# 并发编程

## Tedu Python教学部

Author: 吕泽

Days: 6天

- 多任务编程
- 进程 (process)
  - 。进程理论基础
- 基于fork的多进程编程
  - 。 fork使用
  - 。 进程相关函数
  - 。 孤儿和僵尸
  - 。群聊聊天室
- multiprocessing模块创建过程
  - 。进程创建方法
  - 。进程池实现
- 进程间通信 (IPC)
  - 。 管道通信 (Pipe)
  - 。消息队列
  - 。共享内存
  - 。信号量(信号灯集)
- 线程编程 (Thread)
  - 。线程基本概念
  - 。 threading模块创建线程
  - 。线程对象属性
  - 。自定义线程类
- 同步互斥
  - 。线程间通信方法
  - 。线程同步互斥方法
    - 线程Event
    - 线程锁Lock
  - 。死锁及其处理
- python线程GIL
- 进程线程的区别联系
  - 。区别联系
  - 。使用场景
  - 。要求
- 并发网络通信模型
  - 。常见模型分类
  - 。基于fork的多进程网络并发模型
    - 实现步骤

- 。 基于threading的多线程网络并发
  - -实现步骤
- 。 ftp文件服务器
- IO并发
  - 。 IO分类
    - 阻塞IO
    - 非阻塞IO
  - 。IO多路复用
    - select方法
    - @@扩展、位运算
    - poll方法
    - epoll方法
  - 。协程技术
    - 基础概念
    - 扩展延申@标准库协程的实现
    - 第三方协程模块
  - o HTTPServer v2.0

# 多任务编程

1.意义: 充分利用计算机多核资源, 提高程序和运行效率。

2.实现方案:多进程,多线程

3.并行与开发

并发:同时处理多个任务,内核在任务间不断的切换达到好像多个任务被同时执行的效果,实际每个时刻只有一个任务占有内核。

并行: 多个任务利用计算机多核资源在同时执行, 此时多个任务间为并行关系。

# 进程 (process)

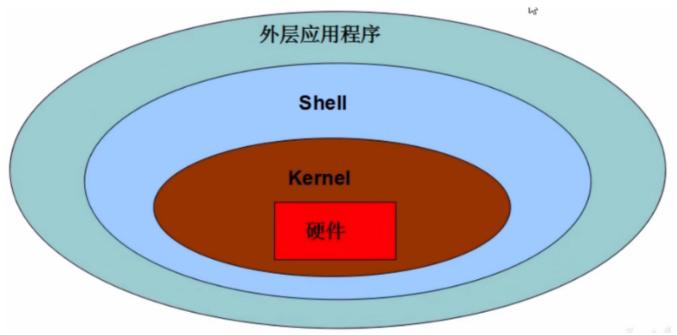
# 进程理论基础

1.定义:程序在计算机中的一次运行。

程序是一个可执行文件,是静态的占有磁盘。 进程是一个动态的过程描述,占有计算机运行资源,有一定的生命周期。

2.系统中如何产生一个进程:

[1]用户空间通过调用程序接口或者命令发起请求 [2]操作系统接收用户请求,开始创建过程 [3]操作系统调配计算机资源,确定进程状态等 [4]操作系统将创建的进程提供给用户使用



## 3.进程基本概念

- cpu时间片:如果一个进程占有cpu内核则称这个进程在cpu时间片上。
- PCB(进程控制块):在内存中开辟的一块空间,用于存放进程的基本信息,也用于系统查找识别进程。
- 进程ID(PID):系统为每个进程分配的一个大于0的整数,作为进程ID。每个进程ID不重复。 Linux查看进程ID: ps -aux
- 父子进程:系统中每一个进程(除了系统初始化进程)都有唯一的父进程,可以有0个或多个子进程。父子进程关系便于进程管理。

