

# 现代 C++ 性能 漫谈

吴咏炜

## 自我介绍

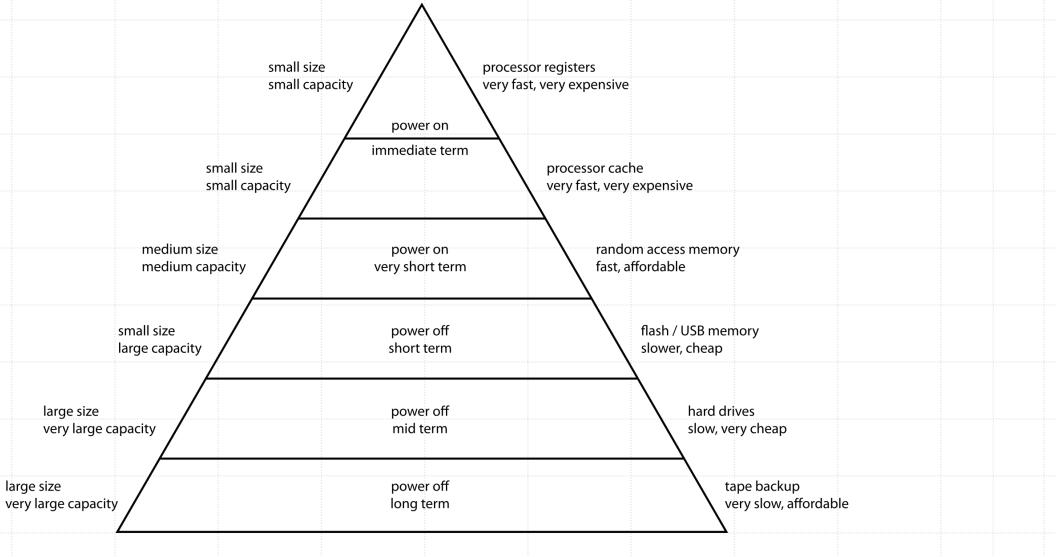
- 学编程超过 35 年
- 30 年 C++ 老兵
- 热爱 C++ 和开源技术
- 多次在 C++ 大会上推广 C++ 新特性
- 对精炼、跨平台的代码有特别偏好



