C++ 基础库 CO 参考文档

Alvin 2020/07/07 idealvin@qq.com

CO 是一个优雅、高效的 C++ 基础库,支持 Linux, Windows 与 Mac 平台。本文档将介绍 CO 的功能组件及使用方法。

1. 概览

CO 追求极简、高效,不依赖于 boost 等三方库,仅使用了少量的 C++11 特性。

- CO 实现的功能组件:
 - 。 基本定义(def)
 - 。 原子操作(atomic)
 - 。 快速伪随机数生成器(ramdom)
 - ∘ LruMap
 - 。 基本类型快速转字符串(fast)
 - 。 高效字符流(fastream)
 - 。 高效字符串(fastring)
 - o 字符串操作(str)
 - 。 命令行参数与配置文件解析库(flag)
 - 。 高效流式日志库(log)
 - 。 单元测试框架(unitest)
 - 。 时间库(time)
 - 。 线程库(thread)
 - 。 协程库(co)
 - 。 高效 json 库(json)
 - 高性能 json rpc 框架(rpc)
 - ∘ hash 库(hash)
 - ∘ path 库(path)
 - 。 文件系统操作(fs)
 - 。 系统操作(os)
- CO 使用的 C++11 特性:
 - ∘ auto
 - std::move
 - std::bind
 - std::function
 - o std::unique_ptr
 - o std::unordered_map
 - \circ std::unordered_set
 - o variadic templates

2. 基本定义(def)

include: co/def.h.

2.1 定长整数类型

```
int8 int16 int32 int64
uint8 uint16 uint32 uint64
```

这些类型在不同平台的长度是一致的,不存在可移植性问题。Google Code Style 建议除了 int,不要使用 short, long, long long 等内置整数类型。

def.h 还定义了上述整数类型的最大、最小值:

```
MAX_UINT8 MAX_UINT16 MAX_UINT32 MAX_UINT64
MAX_INT8 MAX_INT16 MAX_INT32 MAX_INT64
MIN_INT8 MIN_INT16 MIN_INT32 MIN_INT64
```

2.2 读写 1、2、4、8 字节

def.h 定义了如下的宏,用于读写 1、2、4、8 字节的数据(注意边界对齐):

```
load8 load16 load32 load64
save8 save16 save32 save64
```

• 代码示例

```
      uint64 v;
      // 8 字节

      save32(&v, 7);
      // v 的前 4 个字节设为 7

      uint16 x = load16(&v);
      // 读取 v 的前 2 个字节
```

2.3 DISALLOW_COPY_AND_ASSIGN

这个宏用于禁止 C++ 类中的拷贝构造函数与赋值操作:

• 代码示例

```
class T {
  public:
    T();
    DISALLOW_COPY_AND_ASSIGN(T);
};
```

2.4 force_cast 强制类型转换

force_cast 是对 C 风格强制类型转换的包装:

• 代码示例

```
char c = force_cast<char>(97); // char c = (char) 97;
```

2.5 __forceinline ≒ __thread

__forceinline 是 VS 中的关键字,Linux 等平台用下面的宏模拟:

```
#define __forceinline __attribute__((always_inline))
```

__thread 是 gcc 中的关键字,用于支持 TLS,Windows 上用下面的宏模拟:

```
#define __thread __declspec(thread)
```

• 代码示例

```
// 获取当前线程的 id
__forceinline unsigned int gettid() {
   static __thread unsigned int id = 0;
   if (id != 0) return id;
   return id = __gettid();
}
```

2.6 unlikely

unlikely 宏用于分支选择优化(仅支持 gcc、clang):

```
// 与 if (v == -1) 逻辑上等价,但提示编译器 v == -1 的可能性较小 if (unlikey(v == -1)) {
    cout << "v == -1" << endl;
}
```

3. 原子操作(atomic)

include: co/atomic.h.

atomic 库定义了如下的原子操作:

```
atomic_inc atomic_dec atomic_add atomic_sub
atomic_fetch_inc atomic_fetch_dec atomic_fetch_add atomic_fetch_sub

atomic_or atomic_and atomic_xor
atomic_fetch_or atomic_fetch_and atomic_fetch_xor

atomic_swap atomic_compare_swap
atomic_get atomic_set atomic_reset
```

上述原子操作适用于 1, 2, 4, 8 字节长度的数据类型。inc, dec, add, sub, or, and, xor 各有一个 **fetch** 版,区别在于, fetch 版本返回原子操作之前的值,非 fetch 版本返回原子操作之后的值。

• 代码示例

```
atomic_or(&i, 8);
                          // return i |= 8;
atomic_and(&i, 7);
                           // return i &= 7;
atomic_xor(&i, 7);
                           // return i ^= 7;
// v = b; b = true; return v;
atomic_swap(&b, true);
atomic_compare_swap(&i, 0, 1); // v = i; if (i == 0) i = 1; return v;
                           // return u;
atomic_get(&u);
atomic_set(&u, 7);
                           // u = 7;
atomic_reset(&i);
                           // i = 0;
// atomic operations on pointers
atomic_set(&p, 0);
atomic_swap(&p, 8);
atomic_compare_swap(&p, 0, 8);
```

4. 随机数生成器(random)

include: co/random.h.

Random 是一个速度极快的伪随机数生成器,可以连续无重复的生成 1~2G-2 之间的整数。leveldb 用到了这种算法,本库选用了与 leveldb 不同的常数 16385,计算速度更快。算法的数学原理可以参考一种快速的随机数生成算法一文。

• 代码示例

```
Random r(7);  // 7 是种子数,不带参数时,默认为 1 int n = r.next(); // !! 非线程安全
```

5. LruMap

include: co/lru_map.h.

LRU 是一种常用的缓存策略,当缓存达到容量上限时,优先替换掉最近最少使用的数据。 LruMap 基于 std::list、std::unordered_map 实现,内部元素是无序的。

• 代码示例

6. 基本类型快速转字符串(fast)

include: co/fast.h.

fast 库提供了如下的函数:

```
u32toh u64toh u32toa u64toa i32toa i64toa dtoa
```

xtoh 系列函数将整数类型转换为十六进制字符串,内部用一个 table 缓存前 256 个数对应的 16 进制字符串(2个字节),不同平台测试结果比 snprintf 快 10~25 倍左右。

xtoa 系列函数将整数类型转换为十进制 ascii 字符串,内部用一个 table 缓存前 10000 个数对应的 10 进制字符串(4个字节),不同平台测试结果比 snprintf 快 10~25 倍左右。

dtoa 采用了 Milo Yip 的实现,详情见 miloyip/dtoa-benchmark。早期基于 LruMap 的实现,己弃用。

• 代码示例

```
char buf[32];
int len = fast::u32toh(255, buf); // "0xff", 返回长度 4
int len = fast::i32toa(-99, buf); // "-99", 返回长度 3
int len = fast::dtoa(0.123, buf); // "0.123", 返回长度 5
```

fast 库还提供一个 fast::stream 类,支持流式输出、append 等基本操作,是下述的 fastream 与 fastring 的基类。

7. 高效字符流(fastream)

include: co/fastream.h.

C++ 标准库中的 **std::ostringstream** 性能较差,比 snprintf 慢好几倍。 **fastream** 继承自 **fast::stream** 类,支持流式输出与二进制 append 操作。其中流式输出,在不同平台比 snprintf 快 10~30 倍左右。

• 代码示例

```
fastream fs(1024); // 预分配 1k 内存
fs << "hello world" << 23; // 流模式
int i = 23;
char buf[8];
fs.append(buf, 8); // 追加 8 字节
fs.append(&i, 4);  // 追加 4 字节
fs.append(i);  // 追加 4 字节, 与 fs.append(&i, 4) 等价
fs.append((int16) 23); // 追加 2 字节
fs.append('c'); // 追加单个字符
fs.append(100, 'c'); // 追加 100 个 'c'
fs.append('c', 100); // 追加 100 个 'c'
             // 返回 C 风格字符串
fs.c_str();
fs.str();
                   // 返回 C++ 字符串, 内存拷贝
                   // 返回数据指针
fs.data();
                   // 返回数据长度
fs.size():
                    // 容量
fs.capacity();
fs.reserve(4096); // 预分配至少 4k 内存
fs.resize(32);
                  // size -> 32, buffer 中内容不变
                   // size -> 0
fs.clear();
fs.swap(fastream()); // 交换
```

• 注意事项

fastream 出于性能上的考虑,在 append 操作时不进行安全检查,如下面的代码是不安全的:

```
fastream f;
f.append("hello");
f.append(f.c_str() + 1); // 不安全,内部不考虑内存重叠的情况,
```

8. 高效字符串(fastring)

include: co/fastring.h.

fastring 是 co 中的字符串类型,与 **fastream** 一样,继承于 **fast::stream** ,因此除了基本的字符串操作,它同样也支持流式输出操作:

```
fastring s;
s << "hello world " << 1234567;
```