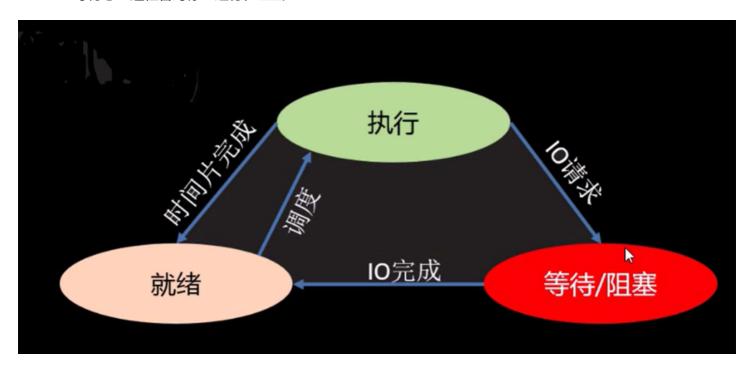
Linux查看进程树: pstree

### • 进程状态

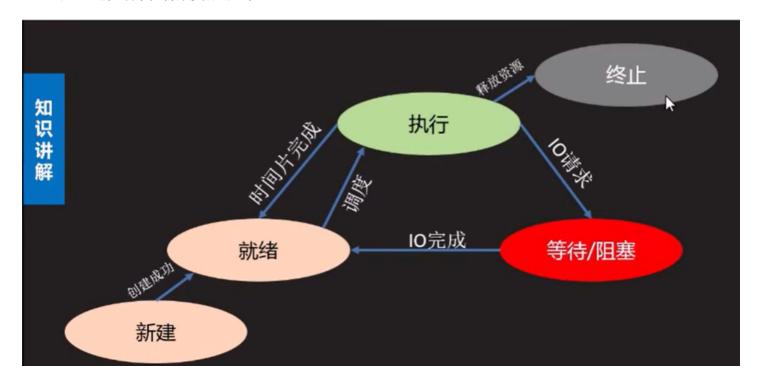
。三态

就绪态: 进程具备执行条件, 等待分配CPU资源

运行态: 进程占有CPU时间片正在运行等待态: 进程暂时停止运行, 让出CPU



五态(再三台基础上增加新建和终止)新建:创建一个进程,获取资源的过程终止:进程结束,释放资源的过程



- 状态查看命令: ps -aux -->STAT列
- S等待态
- R 执行态(因为就绪态和执行态快速切换,所以R也表示就绪态)
- D 等待态
- T 等待态
- Z 僵尸态
- < 有较高优先级
- N优先级较低
- + 前台进程
- s 会话组组长
- | 有多线程的
- 进程的运行特征
  - 【1】进程可以使用计算机多核资源
  - 【2】进程是计算机分配资源的最小单元
  - 【3】进程之间的运行互不影响,各自独立
  - 【4】每个进程拥有独立的空间,各自使用自己空间资源

### 面试要求

- 1.什么是进程,进程和程序有什么区别
- 2.进程有哪些状态,状态之间如何转化

# 基于fork的多进程编程

# fork使用

代码示例:day1/fork.py 代码示例:day1/fork1.py

pid=os.fork()

功能: 创建新的进程

返回值:整数,如果创建进程失败返回一个附属,如果成功则再原有进程中返回新进程的PID,再新进程中返回

0.

#### 注意

• 子进程会复制父进程全部内存空间,从fork下一句开始执行

- 父子进程各自独立运行,运行顺序不一定。
- 利用父子进程fork返回值的区别,配合if结构让父子进程执行不同的内容几乎是固定搭配。
- 父子进程有各自特有特征比如PID PCB命令集等。
- 父进程fork之前开辟的空间,子进程同样拥有,父子进程对各自空间的操作不会互相影响。

## 进程相关函数

代码示例: day1/get\_pid.py 代码示例: day1/exit.py

os.getpid()

功能:获取一个进程的PID值返回值:返回当前进程的PID

os.getppid()

功能:获取父进程的PID值返回值:返回父进程的PID

os.\_exit(status)

功能: 结束一个进程

参数:整数,表示进程的终止状态

sys.exit([status])

功能:退出进程

参数:整数表示推出状态 字符串表示退出时打印内容

# 孤儿和僵尸

1.孤儿进程: 父进程先于子进程退出,此时子进程成为孤儿进程。

特点:孤儿进程会被系统进程收养,此时系统进程就会成为孤儿进程新的父进程,孤儿进程退出该进程会自动处理。

2. 僵尸进程:子进程先于父进程退出,父进程又没有处理子进程的退出状态,此时,子进程就会称为僵尸进程。

特点: 僵尸进程虽然结束, 但是会存留部分PCB在内存中, 大量的僵尸进程会浪费系统的内存资源。

- 3.如何避免僵尸进程产生
  - 使用wait函数处理子进程退出

## 代码示例: day01/wait.py

pid,status = os.wait() 功能:在父进程中阻塞等待处理子进程退出返回值: pid 退出的子进程的PID

pid 退出的于进程的PID status 子进程退出状态

• 创建二级子进程处理僵尸

## 代码示例: day01/child.py

- 【1】父进程创建子进程,等待回收子进程
- 【2】子进程创建二级子进程然后立即退出
- 【3】二级子进程成为孤儿,和原来父进程一同执行事件。因为孤儿进程不会成为僵尸进程
- 通过信号处理子进程退出