© 2022 吴咏炜		
	0()?	
		3



#### **Computer Memory Hierarchy**

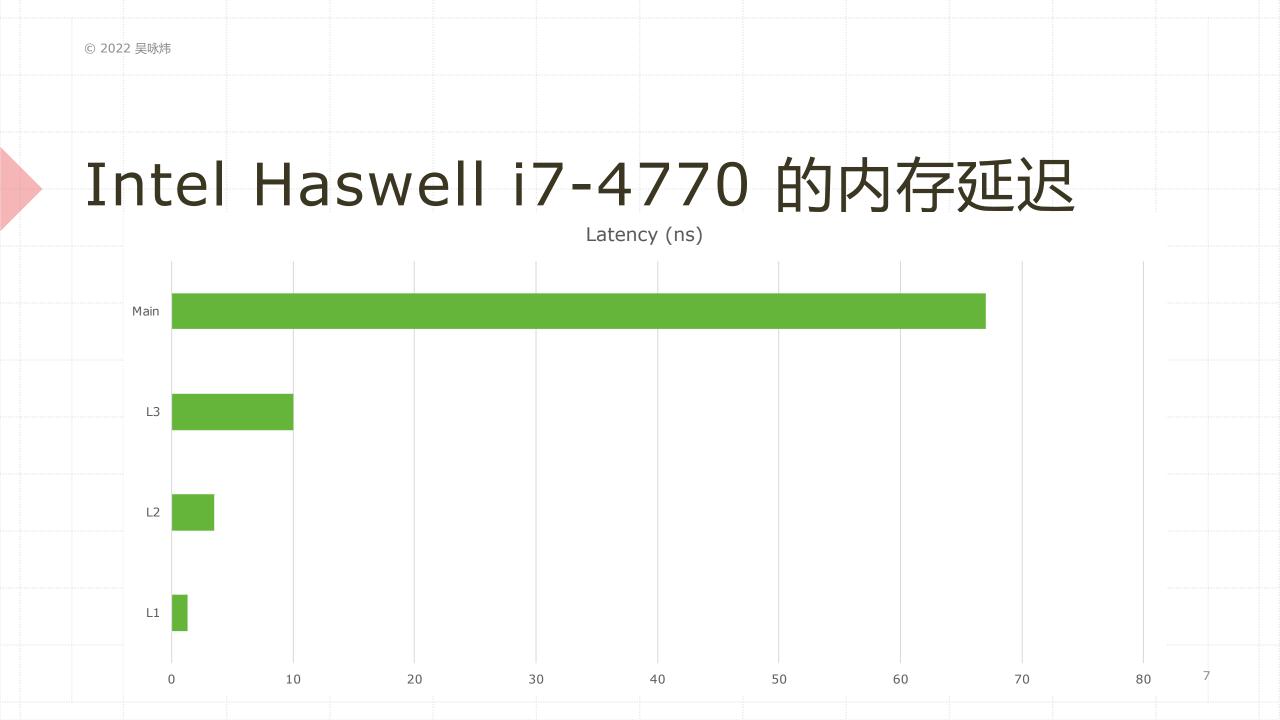


来源: <a href="https://en.wikipedia.org/wiki/Memory hierarchy">https://en.wikipedia.org/wiki/Memory hierarchy</a>

#### Intel Haswell i7-4770 的存储层次

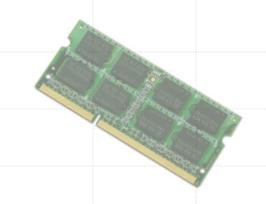
名称	大小	延迟
寄存器	~1 KB	—
L0(微码)缓存	6 KB	—
L1 缓存	32 KB 数据 + 32 KB 指令	4-5 时钟周期 (数据)
L2 缓存	256 KB	12 时钟周期 (~4 纳秒)
L3 缓存 ( 4 核共享 )	8 MB	36 时钟周期 (~10 纳秒)
主存	32 GB ( 最大;~\$3/GB)	~67 纳秒
固态盘	256 GB ( 典型; ~\$0.2/GB)	~30 微秒
硬盘	2 TB ( 典型;~\$0.05/GB)	~15 毫秒
磁带	15 TB ( 典型; ~\$0.01/GB)	无随机访问能力