早期的 fastring 实现中使用了引用计数,导致 fastring 的复制行为与 **std::string** 不同,容易造成混淆。为了更好的取代 std::string,重构的版本中移除了引用计数。

fastring 几乎支持 fastream 的所有操作,但有一点与 fastream 不一样,fastring 在 append 时会进行安全检查:

```
fastring s("hello");
fastream f;
f.append("hello");

// 复制的数据与自身数据重叠
s.append(s.c_str() + 1); // 安全, 内部检测到内存重叠, 进行特殊的处理
f.append(f.c_str() + 1); // 不安全, 内部不检测内存重叠的情况, 不能保证得到正确的结果
```

• 代码示例

```
// 空字符串, 无内存分配
fastring s;
fastring s(32);
                      // 空字符串, 预分配内存(容量为32)
fastring s("hello");
                      // 非空字符串
fastring s(88, 'x');
                     // 初始化 s 为 88 个 'x'
fastring s('x', 88);
                    // 初始化 s 为 88 个 'x'
fastring t = s;
                     // 通过内存拷贝创建一个新的字符串
s << "hello " << 23; // 流式输出
s += "xx";
                      // 追加
s.append("xx");
                     // 追加 <==> s += "xx";
                     // 交换
s.swap(fastring());
s + "xxx";
                     // +
s > "xxx";
                     // >
                      // <
s < "zzz"
                      // <=
s <= "zz"
s >= "zz"
                      // >=
                   // 查找字符
// 从 pos 3 开始查找子串
s.find('c');
s.find("xx", 3);
s.rfind('c');
                     // 反向查找字符
                     // 反向查找字符串
s.rfind("xx"):
s.find_first_of("xy"); // 查找第一次出现的 "xy" 中的字符
s.find_first_not_of("xy"); // 查找第一次出现的非 "xy" 中的字符
s.find_last_of("xy");
                   // 查找最后一次出现的 "xy" 中的字符
s.find_last_not_of("xy"); // 查找最后一次出现的非 "xy" 中的字符
s.starts_with('x');
                     // s 是否以 'x' 开头
s.starts_with("xx");
                     // s 是否以 "xx" 开头
                      // s 是否以 'x' 结尾
s.ends_with('x');
s.ends_with("xx");
                      // s 是否以 "xx" 结尾
s.replace("xxx", "yy"); // 将 s 中的 "xxx" 替换为 "yy"
s.replace("xxx", "yy", 3); // 将 s 中的 "xxx" 替换为 "yy", 最多替换 3 次
                      // 删除 s 两端的空白字符 " \t\r\n"
s.strip();
```

```
s.strip("ab"); // 删除 s 两端的 'a', 'b'
                 // 删除 s 左端的 'a', 'b'
s.strip("ab", 'l');
s.strip("ab", 'r');
                    // 删除 s 右端的 'a', 'b'
              // s 转换为小写
s.tolower();
                   // s 转换为大写
s.toupper();
s.lower();
                   // 返回 S 的小写形式, S 本身不变
                  // 返回 S 的大写形式, S 本身不变
s.upper();
                   // 返回 s 的一份拷贝 (memory copy)
s.clone();
s.match("x*y?z"); // 字符串匹配,* 匹配任意字符串,? 匹配单个字符
```

• 注意事项

fastring 中含有二进制字符时,不要使用 find 系列的操作:

- find()
- rfind()
- find_first_of()
- find_first_not_of()
- find_last_of()
- find_last_not_of()

上述方法基于 strrchr, strstr, strcspn, strspn 等实现,字符串中包含二进制字符时,不能保证得到正确的结果。

9. 字符串操作(str)

include: co/str.h.

9.1 切分字符串(split)

split 函数将字符串切分成若干个子串,原字符串保持不变,返回切分后的结果。

• 函数原型

```
// @s: 原字符串, fastring 或 const char*
// @c: 分隔符, 单个字符或'\0'结尾的字符串
// @n: 切分次数, 0 或 -1 表示不限次数, 默认为 0
std::vector<fastring> split(s, c, n=0);
```

• 代码示例

9.2 修剪字符串(strip)

strip 函数去掉字符串左右两边指定的字符,原字符串保持不变,返回 strip 后的结果。

• 函数原型

```
// @s: 原字符串, fastring 或 const char*
// @c: 需要去掉的字符集, 单个字符或字符串
```

```
// @d: 方向, 'l' 或 'L' 修剪左边, 'r' 或 'R' 修剪右边, 默认为 'b', 修剪左右两边 fastring strip(s, c=" \t\r\n", d='b');
```

• 代码示例

```
str::strip("abxxa", "ab"); // -> "xx" 修剪两边
str::strip("abxxa", "ab", 'l'); // -> "xxa" 修剪左边
str::strip("abxxa", "ab", 'r'); // -> "abxx" 修剪右边
```

9.3 替换子串(replace)

replace 函数用于替换字符串中的子串,原字符串保持不变,返回替换后的结果。

• 函数原型

```
// @s: 原字符串, fastring 或 const char*
// @sub: 替换前的子串
// @to: 替换后的子串
// @n: 最大替换次数, 0 或 -1 表示不限制次数, 默认为 0
fastring replace(s, sub, to, n=0);
```

• 代码示例

```
str::replace("xooxoox", "oo", "ee");  // -> "xeexeex"
str::replace("xooxoox", "oo", "ee", 1); // -> "xeexoox"
```

9.4 字符串转内置类型

str 库提供如下的函数,将字符串转为内置类型:

```
to_int32 to_int64 to_uint32 to_uint64 to_bool to_double
```

- 函数说明
 - 。 若转换失败, 抛出 const char* 类型的异常。
 - 。 转换为整数时,字符串末尾可带单位 k, m, g, t, p, 不区分大小写。
- 代码示例

```
bool x = str::to_bool("false");  // "true" or "1" -> true, "false" or "0" -> false
double x = str::to_double("3.14"); // 3.14

int32 x = str::to_int32("-23");  // -23
int64 x = str::to_int64("4k");  // 4096
uint32 x = str::to_uint32("8M");  // 8 << 20
uint64 x = str::to_uint64("8T");  // 8ULL << 40</pre>
```

9.5 内置类型转字符串

str 库提供 from 函数,将内置类型转为字符串。

• 代码示例

```
fastring s = str::from(true); // -> "true"
fastring s = str::from(23); // -> "23"
fastring s = str::from(3.14); // -> "3.14"
```

9.6 debug string

str 库提供 dbg 函数,从指定类型生成一个 debug 字符串。

• 函数原型

```
// @v: 內置类型, 字符串类型, 或常用的 STL 容器类型(vector, map, set) fastring dbg(v);
```

• 代码示例

• 当字符串中含有 " 时,dbg() 生成的字符串看起来会有点瑕疵,不过此函数一般用于打日志,应该无伤大雅。

10. 命令行参数与配置文件解析库(flag)

include: co/flag.h.

10.1 基本概念

flag 库是一个类似 google gflags 的命令行参数及配置文件解析库,其原理很简单,代码中定义静态全局变量,然后在程序启动时解析命令行参数及配置文件,修改这些全局变量的值。

10.1.1 flag 变量

flag 库中的宏定义的静态全局变量,称为 flag 变量。如下面的代码定义了名为 \mathbf{x} 的 flag 变量,它对应的全局变量名是 $\mathbf{FLG}_{\mathbf{x}}$ 。

```
DEF_bool(x, false, "xxx"); // bool FLG_x = false;
```

flag 库支持 7 种类型的 flag 变量:

```
bool, int32, int64, uint32, uint64, double, string
```

10.1.2 command line flag

命令行参数中,以-x=y的形式出现,其中x被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 被称为一个x 使用中的 flag 变量是一一对应的(下面不再区分二者)。flag 库为了简便易用,设计得非常灵活:

- -x=y 可以省略前面的 -, 简写为 x=y.
- -x=y 也可以写成 -x y.
- x=y 前面可以带任意数量的 -.
- bool 类型的 flag, -b=true 可以简写为 -b, 简写时不能省略 -.

```
./exe -b -i=32 s=hello xx # b,i,s 是 flag, xx 不是 flag
```

10.2 flag 库的初始化

flag 库对外仅提供一个 api 函数 flag::init(),用于初始化 flag 库及解析命令行参数、配置文件等。

```
// 主要流程:
// 1. 扫描命令行参数, 分成 flag 与非 flag 两类.
// 2. 根据 flag 参数更新 FLG_config 的值, 若非空, 解析由此指定的配置文件.
// 3. 根据 flag 参数更新 其他 flag 变量的值。
// 4. 若 FLG_mkconf 非空, 生成配置文件, 退出程序。
// 5. 若 FLG_daemon 为 true, 将程序放入后台执行。
// 解析过程中遇到任何错误, 输出错误信息, 退出程序。
// 解析全部正常, 返回非 flag 的参数列表。
std::vector<fastring> init(int argc, char** argv);
```

此函数需要在进入 main 函数时调用一次:

```
#include "co/flag.h"

int main(int argc, char** argv) {
    flag::init(argc, argv);
}
```

10.3 代码中定义、声明及使用 flag 变量

10.3.1 定义 flag 变量

flag 库提供了7个宏,分别用于定义7种不同类型的 flag 变量:

```
DEF_bool DEF_int32 DEF_int64 DEF_uint32 DEF_uint64 DEF_double DEF_string
```