原理:子进程退出时会发送信号给父进程,如果父进程忽略子进程信号,则系统就会自动处理子进程退出

方法:使用signal模块在父进程创建子进程前写如下语句:

import signal
signal.signal(signal.SIGCHLD, signal.SIG\_IGN)

特点: 非阻塞, 不会影响父进程运行。可以处理所有子进程退出。

## 群聊聊天室

功能: 类似qq群功能

- 【1】有人进入聊天室需要输入姓名,姓名不能重复
- 【2】有人进入聊天室时,其他人会收到通知:xxx进入了聊天室
- 【3】一个人发消息,其他人会收到:xxx:xxxxxxx
- 【4】有人退出聊天室,则其他人也会收到通知:xxx退出了聊天室

# multiprocessing模块创建过程

## 进程创建方法

代码示例: day02/process1.py 代码示例: day02/process2.py 代码示例: day02/process3.py

#### 1.流程特点

- 【1】将需要子进程执行的事件封装为函数
- 【2】通过模块的Process类创建进程对象,关联函数
- 【3】可以通过对象设置进程信息及属性
- 【4】通过进程对象调用start启动进程
- 【5】通过进程对象调用join回收进程

#### 2.基本接口使用

#### Process()

功能: 创建进程对象

参数: target 绑定要执行的目标函数

args 元组,用于给target函数位置传参 kwargs 字典,给target函数键值传参

#### p.start()

功能: 启动进程

注意:启动进程此时target绑定函数开始执行,该函数作为子进程执行内容,此时进程真正被创建

#### p.join([timeout])

功能: 阻塞等待回收进程

参数:超时时间

#### 注意

- 使用multiprocessing创建进程同样是子进程复制父进程空间代码段,父子进程运行互不影响。
- 子进程只运行target绑定的函数部分,其余内容均是父进程执行内容。
- multiprocessing中父进程往往只用来创建子进程回收子进程,具体事件由子进程完成。
- multiprocessing创建的子进程中无法使用标准输入 (不能使用input)

## 3.进程对象属性

代码示例: day02/process\_attr.py

p.name 进程名称

p.pid 对应子进程的PID号

p.is alive()查看子进程是否在生命周期

p.daemon 设置父子进程的退出关系

- 如果设置为True则子进程会随父进程的退出而结束
- 要求必须在start()前设置
- 如果daemon设置成True, 通常就不会使用join()

## 进程池实现

## 代码示例: day02/pool.py

- 1.必要性
- 【1】进程的创建和销毁过程消耗的资源较多
- 【2】当任务量众多,每个任务在很短时间内完成时,需要频繁的创建和销毁进程。此时对计算机压力较大
- 【3】进程池技术很好的解决了以上问题。

#### 2.原理

创建一定数量的进程来处理事件,事件处理完进程不退出,而是继续处理其他事件,直到所有事件全都处理完 毕统一销毁。增加进程的重复利用,降低资源消耗。

## 3.进程池实现

#### 【1】创建进程池对象,进入适当的进程

from multiprocessing import Pool
Pool(processes)

功能: 创建进程池对象

参数: 指定进程数量, 默认根据系统自动判定

## 【2】将事件加入进程池队列执行

pool.apply\_async(func,args,kwds)

功能:使用进程池执行func事件

参数: func 事件函数

args 元组,给func按位置传参 kwargs 字典,给func按照键值传参

返回值:返回函数事件对象

### 【3】关闭进程池

pool.close() 功能:关闭进程池

#### 【4】回收进程池中进程

pool.join()

功能: 回收进程池中进程

# 进程间通信 (IPC)

- 1.必要性:进程间空间独立,资源不共享,此时在需要进程间数据传输时就需要特定的手段进行数据通信。
- 2.常用进程间通信方法

管道 消息队列 共享内存 信号 信号量 套接字

# 管道通信 (Pipe)

代码示例: day03/pipe.py

1.通信原理

在内存中开辟管道空间,生成管道操作对象,多个进程使用同一个管道对象进行读写即可通信。

#### 2.实现方法

from multiprocessing import pipe

fd1,fd2 = Pipe(duplex = True)

功能: 创建管道

参数:默认表示双向管道,如果为False,表示单向管道

返回值:表示 管道两端的读写对象,如果是双向管道,均可读写,如果是单身管道fd1只读,fd2只写

fd.recv()

