

计算机应用编程实验二

anguage Age Age and the section of t

Assembly

熊永平@网络技术研究院

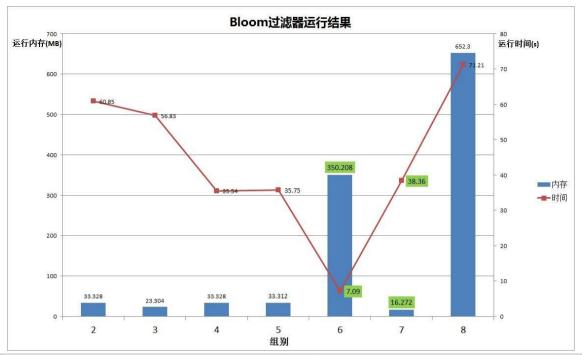
programs

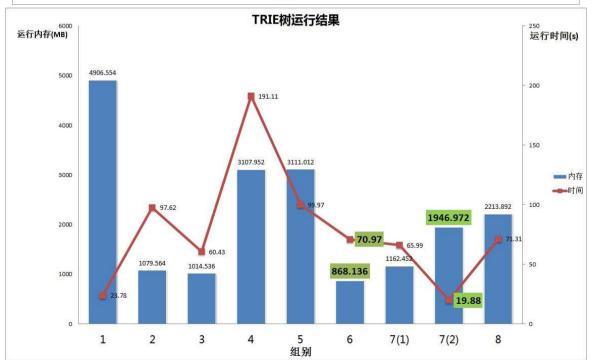
ypxiong@bupt.edu.cn

周五10:10-12:00@3-130

2014.10.24







课程进度



课程介绍

实验一讨论课

实验二讨论课

实验三讨论课

实验四讨 论结束

实验二:分布式网络爬虫



实验目标

- ▶ 目标
 - □ 设计一个分布式网络爬虫实现
 - 爬取160000个页面的网站
 - 支持分布式抓取
 - 高性能网络爬虫
- > 编程技能
 - □ C语言练习
 - □ 多线程与线程池
 - □ 网络编程与HTTP协议
 - □ 网页解析
 - □ 异步网络IO
 - □ 分布式消息队列
 - □ Web服务器配置与运行



相关基础原理

- > WWW与Web
- > DNS域名机制
- ➤ HTML语言
- > 字符集编码
- ➤ HTTP协议
- ➤ Web服务器
- ➤ Socket网络编程
- > 网络IO复用
- > 多线程
- > 消息队列

什么是Web(World Wide Web)

"Web是一个抽象的(假想的)信息空间

The world wide web (web) is a network of information resources.

---- Tim Berners-Lee

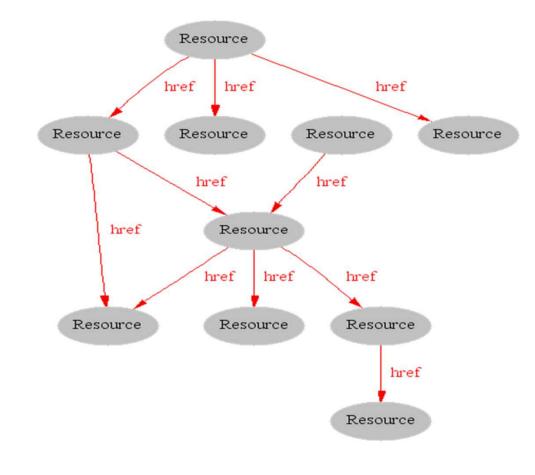






Web是...



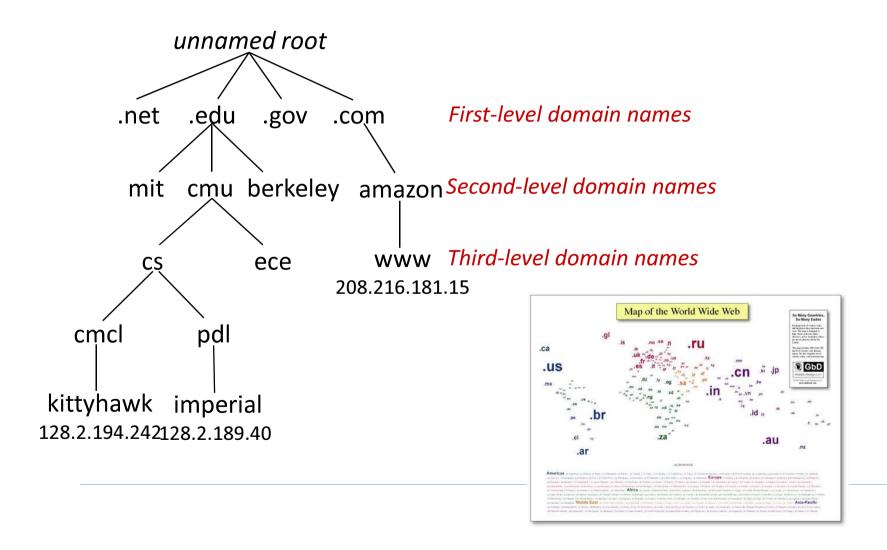


URI

- ▶ Web上每个可用资源都有一个由URI编码的地址
- ➤ URIs由3部分构成
 - · 访问资源的方法:例如HTTP,FTP
 - 存放resource的主机名
 - Resource在主机上的路径
- Example
 - □ <u>http://www.w3.org/TR</u>
 - ☐ There is a document available via the HTTP protocol
 - Residing on the machines hosting <u>www.w3.org</u>
 - Accessible via the path "/TR"

主机域名机制

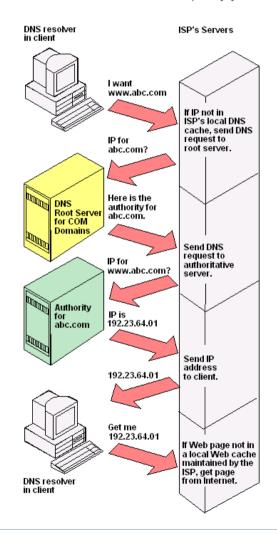
> 树形结构



DNS 解析过程

From Computer Desktop Encyclopedia

© 2005 The Computer Language Co. Inc.