下面的代码,分别定义了类型为 bool 与 string 的两个 flag 变量:

```
DEF_bool(b, false, "comments"); // bool FLG_b = false;
DEF_string(s, "x", "comments"); // fastring FLG_s = "x";
```

DEF_xxx 宏带有三个参数,第一个参数是 flag 变量名,第二个参数是默认值,第三个参数是注释。需要注意下面两点:

- flag 变量是全局变量,一般不要在头文件中定义它们。
- flag 变量的名字是唯一的,不能定义两个名字相同的 flag 变量。

10.3.2 声明 flag 变量

与定义类似, flag 库也提供了7个宏,分别用于声明7种不同类型的flag 变量:

```
DEC_bool DEC_int32 DEC_int64 DEC_uint32 DEC_uint64 DEC_double DEC_string
```

下面的代码声明了一个 int32 类型的变量:

```
DEC_int32(i32); // extern int32 FLG_i32;
```

DEC_xxx 宏只有一个参数,接收 flag 变量名。一个 flag 变量只能定义一次,但可以声明多次,可以在任何需要的地方声明它们。声明一般用于引用其它地方定义的 flag 变量。

10.3.3 使用 flag 变量

定义或声明 flag 变量后,就可以像普通变量一样使用它们:

```
DEC_bool(b);
if (!FLG_b) std::cout << "b is false" << std::endl;

DEF_string(s, "hello", "xxx");
FLG_s += " world";
std::cout << FLG_s << std::endl;</pre>
```

10.4 命令行中使用 flag

10.4.1 命令行中设置 flag 变量的值

假设程序中定义了如下的 flag:

```
DEF_bool(x, false, "bool x");
DEF_bool(y, false, "bool y");
DEF_int32(i, -32, "int32");
DEF_uint64(u, 64, "uint64");
DEF_double(d, 3.14, "double");
DEF_string(s, "hello world", "string");
```

程序启动时,可以通过命令行参数修改 flag 变量的值:

• -x=y 也可以写成 -x y 或者 x=y

```
./xx -i=8 u=88 -s="hello world"
./xx -i 8 -u 88 -s "hello world"
```

• bool flag 设置为 true 时,可以略去其值

```
./xx -x # -x=true
```

• 多个单字母命名的 bool flag, 可以合并设置为 true

```
./xx -xy # -x=true -y=true
```

• 整型 flag 可以带单位 **k**, **m**, **g**, **t**, **p** , 不区分大小写

```
./xx i=-4k # i=-4096
```

• 整型 flag 可以传 8, 16 进制数

```
./xx i=032 # i=26 8 进制
./xx u=0xff # u=255 16 进制
```

10.4.2 查看帮助信息

```
./xx xx.conf     run with config file
./xx config=xx.conf     run with config file
./xx -x -i=8k -s=ok     run with commandline flags
./xx -x -i 8k -s ok     run with commandline flags
./xx x=true i=8192 s=ok     run with commandline flags
```

10.4.3 查看 flag 变量列表

10.5 程序启动时指定配置文件

命令行中可以用 flag config 指定程序的配置文件:

```
./xx config=xx.conf
./xx xx.conf # 若配置文件名以 .conf 或 config 结尾,且是程序命令行的第一个非 flag 参数,则可省略 config=
./xx -x xx.conf # -x 是 flag, xx.conf 是第一个非 flag 参数
```

另外也可以在代码中调用 flag::init() 之前,修改 FLG_config 的值,指定配置文件。

10.6 自动生成配置文件

程序启动时,可以用 --mkconf 自动生成配置文件:

```
./xx --mkconf # 在 xx 所在目录生成 xx.conf
./xx --mkconf -x u=88 # 配置项可以用指定的值替代默认值
```

配置项(flag) 按级别、所在文件名、所在代码行数进行排序。定义 flag 时可以在注释开头加上 $\frac{*n}{n}$ 指定级别, $\frac{n}{n}$ 必须是 0 到 99 之间的整数,不指定时默认为 10。

```
// 指定 -daemon 级别为 0, 级别小的排在前面
DEF_bool(daemon, false, "#0 run program as a daemon");
```

- 特别说明
 - 。 注释以.开头的 flag,带有隐藏属性,不会生成到配置文件中,但 \sqrt{xx} -- 可以查看。
 - 。 注释为空的 flag, 带有隐身属性, 不会生成到配置文件中, ./xx -- 也无法查看。

10.7 配置文件的格式

flag 库的配置文件格式,也比较灵活:

- 忽略行前、行尾的空白字符,书写更自由,不容易出错。
- # 或 // 表示注释, 支持整行注释与行尾注释。
- 引号中的 # 或 // 不是注释。
- 一行一个 flag, 形式强制统一为 x = y, 看起来一目了然。
- = 号前后可以任意添加空白字符,书写更自由。
- 可以用 \ 续行, 以免一行太长, 影响美观。

• 字符串不支持转义,以免产生歧义。

下面是一个配置文件的示例:

```
# config file: xx.conf
 daemon = false
                      # 后台运行程序 (daemon 由 flag 库内部定义)
                      # 不能像命令行中那样简写为 -boo
 boo = true
 s =
                       # 空字符串
 s = hello \
                      # s = "helloworld"
     world
 s = "http://github.com" # 引号中的 # 与 // 不是注释
 o - "1'm ok" # 字符串中含有单引号, 两端可以加双引号 s = 'how are "U"' # 字符串中 本 マップ "
 i32 = 4k
                       # 4096, 整型可以带单位 k,m,g,t,p, 不区分大小写
 i32 = 032
                       # 8 进制, i32 = 26
 i32 = 0xff
                       # 16 进制, i32 = 255
 pi = 3.14159
                        # double 类型
```

11. 高效流式日志库(log)

include: co/log.h.

11.1 基本介绍

log 库是一个类似 google glog 的 C++ 流式日志库,打印日志比 printf 系列的函数更方便、更安全:

```
LOG << "hello world" << 23;
```

log 库内部实现中采用异步方式,日志先写入缓存,达到一定量或超过一定时间后,由后台线程一并写入文件,性能在不同平台比 glog 提升了 20~150 倍左右。

下表是在不同平台连续打印 100 万条(每条 50 字节左右) info 级别日志的测试结果:

log vs glog	google glog	co/log
win2012 HHD	1.6MB/s	180MB/s
win10 SSD	3.7MB/s	560MB/s
mac SSD	17MB/s	450MB/s
linux SSD	54MB/s	1023MB/s

11.2 Api 介绍

log 库对外仅提供两个 api 函数:

```
void init();
void close();
```

log::init() 需要在 main 函数开头调用一次。由于 log 库依赖于 flag 库,所以 main 函数一般得像下面这样写:

```
#include "co/flag.h"
#include "co/log.h"
```

```
int main(int argc, char** argv) {
   flag::init(argc, argv);
   log::init();
}
```

log::close() 将缓存中的日志写入文件,并退出后台写日志的线程。log 库内部会捕获 **SIGINT, SIGTERM, SIGQUIT** 等信号,在程序退出前将缓存中的日志写入文件。

11.3 打印不同级别的日志

日志分为 debug, info, warning, error, fatal 5 个级别,可以分别用宏 DLOG, LOG, WLOG, ELOG, FLOG 打印 5 种不同级别的日志:

```
DLOG << "this is DEBUG log " << 23;

LOG << "this is INFO log " << 23;

WLOG << "this is WARNING log " << 23;

ELOG << "this is ERROR log " << 23;

FLOG << "this is FATAL log " << 23;
```

打印 fatal 日志,表示程序出现了致命错误,log 库会打印当前线程的函数调用栈信息,并终止程序的运行。

11.4 条件日志(LOG_IF)

log 库也提供 IF 版的宏,接受一个条件参数,当满足指定条件时才打印日志。

• 代码示例

```
DLOG_IF(cond) << "this is DEBUG log " << 23;
LOG_IF(cond) << "this is INFO log " << 23;
WLOG_IF(cond) << "this is WARNING log " << 23;
ELOG_IF(cond) << "this is ERROR log " << 23;
FLOG_IF(cond) << "this is FATAL log " << 23;</pre>
```

11.5 每 N 条打印一次日志(LOG_EVERY_N)

log 库提供 LOG_EVERY_N 等宏,支持每 N 条打印一次日志,这些宏内部使用原子操作,保证线程安全性。

• 代码示例

```
// 打印第 1, 33, 65..... 条日志
DLOG_EVERY_N(32) << "this is DEBUG log " << 23;
LOG_EVERY_N(32) << "this is INFO log " << 23;
WLOG_EVERY_N(32) << "this is WARNING log " << 23;
ELOG_EVERY_N(32) << "this is ERROR log " << 23;
```

FLOG 没有这个功能,因为 FLOG 一打印,程序就挂了。

11.6 打印前 N 条日志(LOG_FIRST_N)

log 库提供 LOG_FIRST_N 等宏,支持打印前 N 条日志。这些宏内部同样使用原子操作,保证线程安全性。

• 代码示例

```
// 打印前 10 条日志
DLOG_FIRST_N(10) << "this is DEBUG log " << 23;
LOG_FIRST_N(10) << "this is INFO log " << 23;
```

```
WLOG_FIRST_N(10) << "this is WARNING log " << 23;
ELOG_FIRST_N(10) << "this is ERROR log " << 23;</pre>
```

