

## C++多线程编程入门

2009年05月11日 星期一 18:13

### 第1节 背景

为了更好的理解多线程的概念，先对进程，线程的概念背景做一下简单介绍。

早期的计算机系统都只允许一个程序独占系统资源，一次只能执行一个程序。在大型机年代，计算是一种宝贵资源。对于资源拥有方来说，最好的生财之道自然是将同一资源同时租售给尽可能多的用户。最理想的情况是在全球计算市场。所以不难理解为何当年 IBM 预测“全球只要有 4 台计算机就够了”。

这种背景下，一个计算机能够支持多个程序并发执行的需求变得十分迫切。由此产生了进程的概念。进程在多数早期多任务操作系统中是执行工作的基本单元。进程是包含程序指令和相关资源的集合。每个进程和其他进程一起接受系统调度，竞争 CPU，内存等系统资源。每次进程切换，都存在进程资源的保存和恢复动作，这称为上下文切换。

进程的引入可以解决支持多用户的问题，但是多进程系统也在如下方面产生了新的问题：进程频繁切换引起的额外开销可能会严重影响系统性能。进程间通信要求复杂的系统级实现。

在程序功能日趋复杂的情况下，上述缺陷也就凸现出来。比如，一个简单的 GUI 程序，为了有更好的交互性，通常用一个任务支持界面交互，另一个任务支持后台运算。如果每个任务均由一个进程来实现，那会相当低效。对每个进程来说，系统资源看上去都是其独占的。比如内存空间，每个进程认为自己的内存空间是独有的。一次切换，这些独立资源都要切换。

由此就演化出了利用分配给同一个进程的资源，尽量实现多个任务的方法。这也就引入了线程的概念。线程是同一个进程内部的多个线程，共享的是同一个进程的所有资源。

比如，与每个进程独有的内存空间不同，同属一个进程的多个线程共享该进程的内存空间。例如，在进程地址空间中有一个全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

全局变量 `globalVar`，若 A 线程将其赋值为 1，则另一线程 B 可以看到该变量值为 1。两个线程看到的全局变量 `globalVar` 是同一个变量。