功能:从管道获取内容返回值:获取到的数据

fd.send(data)

功能:向管道定入内容

参数:要写入的数据,不要求是字节串,可以是整数,浮点数,元组,类等等。

# 消息队列

代码示例: day03/queue\_0.py

1.通信原理

在内存中建立队列模型,进程通过队列将消息存入,或者从队列取出完成进程间通信。

2.实现方法

from multiprocessing import Queue

q = Queue(maxsize = 0)

功能: 创建队列对象 参数: 最多存放消息个数

返回值: 队列对象

q.put(data, [block, timeout])

功能: 向队列存入消息

参数:

data 要存入的内容

block 设置是否阻塞, False为非阻塞

timeout 超时设置

q.get([block, timeout])

功能: 从队列取出消息

参数:

block 设置是否阻塞, False为非阻塞

timeout 超时检测 返回值:返回获取到的内容

q.full() 判断队列是否为满

q.empty() 判断队列是否为空

q.qsize() 获取队列中消息个数

q.close() 关闭队列

# 共享内存

代码示例: day03/value.py 代码示例: day03/array.py

1.通信原理:在内存中开辟一块空间,进程可以写入内容和读取内容完成通信,但是每次写入内容会覆盖之前内容。

### 2.实现方法

Type Code	С Туре	Python Type	Minimum size in bytes
"C"	char	character	1
"b"	signed char	int	1
"B"	unsigned char	int	1
"u"	Py_UNICODE	Unicode character	2(see note)
"h"	signed short	int	2
"H"	unsigned short	int	2
"j"	signed int	int	2
" "	unsigned int	int	2
" "	signed long	long	4
"L"	unsigned long	long	4
"f"	float	float	4

Type Code	С Туре	Python Type	Minimum size in bytes
"d"	double	float	8

from multiprocessing import Value, Array

obj = Value(ctype, data)

功能: 开辟共享内存

参数:

ctype 表示共享内存空间类型 "i", "f", "c"

data 共享内存空间初始数据

返回值: 共享内存对象

obj.value 对该属性的修改查看即对共享内存读写

obj = Array(ctype, data)

功能: 开辟共享内存空间

参数:

ctype 表示共享内存数据类型

data 整数则表示开辟空间的大小,其他数据类型表示开辟空间

返回值: 共享内存对象

Array共享内存读写:通过便利obj可以得到每个值,直接可以通过索引序号修改任意值

\*可以使用obj.value直接打印共享内存中的字节串

# 信号量 (信号灯集)

代码示例: day03/sem.py

1.通信原理

给定一个数量对多个进程可见,多个进程都可以操作该数量增减,并根据数量值决定自己的行为。

2.实现方法

from multiprocessing import Semaphore

sem = Semaphore(num)

功能: 创建信号量对象 参数: 信号量的初始值 返回值: 信号量对象

sem.acquire() 将信号量减1 当信号量为0时阻塞

sem.release() 将信号量加1

sem.get\_value() 获取信号量数量

# 线程编程 (Thread)

# 线程基本概念

- 1.什么是线程
- 【1】线程被称为轻量级的进程
- 【2】线程也可以使用计算机多核资源,是多任务编程方式

- 【3】线程是系统分配内核的最小单元
- 【4】线程可以理解为进行的分支任务

#### 2.线程特征

- 【1】一个进程中可以包含多个过程
- 【2】线程也是一个运行行为,消耗计算机资源
- 【3】一个进程中的所有线程共享这个进程的资源
- 【4】多个线程之间的运行互不影响各自运行
- 【5】线程的创建和销毁消耗资源远小于进程
- 【6】各个线程也有自己的ID等特征

# threading模块创建线程

代码示例: day03/thread1.py 代码示例: day03/thread2.py

【1】创建线程对象

from threading import Thread

t = Thread() 功能: 创建线程对象

> tanget 绑定线程函数 angs 元组 给线程函数位置传参 kwangs 字典 给线程函数键值传参

【2】启动线程

t.start()

【3】回收线程

t.join()

# 线程对象属性

代码示例: day03/thread\_attr.py

t.name 线程名称

t.setName() 设置线程名称

t.getName() 获取线程名称

t.is alive() 查看线程是否在生命周期(是否已启动)

t.daemon 设置主线程和分支线程的退出关系

t.setDaemon() 设置daemon属性值

t.isDaemon() 查看daemon属性值

daemon为True时,主线程退出分支线程也退出。要在start前设置,通常不和join一起使用。

## 自定义线程类

代码示例: day03/thread\_class.py

- 1.创建步骤
- 【1】继承Thread类
- 【2】重写 init 方法添加自己的属性,使用super()加载父类属性
- 【3】重写run()方法
- 2.使用方法
- 【1】实例化对象
- 【2】调用start() 自动执行run方法
- 【3】调用join()回收线程