11.7 CHECK: 加强版的 assert

log 库提供了一系列的 CHECK 宏,可视为加强版的 assert,这些宏在 DEBUG 模式下也不会被清除。

• 代码示例

```
CHECK(1 + 1 == 2) << "say something here";

CHECK_EQ(1 + 1, 2);  // ==

CHECK_NE(1 + 1, 2);  // !=

CHECK_GE(1 + 1, 2);  // >=

CHECK_LE(1 + 1, 2);  // <=

CHECK_GT(1 + 1, 2);  // < less than
```

CHECK 失败时, LOG 库会先调用 log::close() 写日志,再打印当前线程的函数调用栈信息,然后退出程序。

11.8 配置项

• log_dir

指定日志目录,默认为当前目录下的 logs 目录,不存在时将会自动创建。

```
DEF_string(log_dir, "logs", "Log dir, will be created if not exists");
```

• log_file_name

指定日志文件名(不含路径),默认为空,使用程序名作为日志文件名。

```
DEF_string(log_file_name, "", "name of log file, using exename if empty");
```

• min_log_level

指定打印日志的最小级别,用于屏蔽低级别的日志,默认为0,打印所有级别的日志。

```
DEF_int32(min_log_level, 0, "write logs at or above this level, 0-4 (debug|info|warning|error|fatal)");
```

• max_log_file_size

指定日志文件的最大大小,默认 256M,超过此大小,生成新的日志文件,旧的日志文件会被重命名。

```
DEF_int64(max_log_file_size, 256 << 20, "max size of log file, default: 256MB");</pre>
```

• max_log_file_num

指定日志文件的最大数量,默认是8,超过此值,删除旧的日志文件。

```
DEF_uint32(max_log_file_num, 8, "max number of log files");
```

• max_log_buffer_size

指定日志缓存的最大大小,默认 32M,超过此值,丢掉一半的日志。

```
DEF_uint32(max_log_buffer_size, 32 << 20, "max size of log buffer, default: 32MB");</pre>
```

终端日志开关,默认为 false。若为 true,将日志也打印到终端。

```
DEF_bool(cout, false, "also logging to terminal");
```

11.9 功能及性能测试

LOG 库的测试代码见 test/log_test.cc.

```
# 在 co 根目录执行下述命令
xmake -b log # build log

# 打印不同类型的日志
xmake r log

# 日志也打印到终端
xmake r log -cout

# min_log_level 指定输出日志的最小级别
xmake r log -min_log_level=1 # 0-4: debug,info,warning,error,fatal

# 性能测试,单线程连续打印 100 万条 info 级别的日志
xmake r log -perf
```

12. 单元测试框架(unitest)

include: co/unitest.h.

unitest 是一个单元测试框架,与 google gtest 类似,但更简单易用。

12.1 定义测试单元及用例

• 代码示例

```
#include "co/unitest.h"
#include "co/os.h"

// 定义一个名为 os 的测试单元, os 有 3 个不同的测试用例
// 运行单元测试程序时, 可用参数 -os 指定运行此单元测试中的用例

DEF_test(os) {

    DEF_case(homedir) {

        EXPECT_NE(os::homedir(), "");
    }

DEF_case(pid) {

        EXPECT_GE(os::pid(), 0);
    }

DEF_case(cpunum) {

        EXPECT_GT(os::cpunum(), 0);
    }

}
```

12.2 运行测试用例

co/unitest 下有一些单元测试代码,可按下述步骤编译、执行:

```
# 在 co 根目录执行下述命令
xmake -b unitest # build unitest

# 运行所有测试用例
xmake r unitest -a

# 仅运行 os 单元中的测试用例
xmake r unitest -os
```

13. 时间库(time)

include: co/time.h.

13.1 monotonic time

monotonic time 在多数平台实现为自系统启动开始的时间,一般用于计时,比系统时间稳定,不受系统时间的影响。

• 代码示例

```
int64 us = now::us(); // 微秒
int64 ms = now::ms(); // 毫秒
```

13.2 时间字符串(now::str())

now::str() 基于 strftime 实现,以指定格式返回当前系统时间的字符串形式。

• 函数原型

```
// fm: 时间输出格式
fastring str(const char* fm="%Y-%m-%d %H:%M:%S");
```

• 代码示例

```
fastring s = now::str(); // "2018-08-08 08:08:08"
fastring s = now::str("%Y"); // "2028"
```

13.3 sleep

Linux 平台支持微秒级的 sleep, 但 Windows 平台难以实现。因此, time 库中仅支持毫秒、秒级的 sleep。

• 代码示例

```
sleep::ms(10); // sleep for 10 milliseconds
sleep::sec(1); // sleep for 1 second
```

13.4 计时器(Timer)

Timer 基于 monotonic 时间实现,对象创建时,即开始计时。

```
Timer t;
sleep::ms(10);
```

```
int64 us = t.us(); // 微秒
int64 ms = t.ms(); // 毫秒
t.restart(); // 重新开始计时
```

14. 线程库(thread)

include: co/thread.h.

14.1 互斥锁(Mutex)

Mutex 是多线程编程中常用的一种互斥锁,同一时刻,只能有一个线程抢到锁,其他线程必须等待锁被释放。

还有一种读写锁,同一时刻,允许多个线程读,但最多只有一个线程写。在实际应用中,读写锁性能较差,本库因此移除 了读写锁。

与 Mutex 相对应的,有一个 MutexGuard 类,用于互斥锁的自动获取、释放。

• 代码示例

```
      Mutex m;

      m.lock();
      // 获取锁, 若锁已被其他线程占用, 则当前线程会阻塞

      m.unlock();
      // 释放锁

      m.try_lock();
      // 获取锁, 若锁已被其他线程占用, 返回 false, 当前线程不会阻塞

      MutexGuard g(m);
      // 构造函数中调用 m.lock() 获取锁, 析构函数中调用 m.unlock() 释放锁
```

14.2 同步事件(SyncEvent)

SyncEvent 是多线程编程中常用的一种同步机制,适用于生产者-消费者模型。

• SyncEvent 构造函数说明

```
// manual_reset: 是否在 wait 结束时手动设置 event 的同步状态
// signaled: event 的初始状态是否为 signaled
SyncEvent(bool manual_reset=false, bool signaled=false);
```

• 代码示例

14.3 线程(Thread)

Thread 类是对线程的封装,创建 Thread 对象时,线程就会启动,线程函数执行完时,线程自动退出。

Thread 类除构造、析构函数外, 仅提供两个方法:

- join(), 阻塞, 等待线程函数执行完, 然后退出线程
- detach(), 不阻塞, 线程函数执行完时, 自动释放系统资源
- 代码示例

14.4 获取当前线程的 id

current_thread_id() 用于获取当前线程的 id,thread 库利用 **TLS** 保存线程 id,每个线程只需一次系统调用。

Linux glibc 从 **2.30** 版本开始增加了 gettid 系统调用,为避免冲突,thread 库移除了早期提供的 gettid 接口,改为 **current_thread_id**。

• 代码示例

```
int id = current_thread_id();
```

14.5 基于 TLS 的 thread_ptr

thread_ptr 用法与 std::unique_ptr 类似,但内部使用了 TLS 机制,每个线程设置并拥有自己的 ptr。

• 代码示例

```
struct T {
    void run() {
        cout << current_thread_id() << endl;
    }
};

thread_ptr<T> pt;

// 在 thread 1 的线程函数中执行
if (pt == NULL) pt.reset(new T);
pt->run(); // 打印 thread 1 的 id

// 在 thread 2 的线程函数中执行
if (pt == NULL) pt.reset(new T);
pt->run(); // 打印 thread 2 的 id
```

14.6 定时任务调度器(TaskSched)

TaskSched 类用于定时任务的调度,内部由单线程调度所有任务,但可以从任意线程添加任务。

• TaskSched 提供的方法

```
run_inrun_everyrun_daily
```

```
// @f: std::function<void()> 类型的函数对象

// n 秒后执行 f 一次
void run_in(f, n);

// 每 n 秒执行一次 f
void run_every(f, n);

// 每天的 hour:min:sec 执行一次
// @hour: 0-23, 默认为 0
// @min: 0-59, 默认为 0
// @sec: 0-59, 默认为 0
void run_daily(f, hour=0, min=0, sec=0);
```

• 代码示例

15. 协程库(co)

include: co/co.h.

15.1 基本概念

- 协程是运行于线程中的轻量级调度单位.
- 协程之于线程,类似于线程之于进程.
- 一个进程中可以存在多个线程,一个线程中可以存在多个协程.
- 协程所在的线程一般被称为调度线程.
- 一个协程发生 io 阻塞或调用 sleep 等操作时,调度线程会挂起此协程.
- 一个协程挂起时,调度线程会切换到其他等待执行的协程运行.
- 协程的切换是在用户态进行的,比线程间的切换更快.