。

通过线程可以支持同一个应用程序内部的并发，免去了进程频繁切换的开销，另外并发任务间通信简单。

目前多线程应用主要用于两大领域：网络应用和嵌入式应用。为什么在这两个领域应用较多呢？多线程应用能够解决两大问

题：

并发。网络程序具有天生的并发性。比如网络数据库可能需要同时处理数以千计的请求。而由于网络连接的时延不确定性和不可

靠性，一旦等待一次网络交互，可以让当前线程进入睡眠，退出调度，处理其他线程。这样就能充分利用系统资源，充分发挥

系统处理能力。

实时。线程的切换是轻量级的，所以可以保证足够快。每当有事件发生，状态改变，都能有线程及时响应，而且每次线程内部处

理的计算强度和复杂度都不大。在这种情况下，多线程实现的模型也是高效的。

在有些语言中，对多线程或者并发的支持是直接内建在语言中的，比如 Ada 和 VHDL。在 C++ 里面，线程的支持由具体操作系统

提供的函数接口支持。不同的系统中具体实现方法不同。后面所有例子只给出 windows 和 Unix/Linux 的实现。

在后面的实现中，考虑的是尽量封装隔离底层的多线程函数接口，屏蔽操作系统底层的线程实现细节，介绍的重点是多线程

编程中较通用的概念。同时也尽量体现 C++ 面向对象的一面。

最后，由于空闲时间有限，我只求示例代码能够明确表达自己的意思即可。至于代码的尽善尽美就拜托各位尽力以为之了。

## 第 2 节 线程的创建

本节介绍如下内容

线程状态

线程运行环境

线程类定义

示例程序

线程类的 Windows 和 Unix 实现

线程状态

在一个线程的生存期内，可以在多种状态之间转换。不同操作系统可以实现不同的线程模型，定义

不同的线程状态，每个状

态还可以包含多个子状态。但大体说来，如下几种状态是通用的：

就绪：参与调度，等待被执行。一旦被调度选中，立即开始执行。

运行：占用 CPU，正在运行中。

休眠：暂不参与调度，等待特定事件发生。

中止：已经运行完毕，等待回收线程资源（要注意，这个很容易误解，后面解释）。

线程环境

线程存在于进程之中。进程内所有全局资源对于内部每个线程均是可见的。

进程内典型全局资源有如下几种：

代码区。这意味着当前进程空间内所有可见的函数代码，对于每个线程来说也是可见的。

静态存储区。全局变量。静态变量。

动态存储区。也就是堆空间。

线程内典型的局部资源有：

本地栈空间。存放本线程的函数调用栈，函数内部的局部变量等。

部分寄存器变量。例如本线程下一步要执行代码的指针偏移量。

一个进程发起之后，会首先生成一个缺省的线程，通常称这个线程为主线程。C/C++程序中主线程通过 main 函数进入的线程

。由主线程衍生的线程称为从线程，从线程也可以有自己的入口函数，作用相当于主线程的 main

这个函数由用户指定。Pthread 和 winapi 中都是通过传入函数指针实现。在指定线程入口函数时可以指定入口函数的参数。

就像 main 函数有固定的格式要求一样，线程的入口函数一般也有固定的格式要求，参数通常都是 \* 类型，返回类型在

pthread 中是 void \*，winapi 中是 unsigned int，而且都需要是全局函数。

最常见的线程模型中，除主线程较为特殊之外，其他线程一旦被创建，相互之间就是对等关系 (peer)，不存在隐含的

层次关系。每个进程可以创建的最大线程数由具体实现决定。

为了更好的理解上述概念，下面通过具体代码来详细说明。

线程类接口定义

一个线程类无论具体执行什么任务，其基本的共性无非就是

创建并启动线程

停止线程

另外还有就是能睡，能等，能分离执行（有点拗口，后面再解释）。

还有其他的可以继续加…

将线程的概念加以抽象，可以为其定义如下的类：

文件 thread.h

```
#ifndef __THREAD_H_
```

```
#define __THREAD__H_
class Thread
{
public:
Thread();
virtual ~Thread();
int start (void * = NULL);
void stop();
void sleep (int);
void detach();
void * wait();
protected:
virtual void * run(void *) = 0;
private:
//这部分 win 和 unix 略有不同，先不定义，后面再分别实现。
//顺便提一下，我很不习惯写中文注释，这里为了更明白一
//点还是选用中文。
...
};
#endif
```

Thread::start() 函数是线程启动函数，其输入参数是无类型指针。

Thread::stop() 函数中止当前线程。

Thread::sleep() 函数让当前线程休眠给定时间，单位为秒。

Thread::run() 函数是用于实现线程类的线程函数调用。

Thread::detach() 和 thread::wait() 函数涉及的概念略复杂一些。在稍后再做解释。

Thread 类是一个虚基类，派生类可以重载自己的线程函数。下面是一个例子。

示例程序

代码写的都不够精致，暴力类型转换比较多，欢迎有闲阶级美化，谢过了先。

文件 create.h

```
#ifndef __CREATOR__H_
#define __CREATOR__H_

#include <stdio.h>
#include "thread.h"

class Create: public Thread
{
protected:
void * run(void * param)
{
    char * msg = (char*) param;
```

```
    printf ("%s\n", msg);  
    //sleep(100); 可以试着取消这行注释，看看结果有什么不同。  
    printf("One day past. \n");  
    return NULL;  
}  
};
```

#endif

然后，实现一个 main 函数，来看看具体效果：

文件 Genesis.cpp

```
#include <stdio.h>
```

```
#include "create.h"
```

```
int main(int argc, char** argv)
```

```
{
```

```
Create monday;
```

```
Create tuesday;
```

```
printf("At the first God made the heaven and the earth. \n");
```

```
monday.start("Naming the light, Day, and the dark, Night, the first day.");
```

```
tuesday.start("Gave the arch the name of Heaven, the second day.");
```

```
printf("These are the generations of the heaven and the earth. \n");
```

```
return 0;
```

```
}
```

编译运行，程序输出如下：

```
At the first God made the heaven and the earth.
```

```
These are the generations of the heaven and the earth.
```

令人惊奇的是，由周一和周二对象创建的子线程似乎并没有执行！这是为什么呢？别急，在最后 printf 语句之前加上如下语句

```
:
```

```
monday.wait();
```

```
tuesday.wait();
```

重新编译运行，新的输出如下：

```
At the first God made the heaven and the earth.
```

```
Naming the light, Day, and the dark, Night, the first day.
```

```
One day past.
```

```
Gave the arch the name of Heaven, the second day.
```

```
One day past.
```

```
These are the generations of the heaven and the earth.
```