# 同步互斥

## 线程间通信方法

1.通信方法

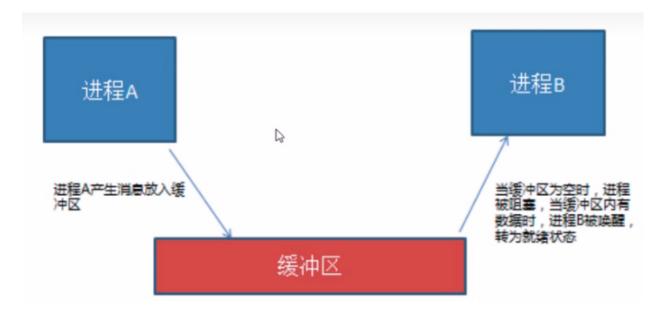
线程间使用全局变量进行通信

#### 2.共享资源争夺

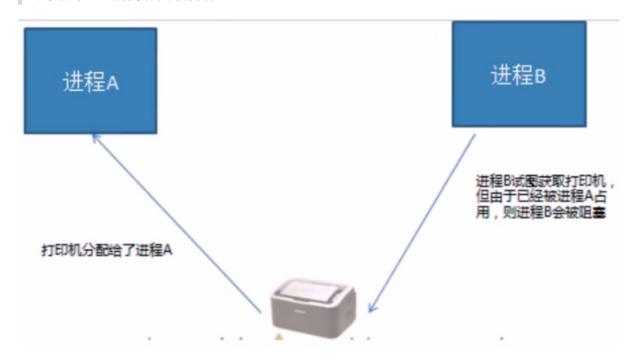
- 共享资源: 多个进程或者线程都可以操作的资源称为共享资源。对共享资源的操作代码称为临界区。
- 影响:对共享资源的无序操作可能会带来数据的混乱,或者操作错误。此时往往需要同步互斥机制协调操作顺序。

### 3.同步互斥机制

同步: 同步是一种协作关系, 为完成操作, 多进程或者线程间形成一种协调, 按照必要的步骤有序执行操作。



互斥: 互斥是一种制约关系, 当一个进程或者线程占有资源时会进行加锁处理, 此时其他进程线程就无法操作 该资源, 直到解锁后才能操作。



# 线程同步互斥方法

## 线程Event

代码示例: day03/thread\_event.py

from threading import Event

e = Event() 创建线程event对象

e.wait([timeout]) 阻塞等待e被set

e.set() 设置e, 使wait结束阻塞

e.clear() 使e回到未被设置状态

e.is\_set() 查看当前e是否被设置

## 线程锁Lock

### 代码示例: day03/thread\_lock.py

```
from threading import Lock

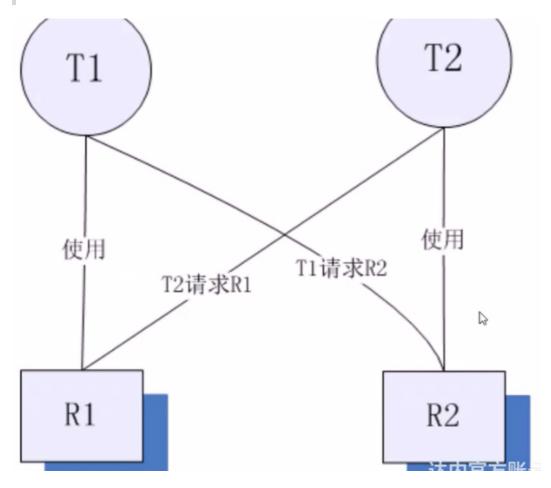
lock = Lock() 创建锁对象
lock.acquire() 上锁,如果LOCK已经上锁再调用会阻塞
lock.release() 解锁

with lock: 上锁
...
with代码块结束自动解锁
```

## 死锁及其处理

### 1.定义

死锁是指两个或两个以上的线程在执行过程中,由于竞争资源或者由于彼此通信而造成的一种阻塞的现象,若 无外力作用,它们都将无法推进下去。此时称系统处于死锁状态或系统产生了死锁。



