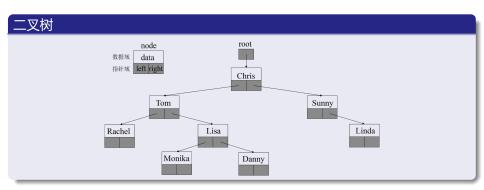
子结点

每个结点的子树的根结点称为该结点的子 结点





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

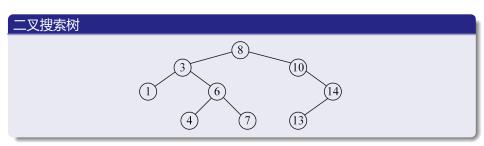
二叉树结点的定义如下:

二叉树结点类模板 Node 定义

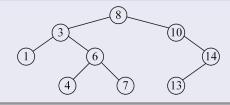
```
template<typename T>
class Node {
private:
    T m_data;
    Node *m_left = nullptr, *m_right = nullptr;
public:
    Node(const T &data):m_data(data){}
    T& data() { return m_data; }
    const T& data() const{ return m_data; }
    Node* left() { return m_left; }
    Node* right() { return m_right;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

说即

- 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<mark>小于</mark>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);
private:
   Node<T> *m_root = nullptr;
};
```

说服

- insert 和析构函数都 分别调用私有成员函数 insert_ 和 destory, 分别<mark>递归</mark>进行插入和销 毁子树操作
- inorder 函数执行中 <mark>序遍历</mark>操作,其第二个 参数为遍历时对元素进 行操作的函数
- search 函数调用 search_, 从根结点开 始进行<mark>二分搜索</mark>

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

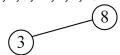
说明

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>
```

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

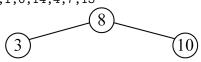
说明

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>
```

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



说即

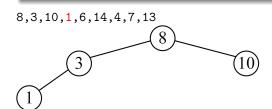
插入新结点成功则返回结 点指针,然后打印数据

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

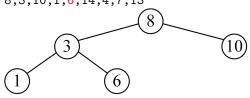
说明

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() << "";
```

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



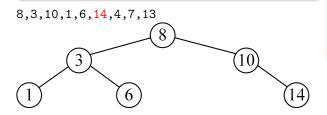
插入新结点成功则返回结 点指针, 然后打印数据

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

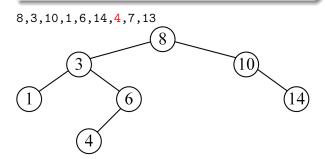
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

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

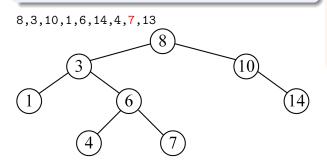
插入新结点成功则返回结 点指针,然后打印数据

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

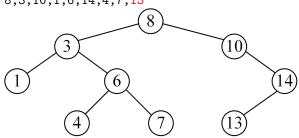
说明

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>
```

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



说明

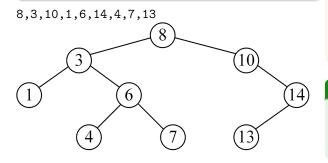
插入新结点成功则返回结点指针,然后打印数据

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

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 结构会有多大变化?

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>必须为 Node</mark> 类型的<mark>指针的引用</mark>,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

说明

如果 new 运算失败, std::nothrow 保证返回 空指针

问题

第一个形参必须为 Node 类型的<mark>指针的引用</mark>,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 动态内存地址,真正的实 参的值还是 nullptr

二叉树的遍历

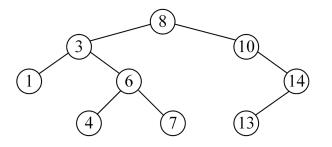
- 根据某种次序访问树中每个结点一次且仅一次
- 访问的过程中可以根据需要对结点的数据进行不同的处理操作,但不能改变原来的结构

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

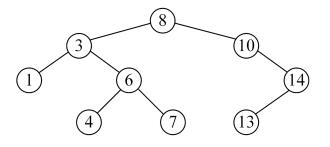


二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 村



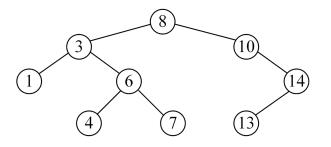
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3



