

13 | 编译期能做什么？一个完整的计算世界

2019-12-25 吴咏炜

现代C++实战30讲

[进入课程 >](#)



讲述：吴咏炜

时长 12:49 大小 8.81M



你好，我是吴咏炜。


上一讲我们简单介绍了模板的基本用法及其在泛型编程中的应用。这一讲我们来看一下模板的另外一种重要用途——编译期计算，也称作“模板元编程”。

编译期计算

首先，我们给出一个已经被证明的结论：C++ 模板是图灵完全的 [1]。这句话的意思是，使用 C++ 模板，你可以在编译期间模拟一个完整的图灵机，也就是说，可以完成任何的计算任务。

当然，这只是理论上的结论。从实际的角度，我们并不**想**、也不可能在编译期完成所有的计算，更不用说编译期的编程是很容易让人看不懂的——因为这并不是语言设计的初衷。即便如此，我们也还是需要了解一下模板元编程的基本概念：它仍然有一些实用的场景，并且在实际的工程中你也可能会遇到这样的代码。虽然我们在开篇就说过不要炫技，但使用模板元编程写出的代码仍然是可理解的，尤其是如果你对递归不发怵的话。

好，闲话少叙，我们仍然拿代码说话：

 复制代码

```
1  template <int n>
2  struct factorial {
3      static const int value =
4          n * factorial<n - 1>::value;
5  };
6
7  template <>
8  struct factorial<0> {
9      static const int value = 1;
10 };
```

上面定义了一个递归的阶乘函数。可以看出，它完全符合阶乘的递归定义：

$$0! = 1$$

$$n! = n \times (n - 1)!$$

除了顺序有特定的要求——先定义，才能特化——再加语法有点特别，代码基本上就是这个数学定义的简单映射了。

那我们怎么知道这个计算是不是在编译时做的呢？我们可以直接看编译输出。下面直接贴出对上面这样的代码加输出 (`printf("%d\n", factorial<10>::value);`) 在 x86-64 下的编译结果：

 复制代码

```
1  .LC0:
2      .string "%d\n"
3  main:
4      push    rbp
```

```

5      mov     rbp, rsp
6      mov     esi, 3628800
7      mov     edi, OFFSET FLAT:.LC0
8      mov     eax, 0
9      call    printf
10     mov     eax, 0
11     pop     rbp
12     ret

```

我们可以明确看到，编译结果里明明白白直接出现了常量 3628800。上面那些递归什么的，完全都没有了踪影。

如果我们传递一个负数给 `factorial` 呢？这时的结果就应该是编译期间的递归溢出。如 GCC 会报告：

```
fatal error: template instantiation depth exceeds maximum of 900 (use -
ftemplate-depth= to increase the maximum)
```

如果把 `int` 改成 `unsigned`，不同的编译器和不同的标准选项会导致不同的结果。有些情况下错误信息完全不变，有些情况下则会报负数不能转换到 `unsigned`。通用的解决方案是使用 `static_assert`，确保参数永远不会是负数。

 复制代码

```

1  template <int n>
2  struct factorial {
3      static_assert(
4          n >= 0,
5          "Arg must be non-negative");
6      static const int value =
7          n * factorial<n - 1>::value;
8  };


```

这样，当 `factorial` 接收到一个负数作为参数时，就会得到一个干脆的错误信息：

```
error: static assertion failed: Arg must be non-negative
```

下面我们看一些更复杂的例子。这些例子不是为了让你真的去写这样的代码，而是帮助你充分理解编译期编程的强大威力。如果这些例子你都完全掌握了，那以后碰到小的模板问题，你一定可以轻松解决，完全不在话下。

回想上面的例子，我们可以看到，要进行编译期编程，最主要的一点，是需要把计算转变成类型推导。比如，下面的模板可以代表条件语句：

 复制代码

```
1  template <bool cond,
2          typename Then,
3          typename Else>
4  struct If;
5
6  template <typename Then,
7          typename Else>
8  struct If<true, Then, Else> {
9      typedef Then type;
10 };
11
12 template <typename Then,
13          typename Else>
14 struct If<false, Then, Else> {
15     typedef Else type;
16 };
```