<sup>\*</sup> 假设主频为 3.4 GHz , 关闭 Turbo Boost



### 存储访问的基本原则一一局域性

- 连续、不跳跃的存储访问最快





#### 处理器的乱序执行和流水线



流水线和乱序执行提高每个时钟周期的处理能力



分支可能打乱流水线,造成性能下降

#### 并发对编程思维的冲击

不再能假设有"自然"的完全执行顺序

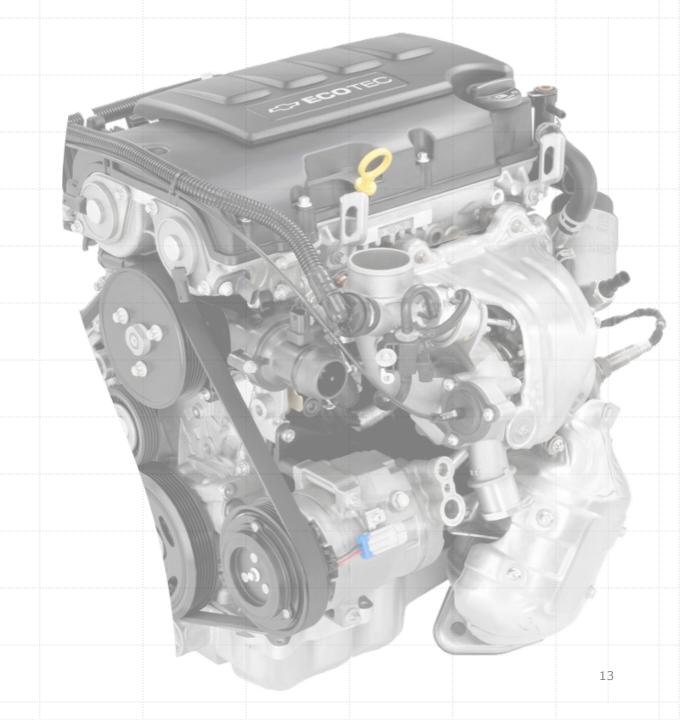
开发人员必须主动 利用多核的特性 多线程的调度和竞 争成为影响性能的 关键因素

适用于单线程的接 口可能不再适用



#### 编译器优化

- 可能产生巨大的性能差异
  - 圈复杂度小的代码更明显
- C++ 开启优化性能更明显
  - 标准库的性能依赖于打开优化
- 优化的"副作用"
  - 程序员常常没有意识到"未定义行为"的存在
  - 警告选项和静态扫描可以部分解决问题



#### 编译器对硬件特性的照顾

```
A + D + v / / x
                                                     C++
                                                                         x86-64 gcc 4.4.7
                                                                                                      -02
                                                        and any
and any
and any
and any
      int x;
                                                                   A- #- T- = +- /-
      int y;
                                                                          main:
      int a;
                                                                                            eax, DWORD PTR a[rip]
                                                                                   mov
                                                                                            DWORD PTR y[rip], 2
                                                                                   mov
      int main()
                                                                                            DWORD PTR x[rip], eax
                                                                                   mov
                                                                                            eax, eax
                                                                                   xor
          x = a;
                                                                                   ret
  8
          y = 2;
                                                                          x:
                                                                      8
                                                                                   .zero
10
                                                                          y:
                                                                    10
                                                                                   .zero
                                                                    11
                                                                          a:
                                                                     12
                                                                                   .zero
                                                                                      https://godbolt.org/z/rbq1q9
```



在栈上分配了 sizeof(Obj) 字节,O(1) 开销

Obj obj;

Obj obj;

- 在栈上分配了 sizeof(Obj) 字节,O(1) 开销
- 调用 Obj **构造函数**
- 到达下面的 } 时调用析构函数

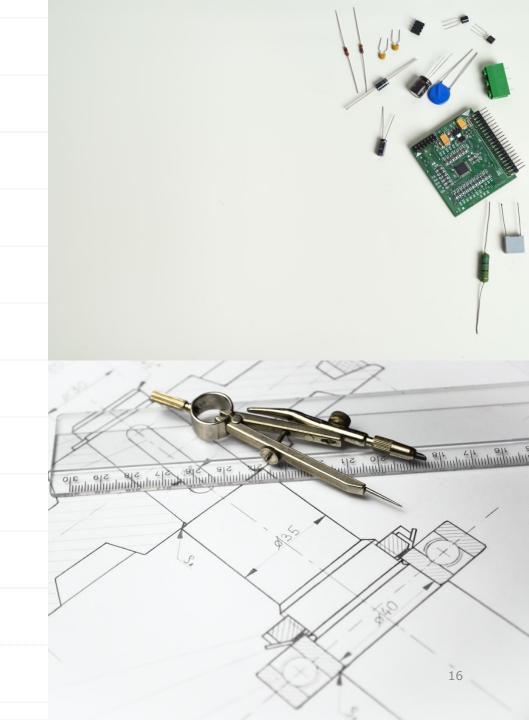
#### 为什么要使用 C++?

#### 贴近硬件

- 使用原生的指令和类型,高性能
- 方便使用新的硬件(包括 GPU、FPGA 等)

#### 零开销抽象

- 类、继承、模板、类型别名……
- ◆将来:完全的类型和资源安全,概念、模块、 协程、契约、静态反射······



### 成功语言的烦恼

- C++ 太大、太复杂了,请简化!
- 我需要这两个关键功能,请尽快加上!!
- 不管语言怎么变,不要搞砸我的代码!!!