协程非常适合写网络程序,可以实现同步的编程方式,不需要异步回调,大大减轻了程序员的思想负担。

co 协程库实现的是一种 golang 风格的协程,有下面几个特性:

- 内置多个调度线程,默认为系统 CPU 核数.
- 同一调度线程中的协程共用一个栈,协程挂起时,会将栈上数据 copy 出来,切换回来时再将数据 copy 到栈上. 这种方式大大降低了内存占用,单机可以轻松创建上百万协程.
- 各协程之间为平级关系,可以在任何地方(包括在协程中)创建新的协程.
- co 协程库在 linux, mac, windows 等平台,分别基于 epoll, kqueue, iocp 实现。
- co 协程库中 context 切换的相关代码,取自 ruki 的 tbox,而 tbox 则参考了 boost 的实现,在此表示感谢!

15.2 创建协程(go)

golang 中用关键字 go 创建协程,与之类似,co 库中提供 go()方法创建协程。

创建协程与创建线程类似,需要指定一个协程函数,go()方法的第一个参数就是协程函数:

```
void go(void (*f)());
void go(void (*f)(void*), void* p); // p 指定函数参数

template<typename T>
void go(void (T::*f)(), T* p); // p 绑定 T 类对象

void go(const std::function<void()>& f);
void go(std::function<void()>&& f);
```

实际测试发现,创建 **std::function** 类型的对象开销较大,因此 go() 特别对 **void f()** 、 **void f(void*)** 、 **void T::f()** 类型的函数进行了优化,实际应用中,应该优先使用这三类函数。

严格来说,go() 方法只是将 callback 分配到一个调度线程中,真正创建协程是由调度线程完成的。但从用户的角度看,逻辑上可以认为 go() 创建了协程,并分配到指定的调度线程中,等待被执行。

• 代码示例

```
go(f);
go(f, p);
go(f, p);
// void f(void*); void* p;
go(&T::f, p); // void T::f(); T* p;
go(std::bind(f, 7)); // void f(int);
go(std::bind(&T::f, p, 7)); // void T::f(int); T* p;
```

15.3 协程 api

除 go() 之外, co 协程库还提供了如下的几个 api (位于 namespace co 中):

```
void sleep(unsigned int ms);
void stop();
int max_sched_num();
int sched_id();
int coroutine_id();
```

- sleep 在协程中调用时,调度线程会挂起此协程,切换到其他等待执行的协程运行。
- stop 会退出所有的调度线程,一般在进程退出前调用。
- max_sched_num 返回支持的最大调度线程数,目前这个值是系统 cpu 核数。
- sched_id 返回当前调度线程的 id,若当前线程不是调度线程,则返回 -1。id 的取值范围是 0 到 max_sched_num-1。
- coroutine_id 返回当前协程的 id, 若当前线程不是协程,则返回 -1。不同调度线程中的协程可能拥有相同的 id。
- 代码示例

```
// 每隔 1 秒打印出当前的 sched_id 与 coroutine_id
void f() {
    while (true) {
        co::sleep(1000);
        LOG << "sid: " << co::sched_id() << " cid: " << co::coroutine_id();
    }
}
```

```
int main(int argc, char** argv) {
    flag::init(argc, argv);
    log::init();

    for (int i = 0; i < 32; ++i) go(f);

    sleep::sec(8); // 防止主线程立即退出
    co::stop(); // 退出所有调度线程
    return 0;
}</pre>
```

15.4 网络编程

co 包装了常用的 socket api,以支持一般的网络编程。这些 api 都在 namespace co 中,除了少数几个,一般必须在协程中调用。与原生 api 不同的是,这些 api 在 io 阻塞或调用 sleep 等操作时,调度线程会挂起当前协程,切换到其他等待执行的协程运行。

15.4.1 常用的 socket api

co 提供了一些常用的 socket api:

```
sock_t socket(int domain, int type, int proto);
sock_t tcp_socket(int af=AF_INET); // @af: address family, AF_INET, AF_INET6, etc.
sock_t udp_socket(int af=AF_INET); // @af: address family, AF_INET, AF_INET6, etc.

close shutdown bind listen accept getsockopt
recv recvfrom send sendto connect setsockopt

int recvn(sock_t fd, void* buf, int n, int ms=-1);
```

co 提供的 api 大部分形式上与原生的 socket api 一致,用法也几乎一样,只是有些细微的差别,说明如下:

- 原生 api 参数中的 struct sockaddr* 替换成了 void*, 免去手动转换的麻烦。
- socket, tcp_socket, udp_socket 用于创建 socket, 创建的 socket 在 linux/mac 平台是非阻塞的,在 windows 平台则 是 overlapped 的,无需用户另行设置。
- close 可以多带一个参数 @ms (默认为 0),将当前协程挂起若干毫秒,再关闭 socket。
- shutdown 用单个字符 @c 指定关闭方向, 'r' 关闭读, 'w' 关闭写, 默认关闭读写。

```
int shutdown(sock_t fd, char c='b');
```

- accept 返回的 socket 是非阻塞或 overlapped 的,无需用户另行设置。
- **connect, recv, recvn, recvfrom, send, sendto** 可以多带一个参数,指定超时时间 **@ms** (默认为 -1)。超时发生时,这些 api 返回 -1,并设置 errno 为 **ETIMEDOUT** 。
- recvn 接收 @n 字节的 tcp 数据,全部接收完返回 n,连接断开返回 0,其他错误返回 -1。
- 注意: accept, connect, recv, recvn, recvfrom, send 与 sendto 必须在协程中调用。
- 特别注意: close 与 shutdown 虽然不会阻塞,但为了正常完成内部的清理工作,必须在协程所在的调度线程中调用。一般而言,在一个协程中进行 recv, send 等操作时,那么最好也在这个协程中调用 close, shutdown 关闭 socket。

上述 api 发生错误时返回 -1,可以用 co::error() 获取错误码, co::strerror() 查看错误描述。

15.4.2 常用的 socket option 设置

co 提供了下面的几个 api, 用于设置常用的 socket 选项:

15.4.3 其他 api

15.4.4 hook 系统 api

在协程中调用 co 库的 socket api 不会阻塞,但一些三方库中调用的是系统的 socket api,仍然可能阻塞。为了解决这个问题,需要 hook 系统的 api,迫使三方库调用 hook 后的 api。

co 库目前在 linux/mac 平台已支持 hook, 下面是 hook 的函数列表:

```
sleep usleep nanosleep

accept accept4 connect close shutdown
read readv recv recvfrom recvmsg
write writev send sendto sendmsg
select poll gethostbyaddr gethostbyname

gethostbyaddr_r gethostbyname2 // linux
gethostbyname_r gethostbyname2_r // linux
epoll_wait // linux
kevent // mac
```

用户一般不需要关心 api hook,有兴趣可以查看 hook 的源码实现。

15.4.5 基于协程的一般网络编程模式

协程可以实现高性能的同步网络编程方式。以 TCP 程序为例,服务端一般采用一个连接一个协程的模式,为每个连接创建新的协程,在协程中处理连接上的数据;客户端没必要一个连接一个协程,一般使用连接池,多个协程共用连接池中的连接。

• 服务端处理连接数据的一般模式:

```
void server_fun() {
    while (true) {
        co::recv(...); // 接收客户端请求数据
        process(...); // 业务处理
        co::send(...); // 发送结果到客户端
    }
    co::close(...); // 关闭 socket
}
```

• 客户端处理连接数据的一般模式:

15.4.6 基于协程的 tcp server/client 示例

• server 代码示例

```
struct Connection {
  sock_t fd; // conn fd
  fastring ip; // peer ip
   int port; // peer port
};
void on_new_connection(void* p) {
   std::unique_ptr<Connection> conn((Connection*)p);
   sock_t fd = conn->fd;
   co::set_tcp_keepalive(fd);
   co::set_tcp_nodelay(fd);
   char buf[8] = { 0 };
   while (true) {
       int r = co::recv(fd, buf, 4);
       if (r == 0) { // 客户端关闭了连接
          co::close(fd); // 调用 close 正常关闭连接
           break;
       } else if (r == -1) { // 异常错误, 直接 reset 连接
           co::reset_tcp_socket(fd, 1024);
           break;
       } else {
           LOG << "recv " << buf;
          LOG << "send pong";
          co::send(fd, "pong", 4);
}
void server_fun() {
   sock_t fd = co::tcp_socket();
   co::set_reuseaddr(fd);
   sock_t connfd;
   int addrlen = sizeof(sockaddr_in);
   struct sockaddr_in addr;
   co::init_ip_addr(&addr, "127.0.0.1", 7788);
   co::bind(fd, &addr, sizeof(addr));
```

```
co::listen(fd, 1024);

while (true) {
    connfd = co::accept(fd, &addr, &addrlen);
    if (connfd == -1) continue;

    Connection* conn = new Connection;
    conn->fd = connfd;
    conn->ip = co::ip_str(&addr);
    conn->port = ntoh16(addr.sin_port);

    // 为每个客户端连接创建一个新协程,在协程中处理连接上的数据
    co::go(on_new_connection, conn);
}

go(server_fun); // 启动 server 协程
```