If 模板有三个参数，第一个是布尔值，后面两个则是代表不同分支计算的类型，这个类型可以是上面定义的任何一个模板实例，包括 If 和 factorial。第一个 struct 声明规定了模板的形式，然后我们不提供通用定义，而是提供了两个特化。第一个特化是真的情况，定义结果 type 为 Then 分支；第二个特化是假的情况，定义结果 type 为 Else 分支。

我们一般也需要循环：

 复制代码

```
1  template <bool condition,
2          typename Body>
3  struct WhileLoop;
4
5  template <typename Body>
6  struct WhileLoop<true, Body> {
7      typedef typename WhileLoop<
```

```

8     Body::cond_value,
9     typename Body::next_type>::type
10    type;
11 };
12
13 template <typename Body>
14 struct WhileLoop<false, Body> {
15     typedef
16     typename Body::res_type type;
17 };
18
19 template <typename Body>
20 struct While {
21     typedef typename WhileLoop<
22     Body::cond_value, Body>::type
23     type;
24 };

```

这个循环的模板定义稍复杂点。首先，我们对循环体类型有一个约定，它必须提供一个静态数据成员，`cond_value`，及两个子类型定义，`res_type` 和 `next_type`：

`cond_value` 代表循环的条件（真或假）

`res_type` 代表退出循环时的状态

`next_type` 代表下面循环执行一次时的状态

这里面比较绕的地方是用类型来代表执行状态。如果之前你没有接触过函数式编程的话，这个在初学时有困难是正常的。把例子多看两遍，自己编译、修改、把玩一下，就会渐渐理解的。

排除这个抽象性，模板的定义和 `If` 是类似的，虽然我们为方便使用，定义了两个模板。

`WhileLoop` 模板有两个模板参数，同样用特化来决定走递归分支还是退出循环分支。

`While` 模板则只需要循环体一个参数，方便使用。

如果你之前模板用得不多的话，还有一个需要了解的细节，就是用 `::` 取一个成员类型、并且 `::` 左边有模板参数的话，得额外加上 `typename` 关键字来标明结果是一个类型。上面循环模板的定义里就出现了多次这样的语法。MSVC 在这方面往往比较宽松，不写 `typename` 也不会报错，但这是不符合 C++ 标准的用法。

为了进行计算，我们还需要通用的代表数值的类型。下面这个模板可以通用地代表一个整数常数：

 复制代码


```
1 template <class T, T v>
2 struct integral_constant {
3     static const T value = v;
4     typedef T value_type;
5     typedef integral_constant type;
6 };
```

`integral_constant` 模板同时包含了整数的类型和数值，而通过这个类型的 `value` 成员我们又可以重新取回这个数值。有了这个模板的帮忙，我们就可以进行一些更通用的计算了。下面这个模板展示了如何使用循环模板来完成从 1 加到 `n` 的计算：

 复制代码

```
1 template <int result, int n>
2 struct SumLoop {
3     static const bool cond_value =
4         n != 0;
5     static const int res_value =
6         result;
7     typedef integral_constant<
8         int, res_value>
9         res_type;
10    typedef SumLoop<result + n, n - 1>
11        next_type;
12 };
13
14 template <int n>
15 struct Sum {
16     typedef SumLoop<0, n> type;
17 };
```

然后你使用 `While<Sum<10>::type>::type::value` 就可以得到 1 加到 10 的结果。虽然有点绕，但代码实质就是在编译期间进行了以下的计算：

 复制代码

```
1 int result = 0;
2 while (n != 0) {
3     result = result + n;
```



```
4     n = n - 1;
5 }
```