2.死锁产生条件

## 代码示例: day03/dead\_lock.py

#### 死锁发生的必要条件

- 互斥条件:指线程对所分配到的资源进行排它性使用,即在一段时间内某资源只由一个进程占用。如果此时还有其它进行请求资源,则请求者只能等待,直至占有资源的进程用毕释放。
- 请求和保持条件:指线程已经保持至少一个资源,但又提出了新的资源请求,而该资源已被其它进程占有,此时请求线程阻塞,但又对自己已获得的资源保持不放。
- 不剥夺条件:指线程已获得的资源,在未使用完之前,不能被剥夺,只能在使用完时由自己释放,通常CPU内存资源是可以被系统强行调配剥夺的。
- 环路等待条件:指在发生死锁时,必然存在一个线程———资源的环形链,即进程集合 {T0,T1,T2,...,Tn}中的T0下在等待一下T1占用的资源;T1正在等待T2占用的资源,.....,Tn正在等待已被T0占用的资源。

## 死锁的产生原因

简单来说造成死锁的原因可以概括成三句话:

- 当前线程拥有其他线程需要的资源
- 当前线程等待其他线程已拥有的资源

• 都不放弃自己拥有的资源

#### 3.如果避免死锁

死锁是我们非常不愿意看到的一种现象,我们要尽可能避免死锁的情况发生。通过设置某些限制条件,去破坏产生死锁的四个必要条件中的一个或者几个,来预防发生死锁。预防死锁是一种较易实现的方法。但是由于所施加的限制条件往往太严格,可能会导致系统资源利用率。

# python线程GIL

1.python线程的GIL问题(全局解释器锁)

什么是GIL:由于Python解释器设计中加入了解释器锁,导致Python解释器同一时刻只能解释一个线程,大大降低了线程的执行效率。

导致后果:因为遇到阻塞时线程会主动让出解释器,去解释其它线程。所以Python多线程在执行多阻塞高延迟IO时可以提升效率,其他情况并不能对效率有所提升。

#### GIL问题建议

- 尽量使用进程完成无阻塞的并发行为
- 不使用c作为解释器 (转用JAVA C#)

2.结论:在无阻塞状态下,多线程程序和单线程程序执行效率几乎差不多,甚至还不如单线程效率。但是多进程运行相同内容却可以有明显的效率提升。

# 进程线程的区别联系

## 区别联系

- 1. 两者都是多任务编程方式,都能使用计算机多核资源
- 2. 进程的创建删除消耗的计算机资源比线程多
- 3. 讲程空间独立,数据互不干扰,有专门通信方法;线程使用全局变量通信
- 4. 一个进程可以有多个分支线程, 两者有包含关系
- 5. 多个线程共享进程资源,在共享资源操作时往往需要同步互斥处理
- 6. 进程线程在系统中都有自己的特有属性标志,如ID,代码段,命令集等

## 使用场景

- 任务场景:如果是相对独立的任务模块,可能使用多进程,如果是多个分支共同形成一个整体任务可能用多线
   程
- 2. 项目结构: 多种编程语言实现不同任务模块,可能是多进程,或者前后端分离应该各自为一个进程。
- 3. 难易程度:通信难度,数据处理的复杂度来判断用进程间通信还是同步互斥方法。

# 要求

- 1. 对进程线程怎么理解/说说进程线程的差异
- 2. 进程间通信知道哪些,有什么特点

- 3. 什么是同步互斥, 你什么情况下使用, 怎么用
- 4. 给一个情形,说说用进程还是线程,为什么
- 5. 问一些概念, 僵尸进程的处理, GIL问题, 进程状态

# 并发网络通信模型

## 常见模型分类

1.循环服务服务器模型:循环接收客户端请求,处理请求。同一时刻只能处理一个请求,处理完毕后再处理下一个。

优点:实现简单,占用资源少

缺点:无法同时处理多个客户端请求

适用情况:处理的任务可以很快完成,客户端无需长期占用服务端程序。udp比tcp更适合循环。

2.IO并发模型:利用IO多路复用,异步IO等技术,同时处理多个客户端IO请求。

优点:资源消耗少,能同时高效处理多个IO行为

缺点:只能处理并发产生的IO事件,无法处理CPU计算。

适用情况: HTTP请求, 网络传输等都是IO行为

3.多进程/线程网络并发模型:每当一个客户端连接服务器,就创建一个新的进程/线程为该客户端服务,客户端退出时再销毁该进程/线程。

优点:能同时满足多个客户端长期占有服务商需求,可以处理各种请求。

缺点:资源消耗较大。

适用情况:客户端同时连接量较少,需要处理行为较复杂情况。

# 基于fork的多进程网络并发模型

代码实现: day04/fork\_server.py

## 实现步骤

- 1. 创建监听套接字
- 2. 等待接收客户端请求
- 3. 客户端连接创建新的进程处理客户端请求
- 4. 原进程继续等待其他客户端连接
- 5. 如果客户端退出,则销毁对应的进程