#### 如何学习 C++

#### 像学外语一样持之以恒

• 上手也许很快,真正掌握需要很久

#### 掌握惯用法

● 语言的精髓不是语法,而是积累下来的惯用法

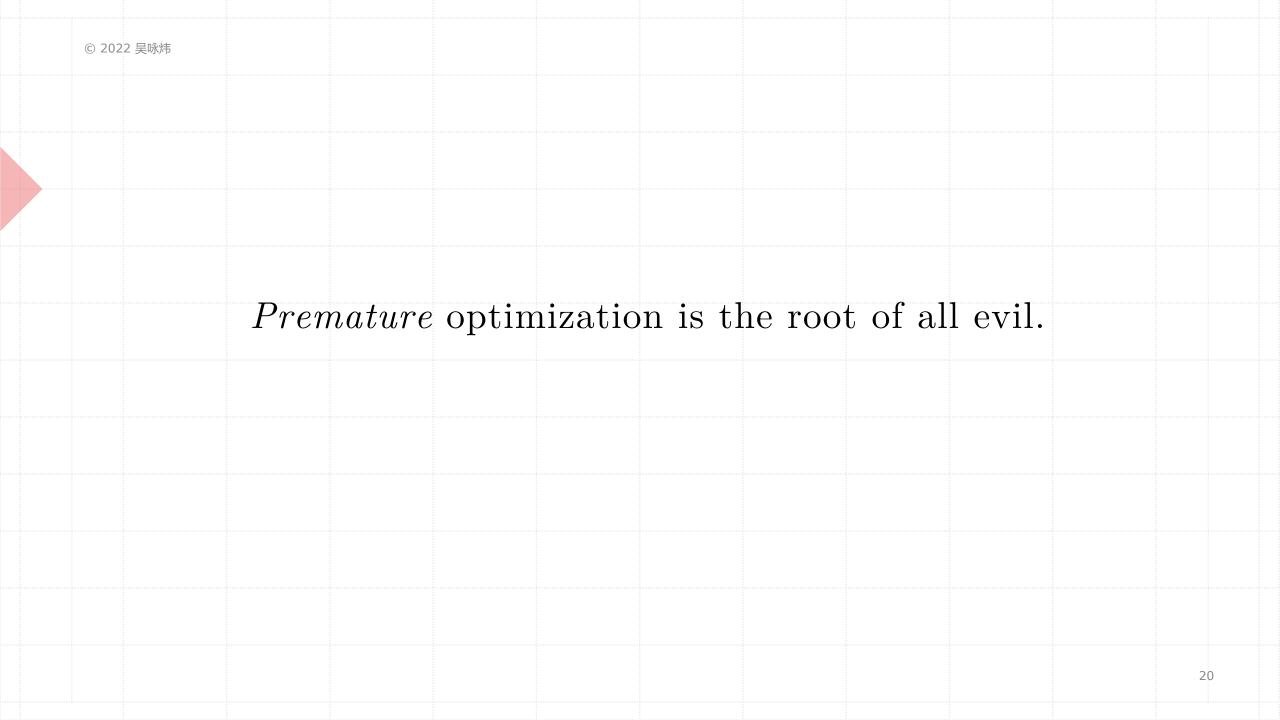
#### 新语言,而不是"C加上类"

● 学习《C++ 核心指南》(C++ Core Guidelines)

### Bjarne 的洋葱原则

- 复杂性的管理
  - ■简单事情简单做!
- 抽象层次
  - ■切得越深,哭得越多.....