为了说明这个问题，需要了解前面没有解释的 Thread::detach() 和 Thread::wait() 两个函数的合

无论在 windows 中，还是 Posix 中，主线程和子线程的默认关系是：

无论子线程执行完毕与否，一旦主线程执行完毕退出，所有子线程执行都会终止。这时整个进程处于僵死（部分线程保持一种

终止执行但还未销毁的状态，而进程必须在其所有线程销毁后销毁，这时进程处于僵死状态），在个例子的输出中，可以看

到子线程还来不及执行完毕，主线程的 `main()` 函数就已经执行完毕，从而所有子线程终止。

需要强调的是，线程函数执行完毕退出，或以其他非常方式终止，线程进入终止态（请回顾上面讨论的线程状态），但千万要记住

的是，进入终止态后，为线程分配的系统资源并不一定已经释放，而且可能在系统重启之前，一直不能释放。终止态的线程，

仍旧作为一个线程实体存在与操作系统中。（这点在 win 和 unix 中是一致的。）而什么时候销毁取决于线程属性。

通常，这种终止方式并非我们所期望的结果，而且一个潜在的问题是未执行完就终止的子线程，因为为线程实体占用系统资源

之外，其线程函数所拥有的资源（申请的动态内存，打开的文件，打开的网络端口等）也不一定能释放。所以，针对这个问题，

主线程和子线程之间通常定义两种关系：

可会合(`joinable`)。这种关系下，主线程需要明确执行等待操作。在子线程结束后，主线程的等待操作执行完毕，子线程

和主线程会合。这时主线程继续执行等待操作之后的下一步操作。主线程必须会合可会合的子线程。在 `Thread` 类中，这个操作通过

在主线程的线程函数内部调用子线程对象的 `wait()` 函数实现。这也就是上面加上三个 `wait()` 调用表示正确的原因。必须强调的

是，即使子线程能够在主线程之前执行完毕，进入终止态，也必需显示执行会合操作，否则，系统不会主动销毁线程，分配

给该线程的系统资源（线程 id 或句柄，线程管理相关的系统资源）也永远不会释放。

相分离(`detached`)。顾名思义，这表示子线程无需和主线程会合，也就是相分离的。这种情况下子线程一旦进入终止态

，系统立即销毁线程，回收资源。无需在主线程内调用 `wait()` 实现会合。在 `Thread` 类中，调用 `detach()` 使线程进入 `detached` 状态。

这种方式常用在线程数较多的情况，有时让主线程逐个等待子线程结束，或者让主线程安排每个子线程

结束的等待顺序，是很困

难或者不可能的。所以在并发子线程较多的情况下，这种方式也会经常使用。

缺省情况下，创建的线程都是可会合的。可会合的线程可以通过调用 `detach()` 方法变成相分离的，但反向则不行。

UNIX 实现

文件 `thread.h`

```
#ifndef __THREAD__H_
#define __THREAD__H_
class Thread
{
public:
    Thread();
    virtual ~Thread();
    int start (void * = NULL);
    void stop();
    void sleep (int);
    void detach();
    void * wait();
protected:
    virtual void * run(void *) = 0;
private:
    pthread_t handle;
    bool started;
    bool detached;
    void * threadFuncParam;
    friend void * threadFunc(void *);
};
```

```
//pthread 中线程函数必须是一个全局函数，为了解决这个问题
//将其声明为静态，以防止此文件之外的代码直接调用这个函数。
//此处实现采用了称为 Virtual friend function idiom 的方法。
Static void * threadFunc(void *);
#endif
```

文件 `thread.cpp`

```
#include <pthread.h>
#include <sys/time.h>
#include "thread.h"

static void * threadFunc (void * threadObject)
{
    Thread * thread = (Thread *) threadObject;
```

```
return thread->run(thread->threadFuncParam);
}

Thread::Thread()
{
    started = detached = false;
}

Thread::~Thread()
{
    stop();
}

bool Thread::start(void * param)
{
    pthread_attr_t attributes;
    pthread_attr_init(&attributes);
    if (detached)
    {
        pthread_attr_setdetachstate(&attributes, PTHREAD_CREATE_DETACHED);
    }

    threadFuncParam = param;

    if (pthread_create(&handle, &attributes, threadFunc, this) == 0)
    {
        started = true;
    }

    pthread_attr_destroy(&attribute);
}

void Thread::detach()
{
    if (started && !detached)
    {
        pthread_detach(handle);
    }
    detached = true;
}

void * Thread::wait()
{
    void * status = NULL;
```



```
if (started && !detached)
{
    pthread_join(handle, &status);
}
return status;
}

void Thread::stop()
{
if (started && !detached)
{
    pthread_cancel(handle);
    pthread_detach(handle);
    detached = true;
}
}

void Thread::sleep(unsigned int milliseconds)
{
timeval timeout = { milliseconds/1000, millisecond%1000};
select(0, NULL, NULL, NULL, &timeout);
}
```