# 基于threading的多线程网络并发

## 基于threading的实现步骤

代码实现: day04/thread\_server.py

- 1. 创建监听套接字
- 2. 等待接收客户端请求

3. 当有新的客户端连接, 创建线程处理客户端请求

- 4. 主线程继续等待其他客户端连接
- 5. 如果客户端退出,则对应分支线程退出

# ftp文件服务器

代码实现:day04/ftp.py(使用多线程完成)

1.功能

- 【1】分为服务端和客户端,要求可以有多个客户端同时操作。
- 【2】客户端可以查看服务器文件库中有什么文件。
- 【3】客户端可以从文件库中下载文件到本地。
- 【4】客户端可以上传一个本地文件到文件库。
- 【5】使用print在客户端打印命令输入提示,引导操作。

# IO并发

## IO分类

IO分类: 阻塞IO, 非阻塞IO, IO多路复用, 异步IO等

## 阻塞IO

1.定义:在执行IO操作时,如果执行条件不满足则阻塞。阻塞IO是IO的默认形式。

2.效率:阻塞IO是效率何地的一种IO。但是由于逻辑简单所以是默认IO行为。

3.阻塞情况:

- 因为某种执行条件没有满足造成的函数阻塞
  - e.g. accept input recv
- 处理IO的时间较长产生的阻塞状态
  - e.g. 网络传输,大文件读写

### 非阻塞IO

1. 定义:

• 设置套接字为非阻塞IO

sockfd.setblocking(bool)

功能:设置套接字为非阻塞IO

参数: 默认为True, 表示套接字IO阻塞; 设置False则套接字IO变为非阻塞

• 超时检测:设置一个最长阻塞时间,超过该时间后则不再阻塞等待。

sockfd.settimeout(sec)

功能:设置套接字的超时时间

参数:设置的时间

# IO多路复用

### 1.定义:

同时监控多个IO事件,当那个IO事件准备就绪就执行哪个IO事件。以此形成可以同时处理多个IO的行为,避免一个IO阻塞造成其他IO均无法执行,提高了IO执行效率。

### 2.具体方案:

select方法: windows linux unix

poll方法: linux unix epoll方法: linux

## select方法

## 代码实现: day05/select\_server.py

rs, ws, xs = select(rlist, wlist, xlist[, timeout]) 功能: 监控IO事件, 阻塞等待IO发生

参数:

rlist 列表 存放关注的等待发生的IO事件 等待发生的,不是由自己主动控制的,例如socket的accept()事件

wlist 列表 存放关注的要主动处理的IO事件 可以自己主动处理的事件,例如文件的读写(读文件也是写事件),发送消息

xlist 列表 存放关注的出现异常要处理的IO

timeout 超过时间

返回值:

rs 列表 rlist中准备就绪的IO

ws 列表 wlist中准备就绪的IO

xs 列表 xlist中准备就绪的IO

## select实现TCP服务

- 【1】将关注的IO放入对应的监控类别列表
- 【2】通过select函数进行监控
- 【3】遍历select返回值列表,确定就绪IO事件
- 【4】处理发生10事件

### 注意

wlist中如果存在IO事件,则select立即返回给ws 处理IO过程中不要出现死循环占有服务端的情况 IO多路复用资源消耗较少,效率较高

# @@扩展、位运算

定义: 将整数转换为二进制, 按二进制位进行运算

### 运算符号:

- \$ 按位与
- | 按位或
- ^ 按位异或
- << 左移
- >> 右移

```
e.g. 14 --> 01110
19 --> 10011

14 & 19 = 00010 = 2 — 0则0

14 | 19 = 11111 = 31 — 1则1

14 ^ 19 = 11101 = 29 相同为0不同为1

14 << 2 = 111000 = 56 向左移动低位补0

14 >> 2 = 11 = 3 向右移动去掉低位
```