估计现在你的头已经很晕了。但我保证，这一讲最难的部分已经过去了。实际上，到现在为止，我们讲的东西还没有离开 C++98。而我们下面几讲里很快就会讲到，如何在现代 C++ 里不使用这种麻烦的方式也能达到同样的效果。

编译期类型推导

C++ 标准库在 `<type_traits>` 头文件里定义了很多工具类模板，用来提取某个类型（type）在某方面的特点（trait）[\[2\]](#)。和上一节给出的例子相似，这些特点既是类型，又是常值。

为了方便地在值和类型之间转换，标准库定义了一些经常需要用到的工具类。上面描述的 `integral_constant` 就是其中一个（我的定义有所简化）。为了方便使用，针对布尔值有两个额外的类型定义：

```
1 typedef std::integral_constant<
2     bool, true> true_type;
3 typedef std::integral_constant<
4     bool, false> false_type;
```

 复制代码

这两个标准类型 `true_type` 和 `false_type` 经常可以在函数重载中见到。有一个工具函数常常会写成下面这个样子：

```
1 template <typename T>
2 class SomeContainer {
3 public:
4     ...
5     static void destroy(T* ptr)
6     {
7         _destroy(ptr,
8             is_trivially_destructible<
9                 T>());
10    }
11
12 private:
```

 复制代码

```
13     static void _destroy(T* ptr,  
14                           true_type)  
15     {}  
16     static void _destroy(T* ptr,  
17                           false_type)  
18     {  
19         ptr->~T();  
20     }  
21 };
```

类似上面，很多容器类里会有一个 `destroy` 函数，通过指针来析构某个对象。为了确保最大程度的优化，常用的一个技巧就是用 `is_trivially_destructible` 模板来判断类是否是平凡析构的——也就是说，不调用析构函数，不会造成任何资源泄漏问题。模板返回的结果还是一个类，要么是 `true_type`，要么是 `false_type`。如果要得到布尔值的话，当然使用 `is_trivially_destructible<T>::value` 就可以，但此处不需要。我们需要的是，使用 `()` 调用该类型的构造函数，让编译器根据数值类型来选择合适的重载。这样，在优化编译的情况下，编译器可以把不需要的析构操作彻底全部删除。

像 `is_trivially_destructible` 这样的 `trait` 类有很多，可以用来在模板里决定所需的特殊行为：

`is_array`

`is_enum`

`is_function`

`is_pointer`

`is_reference`


`is_const`

`has_virtual_destructor`

...

这些特殊行为判断可以是像上面这样用于决定不同的重载，也可以是直接用在模板参数甚至代码里（记得我们是可以直接得到布尔值的）。

除了得到布尔值和相对应的类型的 trait 模板，我们还有另外一些模板，可以用来做一些类型的转换。以一个常见的模板 `remove_const` 为例（用来去除类型里的 `const` 修饰），它的定义大致如下：

 复制代码


```
1  template <class T>
2  struct remove_const {
3      typedef T type;
4  };
5  template <class T>
6  struct remove_const<const T> {
7      typedef T type;
8  };
```

同样，它也是利用模板的特化，针对 `const` 类型去掉相应的修饰。比如，如果我们对 `const string&` 应用 `remove_const`，就会得到 `string&`，即，`remove_const<const string&>::type` 等价于 `string&`。

这里有一个细节你要注意一下，如果对 `const char*` 应用 `remove_const` 的话，结果还是 `const char*`。原因是，`const char*` 是指向 `const char` 的指针，而不是指向 `char` 的 `const` 指针。如果我们对 `char * const` 应用 `remove_const` 的话，还是可以得到 `char*` 的。

简易写法

如果你觉得写 `is_trivially_destructible<T>::value` 和 `remove_const<T>::type` 非常啰嗦的话，那你绝不是一个人。在当前的 C++ 标准里，前者有增加 `_v` 的编译时常量，后者有增加 `_t` 的类型别名：

 复制代码

```
1  template <class T>
2  inline constexpr bool
3      is_trivially_destructible_v =
4      is_trivially_destructible<
5      T>::value;
```

```
1 template <class T>
2 using remove_const_t =
3     typename remove_const<T>::type;
```