▶ 解析特点

- □ DNS解析请求是同步调用的!
- □ DNS解析可能会耗费很长时 间
- □ 主机名可能无法解析
- > 问题
 - □ DNS地址解析性能瓶颈!
- 如何优化性能?
 - □ 并发DNS client
 - □ 缓存cache dns results
 - □ 预取prefetch client

HTML语言

- 超文本文件——ASCII格式
- 例子

```
<html>
     <head>
       <title>网上手机市场</title>
     </head>
      <body>
      你想要买手机吗?
      你可以访问
       <a href="http://www.shouji.com">手机网站</a>了解有关信息。
     </body>
   </html>
```

真实的例子…

北京公交晋间。 北京问路吧 有奖纠错 会员注册 会员登录 帮助 设为首负 加入收藏



北京问路吧

北京生活导航

北京地图

实用查询

生活信息查询

北京天气预报

切換城市 请输入起点站名称 请输入终点站名称

公交查询 ● 线路查询 ● 站点查询 ● 换乘查询 ● 周边换乘查询

直辖市其它城市:上海 天津 重庆 香港 [更多]

8684公交网-> 北京公交查询 -> 线路搜索结果

一共为您找到1条和 626 相关公交线路

626路 点击查看电子

公交集团线路(601-899路) 翠林小区5:30-23: 未/次,学生卡0_20元/次。

上行 翠林小区 - 右安门外 - 右安门 - 右對 树街东口 - 长椿街路口北 - 新文化街西口 口 - 平安里路口南 - 护国寺 - 新街口北 -蘭门桥西 - 城铁大钟寺站 - 大钟寺 - 金五∜

下行 金五星服装城 - 知春里东站路口东 -北太平桥南 - 铁狮子坟 - 北京师范大学 -西四路口北 - 紅瓦市 - 甘石桥 - 西单商场 朱街 - 牛街礼拜寺 - 牛街南口 - 宣武医院 站)

(td class="station")

《span》上行《span》(a href="/station/cuilinniacqu, html") 章林小夏(a) - (a href="/station/youannenvai.html") 右支门外(a) - (a href="/station/youannen.html") 右支门(a) - (a href="/station/youannen.html") 右支口(a) - (a href="/station/youannen.html") 右 href="/station/y ammensei, html "方志史门内() a - (a href="/station/maryingtacyuanlukuubei, html")有要根因路口北(a) - (a href="/station/minjienakku, html")半新頂口(a) - (a href="/station/minjienakku, html")半新頂口(a) - (a href="/station/minjienakku, html")半新頂口(a) - (a href="/station/minjienakku, html")半新頂口(a) - (a href="/station/minjienakku, html")半新頂口() - (a href="/station/minjienakku, html")半面() - (a href="/station/minjienakku, html") E'/station/skipjie khai')中間((a) - ⟨a krefe'/station/mannyriyaan khai')夏泉医院((a) - ⟨a krefe'/station/mailaishyjiedongkou khai')機能物質系回(/a) - ⟨a krefe'/station/changkhaijielukoubei khai')长着姿態口次(a) -性"/station/ninweakuajienikou khai"/新文學而已(s) - (a kreft"/station/ninzuwakuagong khai")長文學面(s) - (a kreft"/station/ninweakuajienikou khai"/而其美日南(s) - (a kreft"/station/ninweakuajienikou khai"/而其美日 - (a hreft'/station/gangwajki.html')相互用(a) - (a hreft'/station/sisilakouksi.html')有四部口(d) - (a hreft'/station/sisilakouksi.html')有四部口(d) - (a hreft'/station/sisilakouksi.html')平安里等 |a) - (a href="/station/hugossi.html") 护医等(/a) - (a href="/station/significantisia.html") 护医等(/a) - (a href="/station/significantisia.html") が長天(/a) - (a hre refr'/station/jiesnqiaoni btal">和可能否('a) - (a hrefr'/station/chesptic-darkongsirhan btal")被終大神寺姓('a) - (a hrefr'/station/fishongsi.btal")大神寺('a) - (a hrefr'/station/jiesnringfurbungscheng btal")全五星景景 - (美計数) (Whithep (div classe")ins' 次/div/(span)下行(span)では heef:"/station/jinvuningfurhungschang html")全五星星業域(ゆ - (a heef:"/station/ithichunlidongshanlukoudong html")東容星来地路口京((w) - (a た"/station/baitamotors html")白塔竜系(/a) - (a hreft"/station/darhongsidons html")大神寺系(/a) - (a hreft"/station/baitamotors html") 古塔竜系(/a) - (a hreft"/station/financianni html") 現代大神寺家(/a) - (a hreft"/station/financianni た"/tation/jinenqiaodong html"を引用格表(か) - (a hreft"/station/tienqiaodong html"を大平新表(か) - (a hreft"/station/tienhinifen.html"を大平新表(か) - (a hreft"/station/tienhinifen.html"を大平新表(か) - (a hreft"/station/tienhinifen.html"を大平新表(か) - (a hreft"/station/tienhinifen.html"を大平新表(か) - (a hreft"/station/tienhinifen.html"を表示を表示という。 た"/station/beijingshifendamue btel" 沈京所茂大学ペル - 🦛 kmeft"/station/inentities. btel" かき天ペル - 🖎 kmeft"/station/injustangiannan. btel" 宗永道新茂ペル - 🦚 kmeft"/station/injustangiannan. btel "宗永道新茂ペル - 😘 kmeft"/station/injustangiannan. 作"/tation/hopposi.html"が宣傳があっくa hreft"/station/pippalilukouma.html"汗安皇祭口苑(か)・くa hreft"/station/bahongluochangrikou.html"/光宣子(古しぐか)・くa hreft"/station/risilukouhei.html "汗西原口龙(か)・ た"(station/gangwashi, html "地面ません》 - (a hreft"(station/ganshiqian html "地面ません》 - (a hreft"(station/ganshiqian html ")古事後の書く。 - (a hreft"(station/ganshiqian html ")古事後の書く。 mywahuagong html "大夫文文官()a) - (a hreft '/station/rinvenhuajienikou html ')・後古文父後己(a) - (a hreft '/station/changchunjielukoubei html ')・长梅安安ロ文()a) - (a hreft '/station/huajielukoubei html ')・长梅安安ロ文()a) - (a hreft '/station/huajielukoubei html ')・大梅安安ロ文()a) - (a hreft '/station/huajiel · - (a kref-"/station/manuryiyan htsl"/黄家医孫()a) - (a kref-"/station/miyjis htsl"/中級()a) - (a kref-"/station/miyjislibaisi htsl"/中級利用中()a) - (a kref-"/station/miyjislamkou htsl"/中級同口()a) - (a t="/station/pagningtacquaninkoubei.html"/南要被围绕口投心。 - <a href="/station/pousmen.html"/方安门内心。 - <a href="/station/pousmen.html"/方容内心。 - <a href="/station/pousmen.html"/ t="/station/cuilinxiaoqu.html")尋林小区(/a) (共35姓)(/a)hhbsp;