# 优化领域的阿姆达尔定律

$$S = \frac{1}{1 - P + \frac{P}{S_P}}$$





#### 小例子:你知道结果吗?

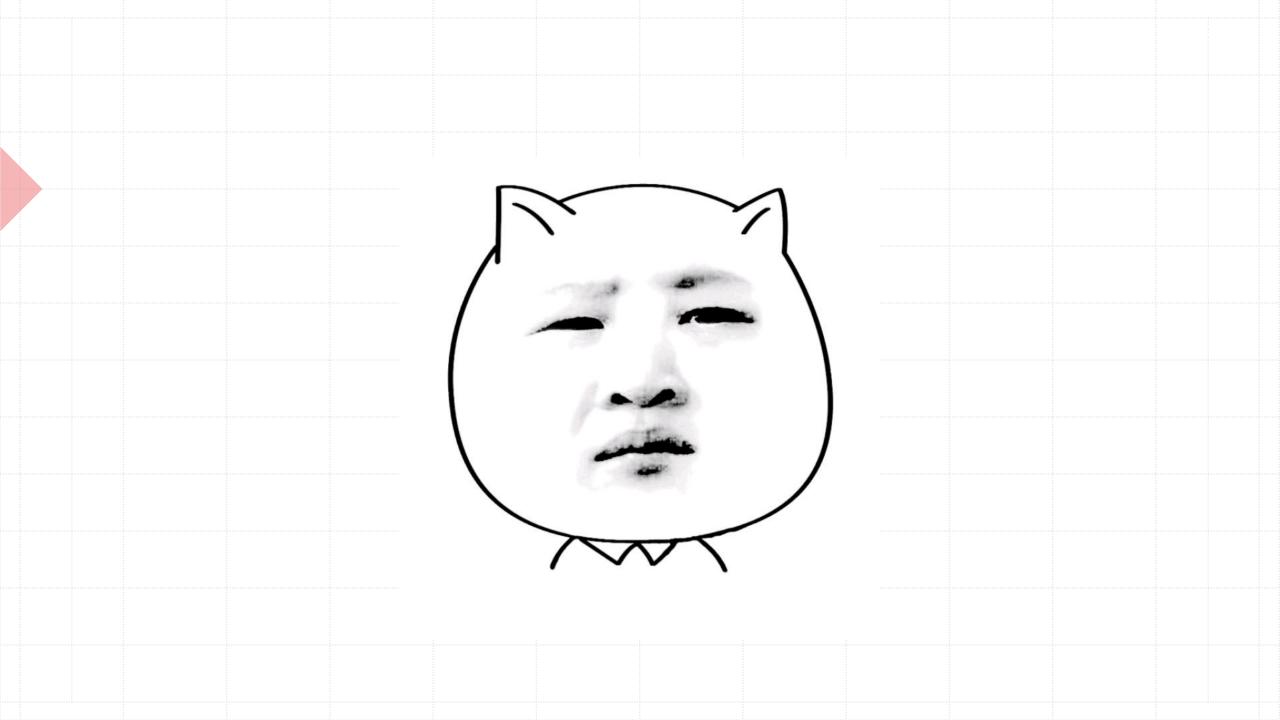
```
char buffer[80];
auto t1 = clock();
for (auto i = 0; i < LOOPS; ++i) {
    memset(buffer, 0, sizeof buffer);
}
auto t2 = clock();
printf(
    "%g\n",
    (t2 - t1) * 1.0 / CLOCKS_PER_SEC);</pre>
```