[复制代码](#)

至于什么是 `constexpr`，我们会单独讲。`using` 是现代 C++ 的新语法，功能大致与 `typedef` 相似，但 `typedef` 只能针对某个特定的类型，而 `using` 可以生成别名模板。目前我们只需要知道，在你需要 trait 模板的结果数值和类型时，使用带 `_v` 和 `_t` 后缀的模板可能会更方便，尤其是带 `_t` 后缀的类型转换模板。

通用的 `fmap` 函数模板

你应当多多少少听到过 map-reduce。抛开其目前在大数据应用中的具体方式不谈，从概念本源来看，`map` [3] 和 `reduce` [4] 都来自函数式编程。下面我们演示一个 `map` 函数（当然，在 C++ 里它的名字就不能叫 `map` 了），其中用到了目前为止我们学到的多个知识点：

```
1 template <
2     typename, typename>
3     class OutContainer = vector,
4     typename F, class R>
5 auto fmap(F&& f, R&& inputs)
6 {
7     typedef decay_t<decltype(
8         f(*inputs.begin()))>
9         result_type;
10    OutContainer<
11        result_type,
12        allocator<result_type>>
13        result;
14    for (auto&& item : inputs) {
15        result.push_back(f(item));
16    }
17    return result;
18 }
```

[复制代码](#)

我们：

用 `decltype` 来获得用 `f` 来调用 `inputs` 元素的类型（参考第 8 讲）；


用 `decay_t` 来把获得的类型变成一个普通的值类型；

缺省使用 `vector` 作为返回值的容器，但可以通过模板参数改为其他容器；

使用基于范围的 `for` 循环来遍历 `inputs`，对其类型不作其他要求（参考第 7 讲）；

存放结果的容器需要支持 `push_back` 成员函数（参考第 4 讲）。

下面的代码可以验证其功能：

 复制代码

```
1 vector<int> v{1, 2, 3, 4, 5};
2 int add_1(int x)
3 {
4     return x + 1;
5 }
6
7 auto result = fmap(add_1, v);
```

在 `fmap` 执行之后，我们会在 `result` 里得到一个新容器，其内容是 2, 3, 4, 5, 6。

内容小结

本讲我们介绍了模板元编程的基本概念和例子，其本质是**把计算过程用编译期的类型推导和类型匹配表达出来**；然后介绍 `type traits` 及其基本用法；最后我们演示了一个简单的高阶函数 `map`，其实现中用到了我们目前已经讨论过的一些知识点。

课后思考

这一讲的内容可能有点烧脑，请你自行实验一下例子，并找一两个简单的算法用模板元编程的方法实现一下，看看能不能写出来。

如果有什么特别想法的话，欢迎留言和我分享交流。

参考资料

[1] Todd L. Veldhuizen, “C++ templates are Turing complete” .

 <http://citeseerx.ist.psu.edu/viewdoc/summary?doi=10.1.1.14.3670>

[2] cppreference.com, "Standard library header <type_traits>" .

https://en.cppreference.com/w/cpp/header/type_traits

[2a] cppreference.com, "标准库头文件 <type_traits>" .

https://zh.cppreference.com/w/cpp/header/type_traits

[3] Wikipedia, "Map (higher-order function)" .

[https://en.wikipedia.org/wiki/Map_\(higher-order_function\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Map_(higher-order_function))

[4] Wikipedia, "Fold (higher-order function)" .