HTML文件是什么样子?

北京化工大学路线	0	551
问路	0	749
问路	0	646
Smale	_	

5击 76

> ASCII

- □ ASCII码是7位编码,编码范围是0x00-0x7F。
- □ ASCII字符集包括英文字母、阿拉伯数字和标点符号等字符。 其中0x00-0x20和0x7F共33个控制字符。
- □ 只支持ASCII码的系统会忽略每个字节的最高位,只认为低7 位是有效位。
- □ 为了传输中文邮件必须使用BASE64或者其他编码方式。

➤ GB2312 (EUC-CN)

- GB2312基于区位码设计,区位码把编码表分为94个区,每个区对应94个位,每个字符的区号和位号组合起来就是该汉字的区位码。如1601就表示16区1位,对应的字符是"啊"。在区位码的区号和位号上分别加上0xA0就得到了GB2312编码。
- □ GB2312字符集中除常用简体汉字字符外还包括希腊字母、日 文平假名及片假名字母、俄语西里尔字母等字符。
- □ GB2312的编码范围是0xA1A1-0x7E7E,去掉未定义的区域之 后可以理解为实际编码范围是0xA1A1-0xF7FE。

> GBK

- □ GBK编码是GB2312编码的超集,向下完全兼容GB2312,同时GBK收录了Unicode基本多文种平面中的所有CJK汉字。
- □ GBK也支持希腊字母、日文假名字母、俄语字母等字符,但不支持韩语中的表音字符(非汉字字符)。GBK还收录了GB2312不包含的汉字部首符号、竖排标点符号等字符。
- □ GBK的整体编码范围是为0x8140-0xFEFE,不包括低字节是 0×7F的组合。高字节范围是0×81-0xFE,低字节范围是 0x40-7E和0x80-0xFE。

GB18030

- □ GB18030编码向下兼容GBK和GB2312,兼容的含义是不仅字符兼容,而且相同字符的编码也相同。
- □ GB18030收录了所有Unicode3.1中的字符,包括中国少数民族字符,GBK不支持的韩文字符等等,也可以说是世界大多民族的文字符号都被收录在内。

UNICODE

- 每一种语言的不同的编码页,增加了那些需要支持不同语言 的软件的复杂度。
- unicode为每个字符提供了唯一的特定数值,世界上使用的所有字符都列出来,并给每一个字符一个唯一特定数值。
- □ Unicode的最初目标,是用1个16位的编码来为超过65000字符 提供映射。但这还不够,它不能覆盖全部历史上的文字,也 不能解决传输的问题,尤其在那些基于网络的应用中。
- □ 因此,Unicode用一些基本的保留字符制定了三套编码方式。它们分别是UTF-8,UTF-16和UTF-32。正如名字所示,在UTF-8中,字符是以8位序列来编码的,用一个或几个字节来表示一个字符。这种方式的最大好处,是UTF-8保留了ASCII字符的编码做为它的一部分,例如,在UTF-8和ASCII中,"A"的编码都是0x41.
- UTF-16和UTF-32分别是Unicode的16位和32位编码方式。考虑到最初的目的,通常说的Unicode就是指UTF-16。

> UTF-8

- Unicode Transformation Format-8bit,是用以解决国际上字符的一种多字节编码,它对英文使用8位(即一个字节),中文使用24为(三个字节)来编码。
- □ UTF-8包含全世界所有国家需要用到的字符,是国际编码,通用性强。UTF-8编码的文字可以在各国支持UTF8字符集的浏览器上显示。
- □ 如果是UTF8编码,则在外国人的英文IE上也能显示中文,他 们无需下载IE的中文语言支持包

> 与GBK比较

- □ GBK的文字编码是用双字节来表示的,即不论中英文字符均 使用双字节来表示,为了区分中文,将其最高位都设定成1。
- □ GBK包含全部中文字符,是国家编码,通用性比UTF8差,不过UTF8占用的数据比GBK大。

字符集编码总结

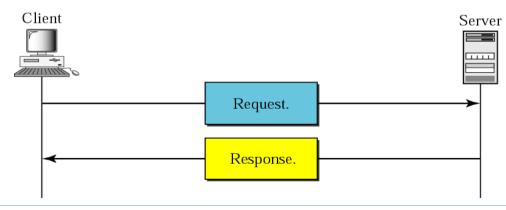
- > 总结
 - □ GBK、GB2312等与UTF8之间都必须通过Unicode编码才能相 互转换:

GBK, GB2312—Unicode--UTF8

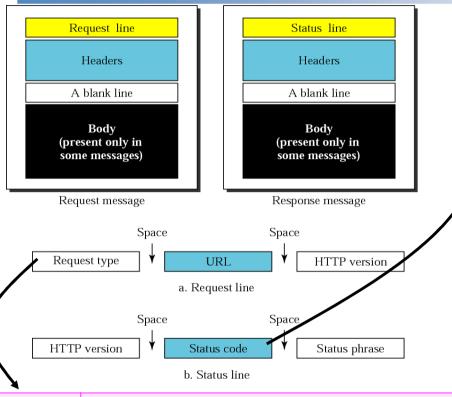
UTF8--Unicode--GBK、GB2312

HTTP协议

- > HTTP layered over bidirectional byte stream
 - □ TCP port 80
 - RFC 1945
- > 功能
 - □ 比之前的FTP简单有效
 - □ 客户可以从Web服务器上下载几乎所有类型的文件,包括 HTML文件,图像/视频/音频等多媒体文件,Java Applet等对象 ,甚至应用程序等。
- ➤ C/S模式



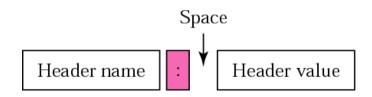
HTTP请求和响应



-		
Method	Action	
GET	Requests a document from the server	
HEAD	Requests information about a document but not the document itself	
POST	Sends some information from the client to the server	
PUT	Sends a document from the server to the client	
TRACE	Echoes the incoming request	
CONNECT	Reserved	
OPTION	Enquires about available options	

Code	Phrase	Description	
A	▲ Informational		
.00	Continue	The initial part of the request has been received and the client may continue with its request.	
101	Switching	The server is complying with a client request to switch protocols defined in the upgrade header.	
Success			
200	OK	The request is successful.	
201	Created	A new URL is created.	
202	Accepted	The request is accepted, but it is not immediately acted upon.	
204	No content	There is no content in the body.	
	Redirection		
301	Multiple choices	The requested URL refers to more than one resource.	
302	Moved permanently	The requested URL is no longer used by the server.	
304	Moved temporarily	The requested URL has moved temporarily.	
		Client Error	
400	Bad request	There is a syntax error in the request.	
401	Unauthorized	The request lacks proper authorization.	
403	Forbidden	Service is denied.	
404	Not found	The document is not found.	
405	Method not allowed	The method is not supported in this URL.	
406	Not acceptable	The format requested is not acceptable.	
	Server Error		
500	Internal server error	There is an error, such as a crash, at the server site.	
501	Not implemented	The action requested cannot be performed.	
503	Service unavailable	The service is temporarily unavailable, but may be requested in the future.	

HTTP Header格式



Request headers

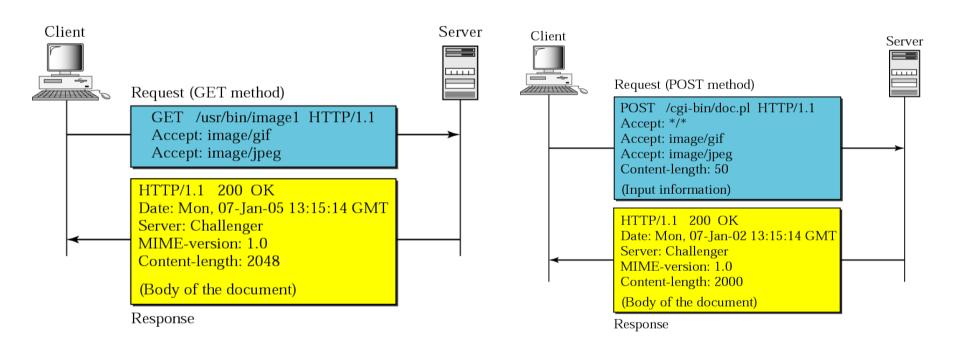
Header	Description
Accept	Shows the media format the client can accept
Accept-charset	Shows the character set the client can handle
Accept-encoding	Shows the encoding scheme the client can handle
Accept-language	Shows the language the client can accept
Authorization	Shows what permissions the client has
From	Shows the e-mail address of the user
Host	Shows the host and port number of the client
If-modified-since	Send the document if newer than specified date
If-match	Send the document only if it matches given tag
If-non-match	Send the document only if it does not match given tag
If-range	Send only the portion of the document that is missing
If-unmodified-since	Send the document if not changed since specified date
Referrer	Specifies the URL of the linked document
User-agent	Identifies the client program

Response headers

Header	Description
Accept-range	Shows if server accepts the range requested by client
Age	Shows the age of the document
Public	Shows the supported list of methods
Retry-after	Specifies the date after which the server is available
Server	Shows the server name and version number

HTTP Example

使用GET方法获取图像 /usr/bin/image1,客户可以接收 GIF 或JPEG格式。 客户机使用POST方法发送数据 给服务器,服务器使用perl脚本 处理数据。



