多进程并发服务器

在多进程并发服务器中,若有用户请求到达,服务器将会调用fork()函数,创建一个子进程,之后父进程将继续调用accept(),而子进程则去处理用户请求。

说明:

- (1) 多进程并发服务器效率高且更加稳定,服务器中的进程不会受其它进程状态的影响;
- (2) 多进程并发服务器中进程数量受可打开文件描述符的限制;
- (3) 多进程并发服务器中进程数量受内存容量限制。

多线程并发服务器

考虑到每个进程可打开的文件描述符数量有限,且进程占用资源较多,系统中进程的数量又受到内存大小的限制,为 在保证服务器效率的前提下,降低服务器的消耗,可利用多线程机制搭建并发服务器。

与多进程服务器相比:

- (1) 线程占用的空间资源大大减少,因此内存堆服务器的限制也被降低;
- (2) 多线程并发服务器稳定性较差。

因此在搭建服务器时,应从需求出发,选择更为合适的服务器。

线程池

当服务器程序启动后,预先在其中创建一定数量的线程,并将这些线程依次加入队列中。

在没有客户端请求抵达时,线程队列中的线程都处于阻塞状态,此时这些线程只占用一些内存,但不占用cpu。

若随后有用户请求到达,由线程池从线程队列中选出一个空闲线程,并将用户请求传给选出的线程,由该线程完成用户请求。

用户请求处理完毕,该线程并不退出,而是再次被加入线程队列,等待下一次任务。

此外,若线程队列中处于阻塞状态的线程较多,为节约资源,线程池会自动销毁一部分线程。

若线程队列中所有线程都有任务执行,线程池会自动创建一定数量的新线程,以提高服务器效率。

I/O多路转接服务器

为进一步提升服务器效率,人们提出了一种被称为I/O多路转接的模型。其中"多路"指代连接到服务器的多个客户端程序,而"转接"则是指在服务器主线与各分支之间设置一个"岗位",由该岗位实现监控多路连接中数据状态的功能,若某路连接中数据就绪,就通知服务器,使主程序对该路请求作出处理。

与多进程和多线程并发服务器相比,I/O多路转接服务器实现了I/O多路复用,系统不必创建多进程或多线程,也不必维护多个进程或线程,因此大大降低了系统开销。

Linux系统中提供了select()、poll()和epoll()函数来实现I/O多路转接,下面将对这几种机制进行详细讲解与演示。