• client 代码示例

```
void client_fun() {
   sock_t fd = co::tcp_socket();
   struct sockaddr_in addr;
   co::init_ip_addr(&addr, "127.0.0.1", 7788);
   co::connect(fd, &addr, sizeof(addr), 3000);
   co::set_tcp_nodelay(fd);
   char buf[8] = { 0 };
   for (int i = 0; i < 7; ++i) {
       co::sleep(1000);
       LOG << "send ping";
       co::send(fd, "ping", 4);
       co::recv(fd, buf, 4);
       LOG << "recv " << buf;
   co::close(fd);
}
go(client_fun); // 启动 client 协程
```

15.5 协程的同步机制

co 协程库实现了与线程类似的同步机制,熟悉多线程编程的开发人员,很容易从线程切换到协程编程。

15.5.1 协程锁(co::Mutex)

co::Mutex 与线程库中的 **Mutex** 类似,只是需要在协程环境中使用。协程锁获取失败时,调度线程会挂起当前协程,调度线程自身不会阻塞。

另外,co 还提供一个 co::MutexGuard 类,用法与线程库中的 MutexGuard 一样。

• 代码示例

```
co::Mutex mtx;
int v = 0;
```

```
void f1() {
    co::MutexGuard g(mtx);
    ++v;
}

void f2() {
    co::MutexGuard g(mtx);
    --v;
}

go(f1);
go(f2);
```

15.5.2 协程同步事件(co::Event)

co::Event 与线程库中的 **SyncEvent** 类似,但需要在协程环境中使用。调用 **wait()** 方法时,调度线程会挂起当前协程,调度线程自身不会阻塞。

• 代码示例

15.6 协程池

15.6.1 co::Pool

线程支持 TLS 机制,协程也可以支持类似的 CLS 机制,但考虑到系统中可能创建上百万协程,CLS 似乎不怎么高效,co最终放弃了 CLS,取而代之实现了 co::Pool 类:

```
class Pool {
  public:
    Pool();
    Pool(std::function<void*()>&& ccb, std::function<void(void*)>&& dcb, size_t cap=(size_t)-1);

    void* pop();
    void push(void* p);

    private:
    void* _p;
};
```

• 构造函数

第二个构造函数中的参数 ccb 与 dcb 可用于创建、销毁元素, cap 则用于指定 pool 的最大容量。此处的最大容量是对单个线程而言,如 cap 设置为 1024,调度线程有 8 个,则总的最大容量实际上是 8192。另外注意,最大容量只有在同时指定了 dcb 时有效。

pop

此方法从 pool 中拉取一个元素。 pool 为空时,若设置了 ccb,则调用 ccb 创建一个元素并返回;若没有设置 ccb,则返回 NULL。

• push

此方法将元素放回 pool 中,若元素为 NULL 指针,则直接忽略。若超过最大容量,且指定了 dcb,则直接调用 dcb 销毁元素,而不放入 pool 中。

co::Pool 类是协程安全的,调用 pop, push 方法不需要加锁,但必须在协程中调用。

• 代码示例

15.6.2 co::PoolGuard

co::PoolGuard 是一个模板类,它在构造时从 co::Pool 拉取元素,析构时将元素放回 co::Pool 中。另外, 它还重载了 **operator->**,可以像智能指针一样使用它。

• 代码示例

```
// 指定 ccb, dcb, 用于 Redis 的自动创建与销毁
co::Pool p(
        []() { return (void*) new Redis; }, // 指定 ccb
        [](void* p) { delete (Redis*)p; } // 指定 dcb
);

void f() {
        co::PoolGuard<Redis> rds(p); // rds 可视为一个 Redis* 指针
        rds->get("xx"); // 调用 redis 的 get 方法
}

go(f);
```

使用 CLS 机制, 100w 协程需要建立 100w 连接, 但使用 pool 机制, 100w 协程可能只需要共用少量的连接。Pool 看起来 比 CLS 更高效、更合理, 这也是本协程库不支持 CLS 的原因。

15.7 配置项

co 库支持的配置项如下:

• co_sched_num

调度线程数,默认为系统 CPU 核数,目前的实现中,这个值必须 <= CPU 核数。

· co_stack_size

协程栈大小,默认为1M。每个调度线程都会分配一个栈,调度线程内的协程共用这个栈。

• co_max_recv_size

co::recv 一次能接收的最大数据长度,默认为1M,超过此大小,分批接收。

• co_max_send_size

co::send 一次能发送的最大数据长度,默认为1M,超过此大小,分批发送。

16. 高效 json 库(json)

include: co/json.h.

json 库的设计原则是精简、高效、易用,其性能堪比 **rapidjson**,如果使用 **jemalloc**, **parse** 与 **stringify** 的性能会进一步提升。

- json 库的特性
 - 。 支持 null、bool、int、double、string 五种基本类型.
 - 。 支持 array、object 两种复合类型.
 - o 所有类型统一用一个 Json 类表示.
 - 。 Json 类内部仅一个指针数据成员, sizeof(Json) == sizeof(void*).
 - 。 Json 内置引用计数,复制操作仅增加引用计数(原子操作,线程安全),不进行内存拷贝.
 - 。 内置一个简单的内存分配器(Jalloc),对大部分内存分配操作进行优化.

16.1 基本类型

• 代码示例

```
// null
Json x;
x.is_null();
                              // 判断是否为 null
Json x = false;
                  // bool 类型
x.is_bool();
                             // 判断是否为 bool 类型
bool b = x.get_bool();
                             // 获取 bool 类型的值
Json x = 123;
                             // int 类型
int i = x.get_int();
                              // 获取 int 类型的值

      Json x = (int64) 23;
      // int 类型, 64位

      int64 i = x.get_int64();
      // 返回 64 位整数

Json x = 3.14;
                             // double 类型
double d = x.get_double(); // 获取 double 类型的值
Json x = "hello world"; // 字符串类型
Json x(s, n);
                             // 字符串类型 (const char* s, size_t n)
x.is_string();
                             // 判断是否为字符串类型
                             // 返回字符串的长度
const char* s = x.get_string(); // 返回字符串指针,字符串以 '\0' 结尾
```

16.2 array 类型

array 是一种数组类型,可以存储任意类型的 Json 对象。

```
Json x = json::array();
                       // 创建空数组,不同于 null
x.is_array();
                        // 判断是否为 array 类型
x.size();
                        // 返回 array 中元素个数
                        // 判断 array 是否为空
x.empty();
Json x;
                       // null, 调用 push_back 后自动变成 array 类型
x.push_back(false);
                       // 添加 bool 类型的值
                       // 添加 int 类型的值
x.push_back(1);
x.push_back(3.14);
                       // 添加 double 类型的值
x.push_back("hello");
                        // 添加 string 类型的值
x.push_back(x);
                        // 添加 array 类型的对象
x.push_back(obj);
                       // 添加 object 类型的对象
// 访问 array 成员
x[0].get_bool();
x[1].get_int();
// 遍历 array
for (uint32 i = 0; i < x.size(); ++i) {</pre>
   Json& v = x[i];
```

16.3 object 类型

object 类型内部以 key-value 形式存储, value 可以是任意类型的 Json 对象, key 则有下面几条限制:

- key 必须是 '\0' 结尾的 C 字符串.
- key 中不能包含双引号 ".

```
Json x = json::object();
                         // 创建空 object 对象, 不同于 null
                         // 判断是否为 object 类型
x.is_object();
                          // 返回 object 中元素个数
x.size();
x.empty();
                          // 判断 object 是否为空
Json x:
                          // null, 调用 add_member() 后自动变成 object 类型
x.add_member("name", "Bob"); // 添加字符串对象
x.add_member("age", 23); // 添加整数类型
x.add_member("height", 1.68); // 添加 double 类型
x.add_member("array", array); // 添加 array 类型
x.add_member("obj", obj);
                         // 添加 object 类型
// has_member 与 [] 各需查找一次
x.has_member("name"); // 判断是否包含成员 "name"
x["name"].get_string();
                         // 获取成员的值
// key 不存在时返回 null
                         // Json 内置引用计数,返回对象不会影响性能.
Json v = x.find("age");
if (v.is_int()) v.get_int();
if (!(v = x.find("obj")).is_null()) {
  do_something();
}
// 遍历
for (auto it = x.begin(); it != x.end(); ++it) {
   const char* key = it->key; // key
```

```
Json& v = it->value;  // value
}
```

16.4 json 转字符串

Json 类提供 str() 与 pretty() 方法,将 Json 转化成字符串:

另外 Json 类还提供一个 dbg() 方法,将 Json 转化成 debug 字符串, Json 内部较长的字符串类型可能被截断:

```
Json x;
fastring s = x.dbg();
LOG << x; // 实际上相当于 LOG << x.dbg();
```

16.5 字符串转 json

json::parse() 或者 Json 类中的 parse_from() 方法可以将字符串转化成 Json 对象:

```
Json x;
fastring s = x.str();

// parse 失败时, y 为 null
Json y = json::parse(s);
Json y = json::parse(s.data(), s.size());
y.parse_from(x.str());
```