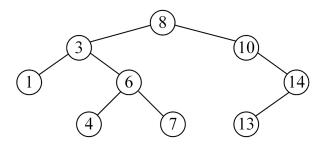
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3 1



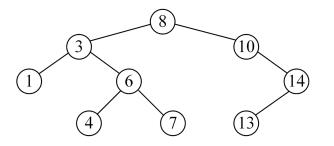
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3 1 6



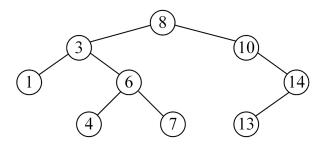
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3 1 6 4



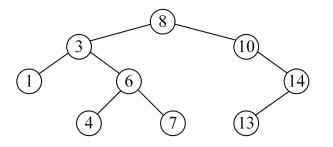
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3 1 6 4 7

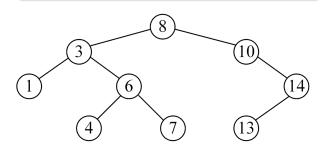


二叉树的遍历

- 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



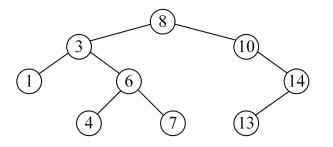
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

8 3 1 6 4 7 10 14



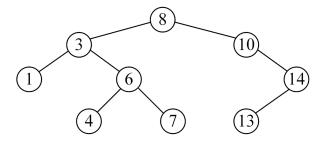
二叉树的遍历

- 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

<mark>根结点</mark>-> 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

(4) (7) (13) (14)

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

3 10 (14) (4) (7) (13)

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

<mark>根结点</mark>-> 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

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

3 10 14 4 7 13

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

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

<mark>根结点</mark>-> 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

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

3 10 6 14 7 13

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

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

<mark>根结点</mark>-> 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

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

<mark>根结点</mark>-> 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

<mark>根结点</mark>-> 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

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

(1) (6) (14) (4) (7) (13)

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

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

3 10 10 14 7 13

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 左子树-> 右子 树

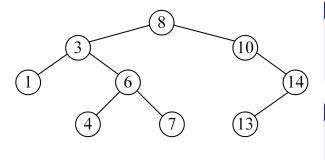
8 3 1 6 4 7 10 14 13

中序遍历

左子树->根结点-> 右子 树 1 3 4 6 7 8 10 13 14 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

<mark>根结点</mark>-> 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 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

3 10 (14) (4) (7) (13)

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点 1 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点 1 3 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 3 4 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结点</mark> 1 3 4 6 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

1 3 4 6 7 8

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点

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

3 10 6 14 7 13

先序遍历

<mark>根结点</mark>-> 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

有序序列

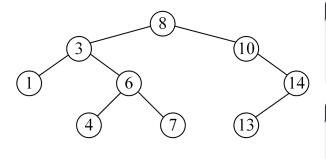
后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点

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

<mark>根结点</mark>-> 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 有序序列

后序遍历

左子树-> 右子树-><mark>根结</mark> 点

1 3 4 6 7 8 10 13 14

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
    }
}
```

说即

inOrder 函数的第二个参数,为用户自定义的访问处理函数,类型为一个指向返回值为空、包含一个 Node 类型的引用形参的函数指针

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

inOrder 函数的第二个参数,为用户自定义的访问处理函数,类型为一个指向返回值为空、包含一个 Node 类型的引用形参的函数指针

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

打印输出每个结点 的数据

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

inOrder 函数的第 二个参数,为用户 自定义的访问处理 函数,类型为一个 指向返回值为空、 包含一个 Node 类 型的引用形参的函 数指针

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:

bstree.inOrder(bstree.root(), visit<int>);

说明

打印输出每个结点 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
    }
}
```

说即

- 释放给定结点及 其左右子树的内存访问权限声明为
- 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
    }
}
```

说即

- 释放给定结点及 其左右子树的内存● 注记权阻害职力
- 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 Node{
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;
   BinaryTree& operator=(const BinaryTree &) = delete;
   //其它成员保持不变
};
```

说即

同时将 BinaryTree 类模板声明为 Node 类模板的友元

本章结束