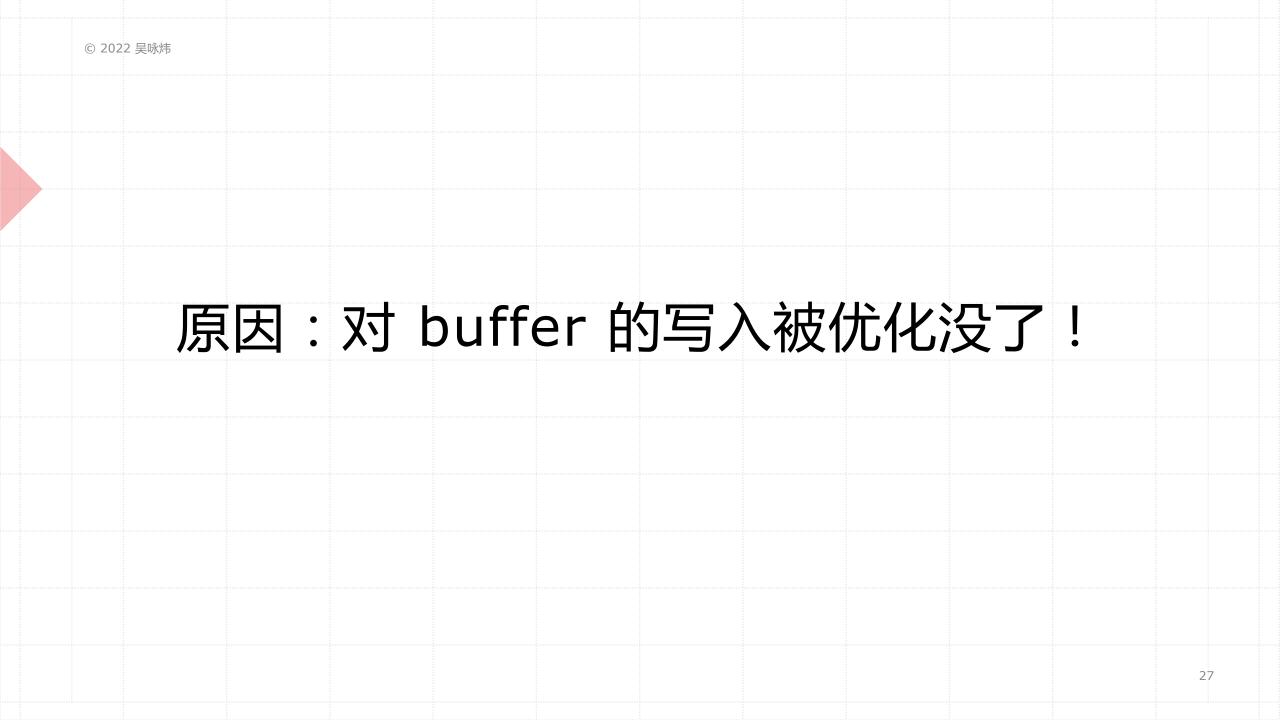
```
char buffer[80];
auto t1 = clock();
for (auto i = 0; i < LOOPS; ++i) {</pre>
  for (size_t j = 0; j < sizeof buffer;</pre>
       ++j) {
    buffer[j] = 0;
auto t2 = clock();
printf(
  "%g\n",
  (t2 - t1) * 1.0 / CLOCKS_PER_SEC);
```



### GCC 8 的测试结果

编译选项	memset:手工循环(时间)	
-00	1:55	
-01	1:5	
-02	100000:1	





© 2022 吴咏炜			
	volatile	3	
			28

# GCC 8 的测试结果 (volatile)

编译选项	memset:手工循环(时间)
-00	1:25
-01	1:5
-02	1:5

#### volatile 本身会妨碍优化……

```
volatile char buffer[80];
                                                  char buffer[80];
for (size_t j = 0; j < sizeof buffer; ++j) {</pre>
                                                  for (size_t j = 0; j < sizeof buffer; ++j) {</pre>
    buffer[j] = 0;
                                                      buffer[j] = 0;
; GCC 10 下可能产生的汇编(x86-64)
                                                  ; GCC 10 下可能产生的汇编(x86-64)
                                                              xmm0, xmm0
            eax, eax
                                                      pxor
   xor
.L2:
                                                      movaps XMMWORD PTR buffer[rip], xmm0
            BYTE PTR buffer[rax], 0
                                                      movaps XMMWORD PTR buffer[rip+16], xmm0
    mov
    add
          rax, 1
                                                      movaps XMMWORD PTR buffer[rip+32], xmm0
                                                      movaps XMMWORD PTR buffer[rip+48], xmm0
           rax, 80
    cmp
    ine
            .L2
                                                      movaps XMMWORD PTR buffer[rip+64], xmm0
```

#### 防优化技巧

- 谨慎使用 volatile
  - 可防止编译器重排序(不防止处理器重排序)
  - 可能阻止应有的优化
- 使用全局变量
  - 一定会写入(仍有乱序问题和对重复写的优化)
- 使用锁来当作简单的内存屏障
  - 可靠(C++ 内存模型保证),但时间开销较大
- 可使用 \_\_attribute\_\_((noinline)) 来防止意外内联