16.6 注意事项

16.6.1 添加与查找成员

object 类型,内部用数组保存 key-value 对,这样可以保持成员添加时的顺序,但同时增加了查找成员的开销。operator[] 会进行查找操作,实际应用中应该尽量避免使用。

• 添加成员时用 add_member 取代 operator[]

```
// add_member 不查找,直接将成员添加到尾部
x.add_member("age", 23); // 比 x["age"] = 23 效率更高
```

• 查找成员时用 find 取代 operator[]

```
// 传统的成员访问, 3 次查找操作, 效率低
if (x.has_member("age") && x["age"].is_int()) {
    int i = x["age"].get_int();
}

// 用 find 取代 [], 只需一次查找操作
Json v = x.find("age");
if (v.is_int()) {
```

```
int i = v.get_int();
}
```

16.6.2 字符串类型中的特殊字符

json 字符串内部以 '\0' 结尾,应该避免在字符串中包含二进制字符。

json 字符串支持包含 "与\,,也支持\r,\n,\t 等转义字符。但包含这些特殊字符,会降低 json::parse() 的性能,实际应用中应该尽量少用。

17. 高性能 json rpc 框架(rpc)

include: co/rpc.h.

rpc 框架基于协程实现,内部使用 tcp/json 作为传输协议,简单的测试显示单线程 qps 可以达到 12w+。json 与基于结构体的二进制协议相比,至少有下面几个好处:

- 抓包可以直接看到传输的 json 对象,方便调试。
- rpc 调用直接传输 json 对象,不需要定义各种结构体,大大减少代码量。
- rpc 调用参数形式一致,固定为 (const Json& req, Json& res),很容易自动生成代码。
- 可以实现通用的 rpc client,不需要为不同的 rpc server 生成不同的 client 代码。

17.1 rpc server 接口介绍

rpc server 的接口非常简单:

```
namespace rpc {
class Service {
 public:
   virtual ~Service() = default;
   virtual void process(const Json& req, Json& res) = 0; // 业务处理
};
class Server {
 public:
   virtual ~Server() = default;
   virtual void start() = 0;
                                        // 启动 rpc server 协程
   virtual void add_service(Service*) = 0; // server 启动前必须先添加 Service 的实现
};
// 创建一个 rpc server, passwd 非空时, 客户端连接后需要进行密码认证
Server* new_server(const char* ip, int port, const char* passwd="");
} // rpc
```

rpc::Server 接收客户端连接,为每个连接创建一个新协程,新协程接收客户端请求,然后同步调用 rpc::Service 提供的 process() 方法处理请求,最后将结果发送回客户端。

具体的业务处理,需要继承 rpc::Service 并实现 process() 方法。实际上,process() 的代码是自动生成的,用户只需要实现 具体的 rpc 调用方法。

17.2.1 定义 proto 文件

下面是一个简单的 proto 文件 hello_world.proto:

```
// # 或 // 表示 注释
package xx // namespace xx
service HelloWorld {
   hello,
   world,
}
hello.req {
    "method": "hello"
hello.res {
   "method": "hello",
   "err": 200,
   "errmsg": "200 ok"
world.req {
   "method": "world"
world.res {
   "method": "world",
   "err": 200,
   "errmsg": "200 ok"
}
```

package xx 表示将代码生成到命名空间 xx 中,还可以用 package xx.yy.zz 生成嵌套命名空间。

service HelloWorld 定义一个继承 rpc::Service 的 service 类,hello, world 是它提供的两个 rpc 方法。

hello.req, hello.res, world.req, world.res 是请求参数及响应结果的示例,生成代码时不需要这些。

• 需要注意,一个 proto 文件只能定义一个 service。

17.2.2 生成 service 代码

代码生成器见 co/gen 目录。

• 生成 gen

```
xmake -b gen // 在 co 根目录执行此命令,构建 gen
```

• 生成 service 代码

```
gen hello_world.proto
```

下面是生成的 C++ 头文件 hello_world.h:

```
#pragma once
#include "co/rpc.h"
```

```
#include "co/hash.h"
#include <unordered_map>
namespace xx {
class HelloWorld : public rpc::Service {
  public:
    typedef void (HelloWorld::*Fun)(const Json&, Json&);
    HelloWorld() {
        _methods[hash64("ping")] = &HelloWorld::ping;
        _methods[hash64("hello")] = &HelloWorld::hello;
        _methods[hash64("world")] = &HelloWorld::world;
    virtual ~HelloWorld() {}
    virtual void process(const Json& req, Json& res) {
        Json& method = req["method"];
        if (!method.is_string()) {
            res.add_member("err", 400);
            res.add_member("errmsg", "400 req has no method");
            return;
        }
        auto it = _methods.find(hash64(method.get_string(), method.size()));
        if (it == _methods.end()) {
            res.add_member("err", 404);
            res.add_member("errmsg", "404 method not found");
            return;
        }
        (this->*it->second)(req, res);
    }
    virtual void ping(const Json& req, Json& res) {
        res.add_member("method", "ping");
        res.add_member("err", 200);
        res.add_member("errmsg", "pong");
    virtual void hello(const Json& req, Json& res) = 0;
    virtual void world(const Json& req, Json& res) = 0;
  private:
    std::unordered_map<uint64, Fun> _methods;
};
} // xx
```

可以看到 HelloWrold 的构造函数已经将 hello, world 方法注册到内部的 map 中,process() 方法根据 req 中的 method 字段,找到并调用对应的 rpc 方法。用户只需继承 HelloWorld 类,实现具体进行业务处理的 hello, world 方法即可。

业务处理方法可能在不同的线程中调用,实现时需要注意线程安全性。业务处理方法内部需要连接到其他网络服务时,可以用协程安全的 co::Pool 管理这些网络连接。

生成的头文件可以直接放到 server 代码所在目录,客户端不需要用到。客户端只需参考 proto 文件中的 req/res 定义,就知道怎么构造 req 发起 rpc 调用了。

17.2.3 具体的业务实现

下面的示例代码 hello_world.cc 给出了一个简单的实现:

```
#include "hello_world.h"
namespace xx {
class HelloWorldImpl : public HelloWorld {
 public:
   HelloWorldImpl() = default;
   virtual ~HelloWorldImpl() = default;
   virtual void hello(const Json& req, Json& res) {
        res.add_member("method", "hello");
        res.add_member("err", 200);
        res.add_member("errmsg", "200 ok");
   virtual void world(const Json& req, Json& res) {
        res.add_member("method", "world");
        res.add_member("err", 200);
        res.add_member("errmsg", "200 ok");
   }
};
} // xx
```

17.2.4 启动 rpc server

启动 rpc server 一般只需要如下的三行代码:

```
rpc::Server* server = rpc::new_server("127.0.0.1", 7788, "passwd");
server->add_service(new xx::HelloWorldImpl);
server->start();
```

注意调用 start() 方法会创建一个协程, server 在协程中运行, 防止主线程退出是用户需要关心的事。

17.3 rpc client

rpc client 的接口如下:

```
class Client {
  public:
    virtual ~Client() = default;
    virtual void ping() = 0; // send a heartbeat
    virtual void call(const Json& req, Json& res) = 0;
};

Client* new_client(const char* ip, int port, const char* passwd="");
} // rpc
```

rpc::new_client() 创建一个 rpc client,服务端若设置了密码,客户端需要带上密码进行认证。

call() 方法发起 rpc 调用,不同的 rpc 请求可以用 req 中的 method 字段标志。

ping() 方法用于给 server 端发送心跳。

- 特别提醒
 - 。 rpc::Client 创建时,并没有立即建立连接,第一次发起 rpc 请求才会建立连接。

o delete rpc::Client 会关闭连接,这个操作一般需要在协程内进行。

下面是一个简单的 rpc client 示例:

```
void client_fun() {
    rpc::Client* c = rpc::new_client("127.0.0.1", 7788, "passwd");

    for (int i = 0; i < 10000; ++i) {
        Json req, res;
        req.add_member("method", "hello");
        c->call(req, res); // 调用 hello 方法
    }

    delete c; // 在协程内 delete, 是安全关闭连接所需要的
}

int main(int argc, char** argv) {
    go(client_fun); // 创建协程
    while (1) sleep::sec(7);
    return 0;
}
```

需要注意,一个 rpc::Client 对应一个连接,不要在多个线程中使用同一个 rpc::Client。多线程环境中,可以使用 co::Pool 管理客户端连接,下面是一个例子:

```
co::Pool p(
    std::bind(&rpc::new_client, "127.0.0.1", 7788, "passwd"),
    [](void* p) { delete (rpc::Client*) p; }
);

void client_fun() {
    co::PoolGuard<rpc::Client> c(p);

    for (int i = 0; i < 10; ++i) {
        Json req, res;
        req.add_member("method", "hello");
        c->call(req, res); // 调用 hello 方法
    }
}

// 创建 8 个协程
for (int i = 0; i < 8; ++i) {
        go(client_fun);
}</pre>
```

17.4 配置项

rpc 库支持的配置项如下:

- rpc_max_msg_sizerpc 消息最大长度,默认为 8M。
- rpc_recv_timeout
 rpc 接收数据超时时间,单位为毫秒,默认 1024 毫秒。
- rpc_send_timeout
 rpc 发送数据超时时间,单位为毫秒,默认 1024 毫秒。

• rpc_conn_timeout

rpc 连接超时时间,单位为毫秒,默认 3000 毫秒。

• rpc_conn_idle_sec

rpc 保持空闲连接的时间,单位为秒,默认 180 秒。一个连接超过此时间没有收到任何数据,server 可能会关掉此连接。

• rpc_max_idle_conn

最大空闲连接数,默认为 **128** 。连接数超过此值,server 会关掉一些空闲连接(rpc_conn_idle_sec 时间内没有接收到数据的连接)。

• rpc_log

是否打印 rpc 日志,默认为 true。

18. hash 库(hash)

include: co/hash.h.

hash 库提供了如下的几个函数:

• hash64

计算 64 位的 hash 值,内部使用 murmur 2 hash 算法。

• hash32

计算 32 位的 hash 值, 32 位系统使用 murmur 2 的 32 位版本, 64 位系统直接取 hash64 的低 32 位。

• md5sum

计算字符串或指定长度数据的 md5 值,返回 32 字节的字符串。

• crc16

计算字符串或指定长度数据的 crc16 值,实现取自 redis。

• base64_encode

base64编码,不添加 \r, \n, 实际应用中,没有必要添加。

• base64_decode

base64 解码,解码失败时抛出 const char* 类型的异常。

• 代码示例

19. path 库(path)

include: co/path.h.

path 库移植于 golang, path 分隔符必须为 '/'。

• path::clean()

返回路径的最短等价形式,路径中连续的分隔符会被清除掉。

```
path::clean("./x//y/");  // return "x/y"
path::clean("./x/..");  // return "."
path::clean("./x/...");  // return ".."
```

• path::join()

将任意数量的字符串拼接成一个完整的路径,返回 path::clean() 处理后的结果。

```
path::join("x", "y", "z"); // return "x/y/z"
path::join("/x/", "y"); // return "/x/y"
```

• path::split()

将路径切分为 dir, file 两部分,若路径中不含分隔符,则 dir 部分为空。返回结果满足性质 path = dir + file。

```
path::split("/");  // -> { "/", "" }
path::split("/a");  // -> { "/", "a" }
path::split("/a/b");  // -> { "/a/", "b" }
```

• path::dir()

返回路径的目录部分,返回 path::clean()处理后的结果。

• path::base()

返回路径最后的一个元素。

• path::ext()

函数返回路径中文件名的扩展名。

```
path::ext("/a.cc"); // return ".cc"
path::ext("/a.cc/"); // return ""
```

20. 文件系统操作(fs)

include: co/fs.h.

fs 库最小限度的实现了常用的文件系统操作,不同平台 path 分隔符建议统一使用 '/'。

20.1 元数据操作

• 代码示例

```
bool x = fs::exists(path); // 判断文件是否存在
bool x = fs::isdir(path); // 判断文件是否为目录
int64 x = fs::mtime(path); // 获取文件的修改时间
int64 x = fs::fsize(path); // 获取文件的大小

fs::mkdir("a/b"); // mkdir a/b
fs::mkdir("a/b", true); // mkdir -p a/b

fs::remove("x/x.txt"); // rm x/x.txt
fs::remove("a/b"); // rmdir a/b 删除空目录
fs::remove("a/b", true); // rm -rf a/b

fs::rename("a/b", "a/c"); // 重命名
fs::symlink("/usr", "x"); // 软链接 x -> /usr, windows 需要 admin 权限
```

20.2 文件的基本读写操作

fs 库实现了 fs::file 类,支持文件的基本读写操作。

- fs::file 类的特性
 - 。 支持 r, w, a, m 四种读写模式, 前三种与 fopen 保持一致, m与 w 类似, 但不会清空已存在文件的数据。
 - 。 不支持缓存,直接读写文件。
 - 。 支持 move 语义, 可以将 file 对象直接放入 STL 容器中。
- 代码示例

```
// 后续可调用 f.open() 打开文件
fs::file f;
fs::file f("xx", 'r'); // 读模式打开文件
// 自动关闭之前打开的文件
f.open("xx", 'w');
f.open("xx", 'm');
f.open("xx", 'a');
                   // 追加写,文件不存在时创建
                   // 一般写, 文件不存在时创建, 文件存在时清空数据
                    // 修改写,文件不存在时创建,文件存在时不清数据
if (f) f.read(buf, 512); // 读取最多 512 字节
f.write(buf, 32); // 写入 32 字节
f.write("hello");
                   // 写入字符串
                   // 写入单个字符
f.write('c');
                  // 关闭文件, file 析构时会调用 close()
f.close();
```

20.3 文件流(fs::fstream)

fs::file 不支持缓存,写小文件性能较差,为此,fs 库另外提供了fs::fstream 类。

- fs::fstream 类的特性
 - 。 只写不读, 仅支持 w, a 两种模式。
 - 。 可以自定义缓存大小,默认为8k。

- 。 支持 move 语义, 可将 fstream 对象放入 STL 容器中。
- 代码示例

21. 系统操作(os)

include: co/os.h.

22. 编译

CO 使用 xmake 进行编译,同时提供 cmake 支持(由 izhengfan 贡献)。

• 编译器

```
Linux: gcc 4.8+Mac: clang 3.3+Windows: vs2015+
```

• 安装 xmake

windows, mac 与 debian/ubuntu 可以直接去 xmake 的 release 页面下载安装包,其他系统请参考 xmake 的 Installation 说明。

xmake 在 linux 上默认禁止 root 用户编译,ruki 说不安全,可以在 ~/.bashrc 中加上下面的一行,启用 root 编译:

```
export XMAKE_ROOT=y
```

• 快速上手

```
# 所有命令都在 co 根目录执行,后面不再说明
xmake # 默认编译 libco 与 gen
xmake -a # 编译所有项目 (libco, gen, co/test, co/unitest)
```

• 编译 libco

```
xmake build libco# 編译 libcoxmake -b libco# 与上同xmake b libco# 与上同, 可能需要較新版本的 xmake
```

• 编译及运行 unitest 代码

co/unitest 是单元测试代码,用于检验 libco 库功能的正确性。

```
xmake build unitest # build 可以简写为 -b
xmake run unitest -a # 执行所有单元测试
xmake r unitest -a # 同上
xmake r unitest -os # 执行单元测试 os
xmake r unitest -json # 执行单元测试 json
```

• 编译及运行 test 代码

co/test 包含了一些测试代码。**co/test** 目录下增加 **xxx_test.cc** 源文件,然后在 **co** 根目录下执行 **xmake build xxx** 即可构建。

```
xmake build flag
                  # 编译 flag_test.cc
xmake build log# 編译 log_test.ccxmake build json# 編译 json_test.cc
xmake build rapidjson # 编译 rapidjson_test.cc
xmake build rpc
                   # 编译 rpc_test.cc
xmake r flag -xz
                   # 测试 flag 库
xmake r log
                   # 测试 log 库
xmake r log -cout # 终端也打印日志
xmake r log -perf # log 库性能测试
xmake r json
                  # 测试 json
xmake r rapidjson # 測试 rapidjson
. .pc
xmake r rpc -c
                  # 启动 rpc server
                  # 启动 rpc client
```

• 编译 gen

```
xmake build gen

# 建议将 gen 放到系統目录下(如 /usr/local/bin/).

gen hello_world.proto
```

proto 文件格式可以参考 hello_world.proto。

• 安装

```
# 默认安装头文件、libco、gen
xmake install -o pkg # 打包安装到 pkg 目录
xmake i -o pkg # 同上
xmake install -o /usr/local # 安装到 /usr/local 目录
```

cmake 编译

• 构建 libco 库和 gen

在 Unix 系统命令行下,使用 cmake/make 进行构建:

```
cd co
mkdir build && cd build
```

```
cmake ..
make -j8
```

构建完成后会在 **build/lib** 目录下生成 libco 库文件,在 **buildb/bin** 目录下生成 **gen** 可执行文件。

• 构建 test 和 unitest

默认不开启 test 和 unitest 的构建,如需开启,可如下设置:

```
cmake .. -DBUILD_TEST=ON -DBUILD_UNITEST=ON
cmake .. -DBUILD_ALL
```

• 安装 co 库

在 Unix 命令行下,在 make 完成后,可进行安装:

```
make install
```

此命令会将头文件、库文件,以及 gen 可执行文件复制到安装目录下的相应子目录。 Linux 下默认的安装位置是 /usr/local/,故 make install 时可能需要 root 权限。

如需更改安装位置,需在 cmake 时设置 CMAKE_INSTALL_PREFIX 参数:

```
cmake .. -DCMAKE_INSTALL_PREFIX=pkg
```

23. 结语

这份文档其实还可以写得更详细一点,终因语言乏力、精力有限作罢,只能说声抱歉了。文档中难免有些疏漏、错误之处,敬请海涵与指正!

- 有问题请提交到 github.
- 赞助、商务合作请联系 idealvin@qq.com.
- 小赏作者请扫码:



Alvin idealvin@qq.com