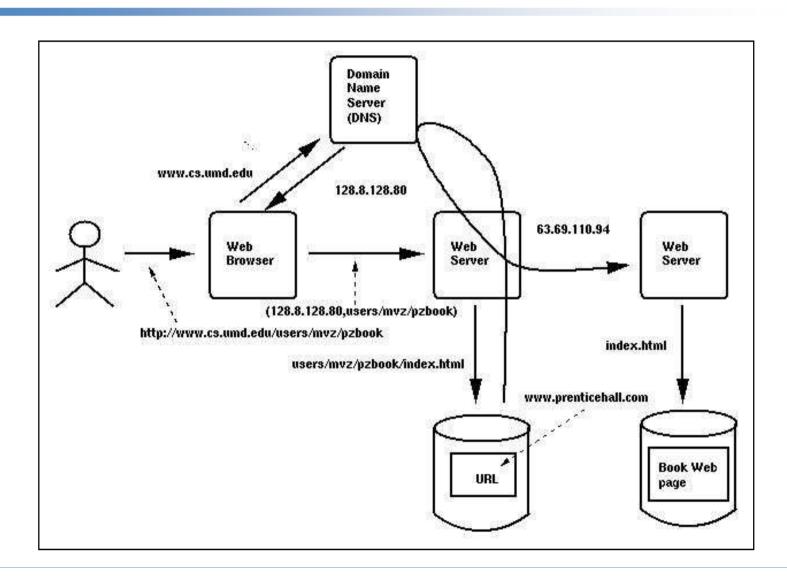
HTTP Example2

(-)(
Overview Time Cha	art Headers Cookies Cache Query String
Headers Sent 🔺	Value
(Request-Line) Accept Accept-Encoding Accept-Language Cache-Control Connection Content-Length	POST /auction/coupon/validate_exchange.htr image/gif, image/jpeg, image/pj gzip, deflate zh-cn no-cache Keep-Alive 25
Content-Type Cookie Host Referer User-Agent	application/x-www-form-urlencoded ab=24; ssllogin=; tracknick=honda418; tg=0, auction1.taobao.com http://auction1.taobao.com/auction/coupon/\ Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 8.0; Windows N

Web服务器

- > 定义
 - □ WEB服务器主要功能是提供网上信息浏览服务。
 - (1)应用层使用HTTP协议。
 - (2)HTML文档格式。
 - (3)浏览器统一资源定位器(URL)。
- ▶ 功能
 - □ 为Web文件提供存放空间;
 - □ 允许Internet用户通过Web服务器访问保存在Web服务器上的 Web文件;
 - 」 提供对Web程序的支持,Web程序即利用CGI、ASP、PHP和 JSP等动态网页技术语言编写的Web服务器端运行程序。
- ▶ 典型服务器
 - Apache、IIS、Tomcat、Nginx.....

Web运行过程

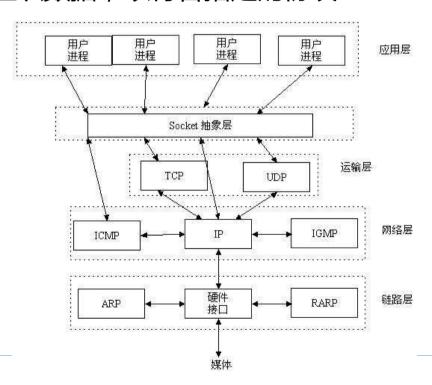


Web服务器工作过程

- > 步骤
 - □ 第一步: Web浏览器向特定的服务器发出Web页面请求。
 - □ 第二步: Web服务器接收到Web页面请求后,寻找所请求的 Web页面,并将所请求的Web页面传送Web浏览器。
 - □ 第三步: Web浏览器接收到所请求的Web页面,并将它显示出来。

Socket网络编程

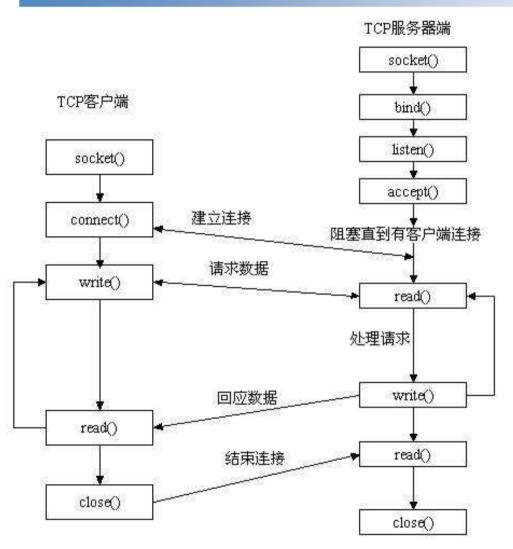
- ➤ Socket是什么?
 - □ 应用层与TCP/IP协议族通信的中间软件抽象层,是一组接口。
 - □ Socket是一种设计模式,它把复杂的TCP/IP协议族隐藏在 Socket接口后面,对用户来说,一组简单的接口就是全部,让 Socket去组织数据,以符合指定的协议



Socket概念

echo	7	验证2台计算机连接有效性
daytime	13	服务器当前时间文本描述
ftp	20/21	21用于命令,20用户数据
telnet	23	远程登录
smtp	25	邮件发送
whois	43	网络管理的目录服务
finger	79	主机用户信息
http	80	HTTP
pop3	110	邮局协议
nntp	119	网络新闻传输协议,发布Usenet新闻