### Linux 的时钟函数和某次测试结果

 函数	精度(微秒)	耗时(时钟周期)
 clock	1	~1800
gettimeofday	1	~69
 clock_gettime	0.0265(38)	~67
std::chrono::system_clock	0.0274(38)	~68
std::chrono::steady_clock	0.0272(28)	~68
std::chrono::high_resolution_clock	0.0275(20)	~69
 rdtsc	0.00965(48)	~24

### 函数调用和虚函数调用的额外开销

0 count\_space:

Call count: 10000

Call duration: 1360812

Average duration: 136.081

1 count\_space\_noinline:

Call count: 10000

Call duration: 2540532

Average duration: 254.053

2 count\_space\_virtual:

Call count: 10000

Call duration: 3260456

Average duration: 326.046

#### 每次函数调用的开销:

$$\frac{254 - 136}{47} \approx 2.5$$

#### 每次虚函数调用的开销:

$$\frac{326 - 136}{47} \approx 4.0$$

普通函数和虚函数开销差异本身不大……

#### 两种性能测试方式

#### 采样测试

- 总体开销可控
- 一般不影响程序"热点"
- 基于统计,误差较大
- 适合用来寻找程序的热点
- 可以完全在程序外部进行测试

#### 插桩测试

- 开销随测试范围而变
- 插桩本身可能影响测试结果
- 测试结果可以较为精确、稳定
- 适合对单个函数进行性能调优
- 需要修改源代码或构建过程

### 性能分析和性能优化

- 90/10 规律
- 生产率 vs 性能
- 过早优化是万恶之源(在 97% 的情况下◎)

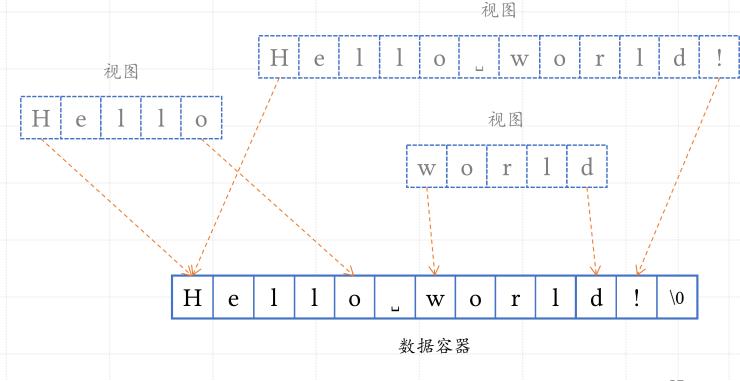
### 直接和性能相关的 C++ 特性

- 内联
- 移动语义
- 值语义
- 值容器
- 模板
- 视图类型

- 内存模型
- 原子量
- 并行和并发
- 编译期计算
- •••••

### 视图类型

- 不拥有指向的资源,需要在视图外部维护对象的生命周期
- 轻量,常常只是指针加长度
  - 比使用指针更安全,不容易出错
- 可以以 O(1) 开销进行复制
- 常见视图类型
  - std::string\_view
  - std::span 或 gsl::span
  - std::ranges::views 下面的视图