[https://en.wikipedia.org/wiki/Fold_\(higher-order_function\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Fold_(higher-order_function))

点击查看 

打卡学习 C++ 拒绝从入门到放弃



PC端用户扫码参与



新版升级：点击「 请朋友读」，20位好友免费读，邀请订阅更有**现金**奖励。

© 版权归极客邦科技所有，未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪，如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 12 | 编译期多态：泛型编程和模板入门

下一篇 14 | SFINAE：不是错误的替换失败是怎么回事？

精选留言 (11)

 写留言



三味

2019-12-30

这个课后思考题真不是盖得。。。还看到了5分钟编译期堆排序的段子。。。看得我心惊胆战。。。

不过还是一堆百度写出了一个，针对int型，写出从[0, N)的编译期生成数组的例子。。。

兼容其他类型还要再额外写好多代码。。。偷懒直接写了int型。。。

我在msvc下测试了，应该没问题。。。用到了模板不定参数，其他不知道什么技巧的方...

展开



总统老唐

2019-12-27

吴老师，关于最后这个例子，有两个小问题：

1，我们平时定义一个 vector 的时候，一般并不会写成 `vector<int, allocator<int>> vec` 这种形式，为什么模板函数里面定义返回值 result 时，需要多一个 allocator？

2，fmap函数的入参和for循环，全都用的右值引用，有什么特殊考量么？

展开

作者回复: 1. 因为模板的定义就是这个样子，虽然我们平时第二个参数用的都是默认模板参数。

2. 不是右值引用，是转发引用。复习一下第 3 讲结尾部分吧。



总统老唐

2019-12-27

吴老师，看了你的While模板，试着想把这个计算累加的功能扩展一下，输入任意两个数，可以求他们之间的数的累加和，代码如下：

```
template <int from, int to, int sum>
```

```
struct SumAnyTwo_A
```

```
{...
```

展开

作者回复: 我真是自作自受，得看这样的代码。🙄

1. 我给的这些模板只是说明能力的，肯定不是让你真的这么写代码的。比如你这种累加，可以考虑这样写（只考虑了正向）：

```
template <int from, int to, int sum, bool ending>
```

```
struct sum_two_op;
```

```

template <int from, int to, int sum>
struct sum_two_op<from, to, sum, false> {
    static const int value = sum;
};

template <int from, int to, int sum>
struct sum_two_op<from, to, sum, true> {
    static const int value =
        sum_two_op<from + 1, to, sum + from, (from < to)>::value;
};

template <int from, int to>
struct sum_two {
    static const int value = sum_two_op<from, to, 0, (from <= to)>::value;
};

```

2. 你已经很靠近了，只犯了一个小错误，SumTwo 里的方向。应该是：

```

template <int from, int to>
struct SumTwo {
    typedef SumAnyTwo<(from < to), from, to> type;
};

```

另外，你目前的处理对于 `from==to` 的情况有点问题。可参考我上面的写法，那是可以正确处理的。

3



zhang

2019-12-26

您好，我想问一个mutex相关的问题，虽然这部分内容以后会讲，但我现在工作中有一个疑问，麻烦您看一下，谢谢。

代码简写如下：

```

class Mutex {
public:...

```

展开 ∨

作者回复: 对你的业务场景不熟悉，随便评论几句。

- C++11 里有现成的 `mutex`、`condition_variable` 和 `unique_lock`。
- `Client::Lock` 和 `Client::Unlock` 似乎没有用处。

- 变量 pending 的命名让人困惑：收到数据了，“挂起”标志被设为真，然后发送数据就能继续往下执行了？连续两次 sendData 中间必须有一次 recvData 才行，而且 sendData 里的等待是在发送之后？这块感觉有问题。
- inter_mutex 和 inter_protect 本身目前没有看出问题。

2



安静的雨

2019-12-25

模版编程很有趣，期待老师的更新。

展开 ∨

作者回复: 觉得有趣就好，这个我们要讲上好几讲的。



总统老唐

2019-12-25

记得吴老师之前预告过，这一节可能会比较难，确实被难住了。在第一个 If 模板这里就被卡住了，老师能给个简单的例子来说明这个 If 模板该如何使用么？

展开 ∨

作者回复: 下面的函数和模板是基本等价的：

```
int foo(int n)
{
    if (n == 2 || n == 3 || n == 5) {
        return 1;
    } else {
        return 2;
    }
}
```

```
template <int n>
struct Foo {
    typedef typename If<
        (n == 2 || n == 3 || n == 5),
        integral_constant<int, 1>,
        integral_constant<int, 2>>::type
    type;
```



```
};
```