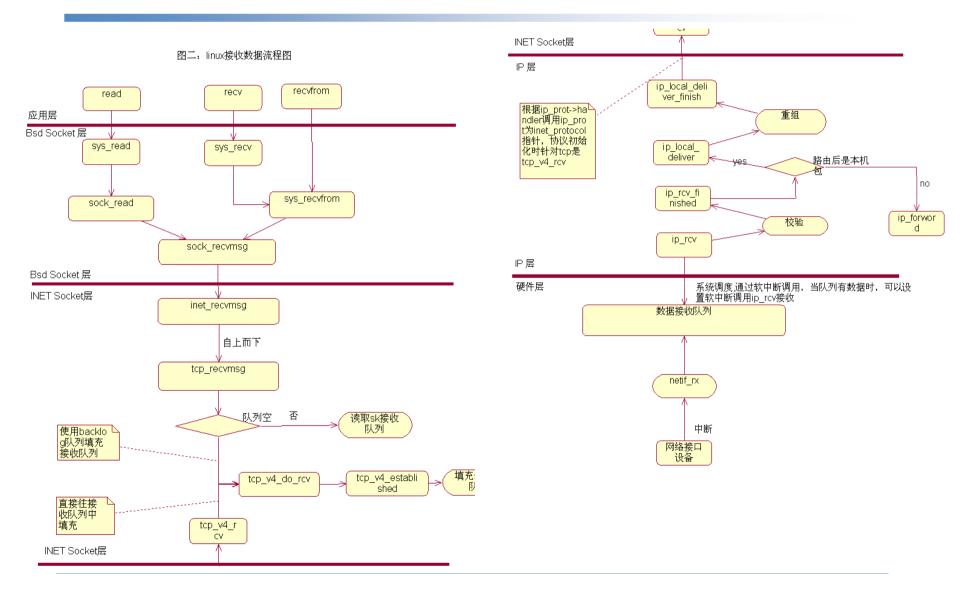
Socket接口框架



服务器端先初始化Socket, 然后与端口绑定(bind), 对端口进行监听(listen), 调用accept阻塞, 等待客户端连接。

这时如果有个客户端初始化一个 Socket, 然后连接服务器(connect), 如果连接成功, 这时客户端与服务 器端的连接就建立了。客户端发送 数据请求, 服务器端接收请求并处 理请求, 然后把回应数据发送给客 户端, 客户端读取数据, 最后关闭 连接, 一次交互结束。

网络接收流程分析



网络IO模型

Synchronous IO操作导致请求进程阻塞,直到I/O操作完成



阻塞I/O 非阻塞I/O I/O多路复用 事件驱动 I/O (SIGIO) 阻塞I/O I/O多路复用(Select) WSAAsyncSelect(异步选择) WSAEventSelect(事件选择) Overlapped(重叠)



异步I/O (POSIX aio_函数)

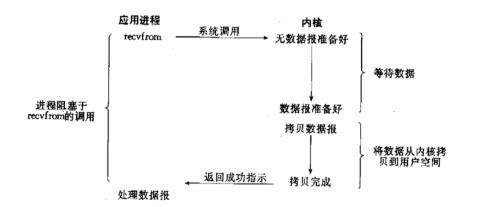
IO Completion Port(IOCP, 完成端口)

Asynchronous 异步I/O操作不导致请求进程阻塞

阻塞I/O模式

▶ 模型

- □ 创建时默认阻塞模式,当socket不能立即完成I/O操作时,进程 或线程进入等待状态,直到操作完成
- > 以recv函数为例,
 - □ 阻塞模式下,程序调用了recv函数后将一直处于等待状态,直 到接收完数据



这种模型非常经典,也被广泛使用,优势在于非常简单,等待的过程中占用的系统资源微乎其微,程序调用返回时,必定可以拿到数据;

但简单也带来一些缺点,程序在数据到来并准备好以前,不能进行其他操作,需要有一个线程专门用于等待

非阻塞I/O模式

语义

进程反复调用

(轮询)

- 把socket设置成非阻塞模式,无数据时,也不会进入等待,而 是立即返回特定错误
- 实现方法
 - 使用ioctIsocket设置非阻塞模式
 - 示例代码:

内核 应用进程 系统调用 无数据报准备好 recvfrom EWOULDBLOCK 系统调用 recvfrom 无数据报准备好 等待数据 **EWOULDBLOCK** 系统调用 recvfrom 无数据报准备好 **EWOULDBLOCK** recvirom等待 返回成功指示 系统调用 数据报准备好 recyfrom 拷贝数据报 将数据从内核 拷贝到用户空间 返回成功指示 拷贝完成 处理数据报

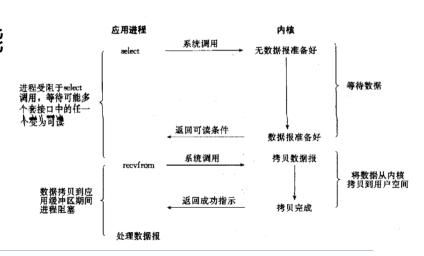
U long ul = 1: SOCKETs = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0); ioctlsocket(s,FIONBIO,(u long *)&ul);

这种模式在没有数据可以接收时,可 以进行其他的一些操作,比如有多个 socket时,可以去查看其他socket有 没有可以接收的数据;

实际应用中,它需要不停的查询, 而这些查询大部分会是无必要的调用 白浪费了系统资源;非阻塞I/O是 ·铺垫,为I/O复用和信号驱动奠 定了非阻塞使用的基础

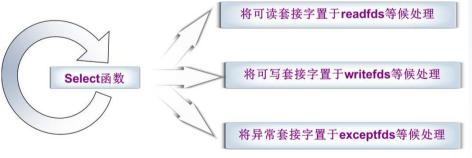
I/O复用 (multiplexing)

- > 思想
 - □ 查询多个socket可读或可写是否准备好的状态
 - 并发服务器管理多个客户连接IO、本地文件IO等
 - 要求为非阻塞Socket
- > 实现方式
 - Select经典方式(*nix, Windows)
 - □ poll、基于内核通知的epoll(Linux)
 - kqueue (freebsd)
 - □ Epoll和kequeue多连接时高性能



Select方法

- > 功能
 - □ 确定一个或多个套接字是否有连接到达、已连接socket是否有数据到达、已连接socket是否可以写数据,以便执行同步I/O
- > 实现
 - □ 用户态实现
 - □ 最大并发数限制为1024
 - □ 线性扫描全FD 集合效率低



```
#include <svs/select.h>
#include <sys/time.h>
将套接字集合清空 FD ZERO(*set)
将某个套接字从集合中清除 FD CLR(s, *set)
检查套接字s,是否在集合set中FD ISET(s, *set)
将套接字s放入集合set中 FD SET(s, *set)
int select(
     int nfds, //忽略, 仅为了与berkalev套接字兼容
     fd set * readfds, //一个套接字集合, 用于检查可读性
     fd set * writefds, //一个套接字集合, 用于检查可写性
     fd set * exceptfds, //一个套接字集合, 用于检查错误
     const struct timeval * timeout //指定此函数等待的最
长时间, 若为NULL, 则最长时间为无限大
当有 I/O 事件到来时, select 通知应用程序有事件到了快去处理,
而应用程序必须轮询所有的 FD 集合,测试每个 FD 是否有事件发生,
并处理事件:代码像下面这样:
int res = select(maxfd+1, &readfds, NULL, NULL, 120);
if (res > 0){
   for (int i = 0; i < MAX CONNECTION; i++) {</pre>
      if (FD ISSET(allConnection[i], &readfds)){
          handleEvent(allConnection[i]);
// if(res == 0) handle timeout, res < 0 handle error</pre>
```