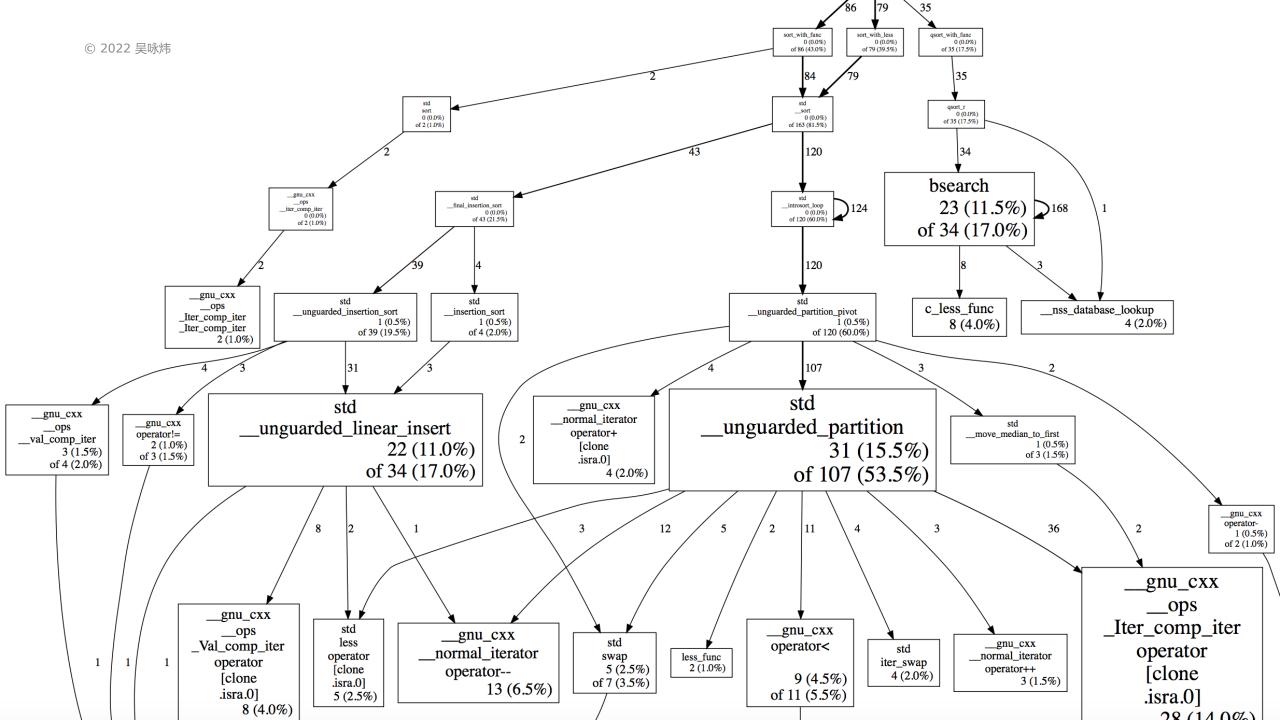


#### GCC编译选项 - 优化级别

- -00(默认):不开启优化,方便功能调试
- -Og:方便调试的优化选项(比-O1更保守)
- -01:保守的优化选项
  - GCC 11 上打开了 47 个优化选项
- -Os:产生小代码的优化选项(比-O2更保守,并往产生较小代码的方向优化)
- -02:常用的发布优化选项(对错误编码容忍度低)
  - GCC 11 上比 -01 额外打开 51 个优化选项
  - 包括自动内联函数和严格别名规则
- -03:较为激进的优化选项(对错误编码容忍度最低)
  - GCC 11 上比 -02 额外打开 13 个优化选项
- -Ofast:打开可导致不符合 IEEE 浮点数等标准的性能优化选项

## 优化和内联的影响

	-00	-02 -fno-inline	-02	-02 对 -00 的提升
sort + 函数对象	340981(1717)	197830(675)	24414(333)	14.0x
sort + 普通函数	334601(1843)	209241(609)	46384(220)	7.21x
qsort + 普通函数	133801(1814)	87014(790)	85323(535)	1.57x



#### 问题:下面哪个容器比较快?

- vector<pair<Obj, size\_t>>(保持排序)
- map<Obj, size\_t>
- unordered\_map<Obj, size\_t>

It depends ...

#### 容器选择的考虑因素

- 容器最常用的操作是什么(应用场景问题),它们的算法复杂度(容器)
  - 插入: O(n), O(log(n)), O(1)
  - 查询: $O(\log(n))$  ,  $O(\log(n))$  , O(1)
- Obj 的大小(移动的最小开销)
- Obj 的可移动性(额外的算法复杂度)
- 元素数量(缓存利用、内存分配器开销)
  - 当 Obj 较小时, vector 直到元素数量 1000 左右时仍可能具有全方位的性能优势!

测试(泛型的易用性优势)!