## Windows 实现

### 文件 thread.h

```
#ifndef _THREAD_SPECIFIC_H__
#define _THREAD_SPECIFIC_H__

#include <windows.h>

static unsigned int __stdcall threadFunction(void *);

class Thread {
    friend unsigned int __stdcall threadFunction(void *);
public:
    Thread();
    virtual ~Thread();
    int start(void * = NULL);
    void * wait();
    void stop();
    void detach();
    static void sleep(unsigned int);
```

```
protected:
    virtual void * run(void *) = 0;

private:
    HANDLE threadHandle;
    bool started;
    bool detached;
    void * param;
    unsigned int threadID;
};

#endif

文件 thread.cpp
#include "stdafx.h"
#include <process.h>
#include "thread.h"

unsigned int __stdcall threadFunction(void * object)
{
    Thread * thread = (Thread *) object;
    return (unsigned int ) thread->run(thread->param);
}

Thread::Thread()
{
    started = false;
    detached = false;
}

Thread::~Thread()
{
    stop();
}

int Thread::start(void* pra)
{
    if (!started)
    {
        param = pra;
        if (threadHandle = (HANDLE)_beginthreadex(NULL, 0,
threadFunction, this, 0, &threadID))
        {
            if (detached)
            {
```

```
CloseHandle(threadHandle);
    }
    started = true;
}
}
return started;
}

//wait for current thread to end.
void * Thread::wait()
{
    DWORD status = (DWORD) NULL;
    if (started && !detached)
    {
        WaitForSingleObject(threadHandle, INFINITE);
        GetExitCodeThread(threadHandle, &status);
        CloseHandle(threadHandle);
        detached = true;
    }

    return (void *)status;
}

void Thread::detach()
{
    if (started && !detached)
    {
        CloseHandle(threadHandle);
    }
    detached = true;
}

void Thread::stop()
{
    if (started && !detached)
    {
        TerminateThread(threadHandle, 0);

        //Closing a thread handle does not terminate
        //the associated thread.
        //To remove a thread object, you must terminate the th
        //then close all handles to the thread.
        //The thread object remains in the system until
        //the thread has terminated and all handles to it have
```

```
        //closed through a call to CloseHandle
        CloseHandle(threadHandle);
        detached = true;
    }
}

void Thread::sleep(unsigned int delay)
{
    ::Sleep(delay);
}
```

## 小结

本节的主要目的是帮助入门者建立基本的线程概念，以此为基础，抽象出一个最小接口的通用线程。在示例程序部分，初学者

可以体会到并行和串行程序执行的差异。有兴趣的话，大家可以在现有线程类的基础上，做进一步的发展和尝试。如果觉得对线

程的概念需要进一步细化，大家可以进一步扩展和完善现有 Thread 类。

想更进一步了解的话，一个建议是，可以去看看其他语言，其他平台的线程库中，线程类抽象了哪些概念。比如 Java, perl 等跨

平台语言中是如何定义的，微软从 winapi 到 dotnet 中是如何支持多线程的，其线程类是如何定义的。这样有助于更好的理解线程

的模型和基础概念。

另外，也鼓励大家多动手写写代码，在此基础上尝试写一些代码，也会有助于更好的理解多线程的特点。比如，先开始的线

程不一定先结束。线程的执行可能会交替进行。把 printf 替换为 cout 可能会有新的发现，等等

每个子线程一旦被创建，就被赋予了自己的生命。管理不好的话，一只特例独行的猪是非常让人头痛

对于初学者而言，编写多线程程序可能会遇到很多令人手足无措的 bug。往往还没到考虑效率，死锁等阶段就问题百出，而

且很难理解和调试。这是非常正常的，请不要气馁，后续文章会尽量解释各种常见问题的原因，帮助大家避免常见错误。目前能

想到入门阶段常遇到的问题是：

内存泄漏，系统资源泄漏。

程序执行结果混乱，但是在某些点插入 sleep 语句后结果又正确了。  
程序 crash，但移除或添加部分无关语句后，整个程序正常运行（假相）。  
多线程程序执行结果完全不合逻辑，出于预期。

本文至此，如果自己动手改改，试一些例子，对多线程程序应该多少有一些感性认识了。刚开始只  
基本概念弄懂了，后面可

以一步一步搭建出很复杂的类。不过刚开始不要贪多，否则会欲速则不达，越弄越糊涂。

最后，大家见仁见智吧，我在此起到抛砖引玉的作用就很开心了，呵呵。另外文本编辑器的原因，  
如果编译不过，可能需要

把标点符号从中文换成英文。

PS: 如果遇到编译错误: error C2065: '\_beginthreadex' : undeclared identifier.

做以下设置:

project->setting->C/C++->Code Generation->Use run-time libray->选 Debug Multithread  
程), 或 Multithread