Epoll/poll方法

> 功能

- □ Select类似,确定哪些IO 准备好
- □ 用一个结构保存要监视 的每个连接的数组,当 在网络套接字上发现数 据时,通过回调机制调 用处理函数。

▶ 优缺点

- □ 不限制FD集合大小
- □ 避免了FD轮询
- 内核事件通知效率高
- 结构会非常大,在列表中添加新的网络连接时,修改结构会增加负载并影响性能

int epoll create(int size);

生成一个 Epoll 专用的文件描述符,其实是申请一个内核空间,用来存放你想关注的 socket fd 上是否发生以及发生了什么事件。 size 就是你在这个 Epoll fd 上能关注的最大 socket fd 数,大小自定,只要内存足够。

int epoll_ctl(int epfd, int op, int fd, struct epoll_event *event);

控制某个 Epoll 文件描述符上的事件: 注册、修改、删除。其中参数 epfd 是 epoll_create() 创建 Epoll 专用的文件描述符。相对于 select 模型中的 FD SET 和 FD CLR 宏。

int epoll_wait(int epfd,struct epoll_event * events,int maxevents,int timeout);

等待 I/O 事件的发生;参数说明:

epfd: 由 epoll_create() 生成的 Epoll 专用的文件描述符:

epoll event: 用于回传代处理事件的数组;

maxevents: 每次能处理的事件数;

timeout: 等待 I/O 事件发生的超时值;

handleEvent(events[n]);

返回发生事件数。

```
#include <sys/select.h>
#include <sys/time.h>
int res = epoll_wait(epfd, events, 20, 120);

for (int i = 0; i < res;i++)</pre>
```

IO复用(事件驱动)举例

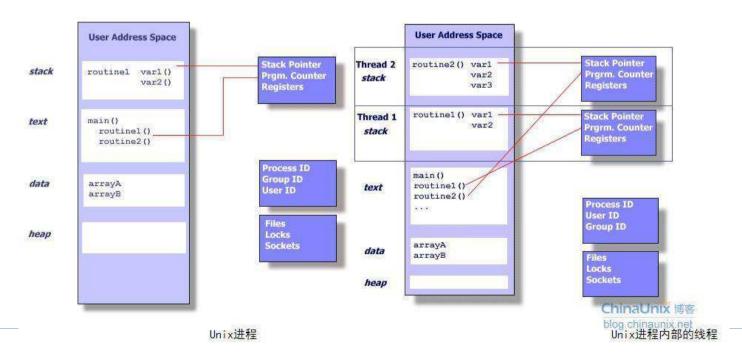
- 单线程/进程事件驱动模型
 - □ 由多个IO描述符的IO事件驱动
 - □ 单个线程采用多路复用Select/epoll技术管理所有socket, socket 全部设置non-blocking模式,由事件通知触发网络读写
 - □ 在处理大量连接时,是非常经典的线程模型之一
- > 要点
 - □ 由于所有的socket操作都在一个线程中完成,所以必须保证在 线程中,除了网络I/O操作以外,没有其他引发阻塞的调用
- > 例子
 - □ 反向代理服务器Squid
 - □ 客户端与 WEB服务器数据,全IO操作



多线程并发

▶ 概念

- □ 进程(process):程序在一个数据集合上的运行过程,是系统进行资源分配和调度的一个独立单位
- □ 线程(thread):线程是进程中的一个实体,是系统调度的基本单位。线程自己基本上不占有系统资源,他可以统一进程中的其他线程共享进程资源。



Posix Threads 接口

- ➤ Pthreads: ~60个控制线程的标准C接口函数
 - □ 1. 线程创建
 - pthread_create(pthread_t *tid, ..., func *f, void *arg)
 - pthread_join(pthread_t tid, void **thread_return)
 - □ 2. 线程终止
 - pthread_cancel(pthread_t tid)
 - pthread exit(void *tread return)
 - return (in primary thread routine terminates the thread)
 - exit() (terminates all threads)
 - □ 3. 线程同步
 - 互斥锁(Mutex)、条件变量(Condition)、信号量(Semaphore)、自 旋锁(Spinlock)、win32 CRITICAL_SECTION(临界区)
 - 抛开效率等问题不谈,信号量能够解决所有的线程间同步问题。

什么是线程池

- 线程池:一种成熟的线程使用模式,以多个线程[循环执行]多个应用逻辑的线程集合
 - □ 池化技术:线程池、连接池、内存池、对象池
- ▶ 技术背景
 - □ 1、需求(单位之间内必须处理巨大的连接请求)
 - □ 2、传统的多线程方案(服务器模型不能满足需求:即时创建,即时销毁的策略)
 - 3、线程池的出现正是着眼于线程本身的开销(最大程度的复用对象)

> 效能分析

- □ 假设一台服务器完成一项任务的时间为 T , T1: 创建 线程的时间 , T2:在线程中执行任务的时间,包括线程间同 步所需时间, T3: 线程销毁的时间。T = T1 + T2 + T3
- □ 频繁的创建和销毁线程: T1, T3将占有相当大的比例。策略: 将T1, T3安排在服务器程序启动和结束时间段或者是一般的空闲时间段

线程池优点

- > 逻辑框架
 - □ 线程池管理器:用于创建并管理线程
 - □ 工作线程:线程池中实际执行的线程
 - □ 任务接口:线程池是与具体任务无关的
 - □ 任务队列:保存具体需要执行的任务
- ▶ 优点
 - □ 1、缩短应用程序的响应时间。因为在线程池中有线程的线程 处于等待分配任务状态(只要没有超过线程池的最大上限) ,无需创建线程。
 - □ 2、不必管理和维护生存周期短暂的线程,不用在创建时为其分配资源,在其执行完任务之后释放资源。
 - □ 3、线程池会根据当前系统特点对池内的线程进行优化处理。