# poll方法

## 代码实现: day05/poll\_server.py

```
p = select.poll()
功能: 创建poll对象
返回值: poll对象
p.register(fd, event)
功能: 注册关注的10事件
参数:
 fd 要关注的IO
 event 要关注的IO事件类型
   常用类型:
    POLLIN 读IO事件(rlist)
    POLLOUT 写IO事件(wlist)
    POLLERR 异常IO(xlist)
    POLLHUP 断开连接
 e.g. p.register(sockfd, POLLIN | POLLERR)
p.unregister(fd)
功能:取消对10的关注
参数: IO对象或者IO对象的fileno
events = p.poll()
功能: 阻塞等待监控的IO事件发生
返回值:返回发生的10
 events格式 [(fileno, event), ()....]
 每个元组为一个就绪IO,元组第一项是该IO的fileno。第二项是该IO就绪的事件类型。
```

#### poll server步骤

- 【1】 创建套接字
- 【2】 将套接字register
- 【3】 创建查找字典,并维护
- 【4】 循环监控10发生
- 【5】 处理发生的10

# epoll方法

## 代码实现: day05/epoll\_server.py

- 1.使用方法:基本与poll相同
  - 生成对象改为epoll()
  - 将所有事件类型改为EPOLL类型

## 2.epoll特点

- epoll效率比select, poll要高
- epoll监控IO数量比select要多
- epoll的出发方式比poll要多 (EPOLLET边缘触发)

## 协程技术

## 基础概念

1.定义:又叫做纤程,微线程。是允许在不同入口点不同位置暂停或开始的计算机程序,简单来说,协程就是可以暂停执行的函数。

2.协程原理:记录一个函数的上下文,协程调度切换时会将记录的上下文保存,在切换回来时进行调取,回复原有的执行内容,以便从上一次执行位置继续执行。

3.协程优缺点

## 优点

- 1.协程完成多任务占用计算资源很少
- 2.由于协程的多任务切换在应用层完成,因此切换开销少
- 3.协程为单线程程序, 无需进行共享资源同步互斥处理

缺点

协程的本质是一个单线程, 无法利用计算机多核资源

## 扩展延申@标准库协程的实现

python3.5以后,使用标准库asyncio和async/await语法来编写并发代码。asyncio库通过对异步IO行为的支持完成 python的协程。虽然官方说asyncio是未来的开发方向,但是由于其生态不够丰富,大量的客户端不支持awaitable, 需要自己去封闭,所以在使用上存在缺陷。更多时候只能使用已有的异步库(asyncio等),功能有限。

## 第三方协程模块

1.greenlet模块

示例代码: day06/greenlet\_0.py

• 安装: sudo pip3 install greenlet

函数

greenlet.greenlet(func)

功能: 创建协程对象参数: 协程函数

g.switch()

功能: 选择要执行的协程函数

2.gevent模块

示例代码: day06/gevent\_test.py 示例代码: day06/gevent\_server.py

• 安装: sudo pip3 install gevent

函数

```
gevent.spawn(func,argv)
功能: 生成协程对象
参数:
func 协程函数
argv 给协和函数传参(不定参)
返回值: 协程函数

gevent.joinall(list,[timeout])
功能: 阻塞等待协程执行完毕
参数:
list 协程对象列表
timeout 超时时间

gevent.sleep(sec)
功能: gevent睡眠阻塞
参数: 睡眠时间
```

\* gevent协和只有在遇到gevent指定的阻塞行为时才会自动在协和之间跳转,如gevnet.joinall(), gevent.sleep()带来的阻塞

• monkey脚本

作用:在gevent协程中,协程只有遇到gevent指定类型的阻塞才能跳转到其他协程,因此,我们希望将普通的IO阻塞行为转换为可以触发gevent协和跳转的阻塞,以提高执行效率。

转换方法: gevent提供了一个脚本程序monkey,可以修改底层解释IO阻塞的行为,将很多普通阻塞转换为 gevent阻塞。

使用方法:

【1】导入monkey

from gevent import monkey

【2】运行相应的脚本,例如转换socket中所有阻塞

monkey.patch\_socket()

【3】如果将所有可转换的IO阻塞全部转换则运行all

monkey.patch\_all()

【4】注意:脚本运行函数需要在对应模块导入前执行

也可以自觉tornado

## HTTPServer v2.0

### day06/http\_server2.0.py

1.主要功能:

【1】接收客户端(浏览器)请求

- 【2】解析客户端发送的请求
- 【3】根据请求组织数据内容
- 【4】将数据内容形成http响应格式返回给浏览器

## 2.升级点:

- 【1】采用IO并发,可以满足多个客户端同时发起请求情况
- 【2】做基本的请求解析,根据具体请求返回具体内容,同时满足客户端简单的非网页请求情况
- 【3】通过类接口形式进行功能封装