你可以输出 `foo(3)`, 也可以输出 `Foo<3>::type::value`。



禾桃

2019-12-25

脑壳儿疼的兄弟姐妹们, 我这有个小偏方, 哈哈

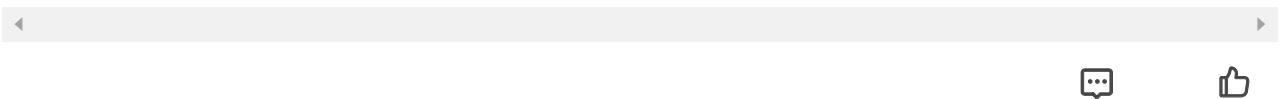
While< Sum<2>::type >::type::value 实例化(instantiation)过程

--> While< SumLoop<0, 2> >::type::value

--> WhileLoop<SumLoop<0, 2>::cond_value, SumLoop<0, 2> >::type::value...

展开 ∨

作者回复: 对, 对于模板, 就是要在脑子里或纸上、电脑上把它展开..... ☺



小一日一

2019-12-25

```
#include <iostream>
```

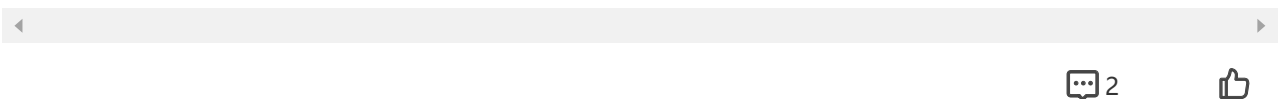
```
#include <vector>
```

```
#include <type_traits>
```

```
using namespace std;...
```

展开 ∨

作者回复: 试试 `c++1y`、`c++14` 等标准选项了。这个 GCC 太老了.....我要求 `C++17`、GCC 7 的。



李义盛

2019-12-25

一到模板就处于看不懂状态了。

展开 ∨

作者回复: 拿纸笔来展开试试? 实际上就是一种展开而已。



禾桃

2019-12-25

“常用的一个技巧就是用 `is_trivially_destructible` 模板来判断类是否是平凡析构的——也就是说，不调用析构函数，不会造成任何资源泄漏问题。”

麻烦解释一下，

#1 这个类模版是如何识别 “，不调用析构函数，不会造成任何资源泄漏问题”？ 这的资...
展开 ▾

作者回复: 1 是有点编译器魔法的。如果你有析构函数，或者你没有析构函数但有个非 POD 数据成员，`is_trivially_destructible` 就不成立了。

2 trivial 是很常见的数学术语，没什么特别的。见：

<https://baike.baidu.com/item/%E5%B9%B3%E5%87%A1/16739977>

[https://zh.wikipedia.org/wiki/%E5%B9%B3%E5%87%A1_\(%E6%95%B8%E5%AD%B8\)](https://zh.wikipedia.org/wiki/%E5%B9%B3%E5%87%A1_(%E6%95%B8%E5%AD%B8))

[https://en.wikipedia.org/wiki/Triviality_\(mathematics\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Triviality_(mathematics))



hello world

2019-12-25

一直对模板元编程感兴趣，但总是搞不明白，今天学习很有收获，特别是最后的fmap，感谢老师，记得模板编程还有policy之类的东西，老师之后在编译期这方面还会更详细讲解吗

作者回复: 编译期要连续讲到第 18 讲，甚至之后还会有提到的机会。你喜欢那是最好了。我是怕很多人会被编译期编程吓退呢。😊

policy 这个概念不单独讲，但我觉得在讨论了使用常数来对模板进行特化之后，这个概念应该没有特别之处。我们的例子倒是会有标准库提供的 policy。👌