多进程/线程 vs IO复用

> 多线程缺点

- □ 每个连接启动一个新线程。
- □ 在 RAM 和 CPU 方面增加相当大的开销,因为每个线程都需要自己的执行空间。
- 如果每个线程都忙于处理网络连接,线程之间的上下文切换会很频繁。
- 最后,许多内核并不适于处理如此大量的活跃线程。

Tradeoff

- □ IO密集型,互联网应用事件驱动更合适
- CPU密集型
- □ 多进程或线程适合于CPU密集型服务,如业务逻辑、图形图像 、数据库读写,交互式的长连接应用等。

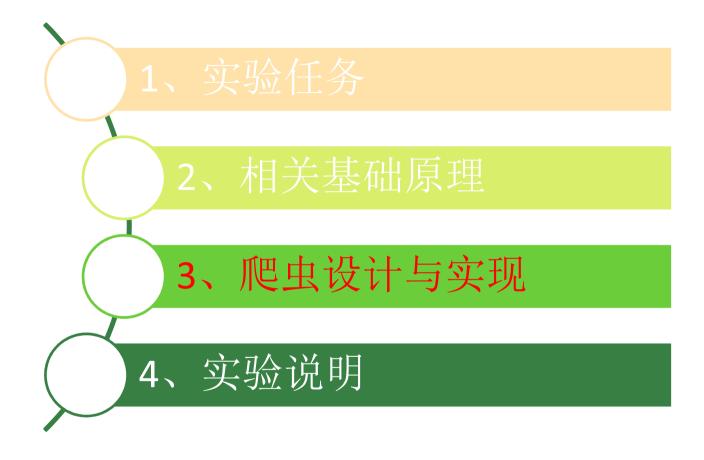
消息队列

▶ 定义

- □ 消息队列也叫报文队列,就是一个消息的链表。可以把消息 看作一个记录,具有特定的格式以及特定的优先级。对消息 队列有写权限的进程可以向中按照一定的规则添加新消息; 对消息队列有读权限的进程则可以从消息队列中读走消息
- □ 消息队列也是进程间通信的主要方法,目前许多中间件技术都是采用消息队列,如ActiveMQ、ZEROMQ、REDIS、Linux自带消息队列等。

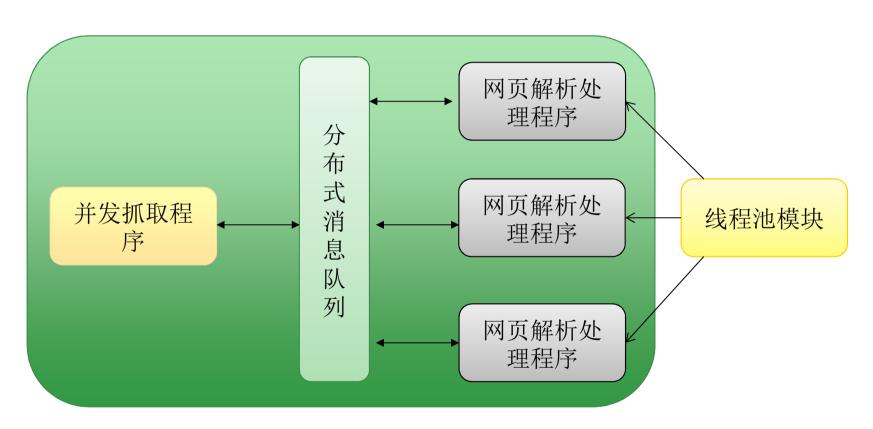
▶ 操作

- □ 创建消息队列
- □ 往消息队列内写入消息,主要队列满
- □ 其他进程不断的读取消息队列内消息
- □ 直到队列内没有可读的消息。
- □ 删除消息队列
- □ 系统关闭

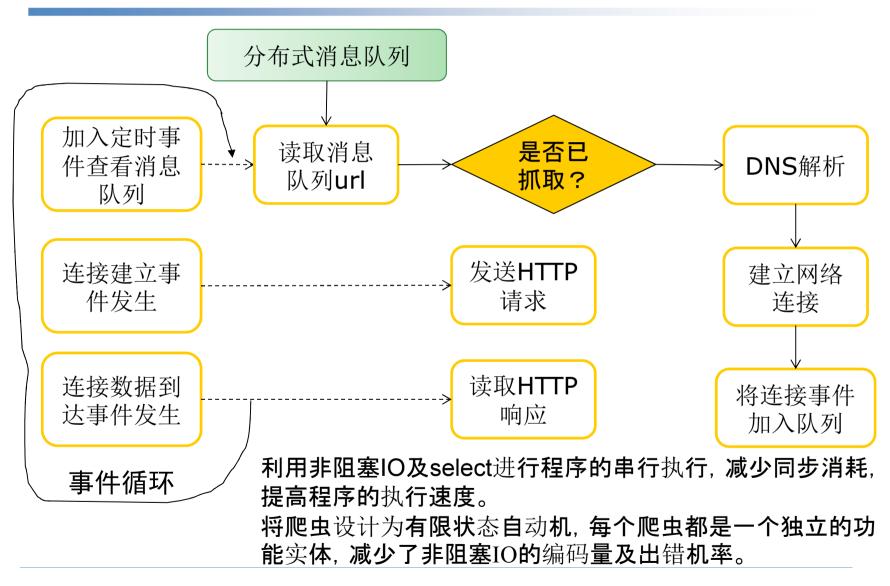


分布式爬虫架构

爬取程序和多线程的网页分析处理程序



爬取模块设计



DNS解析实现

- ➤ The Internet maintains a mapping between IP addresses and domain names in a huge worldwide distributed database called DNS
 - □ Conceptually, programmers can view the DNS database as a collection of millions of *host entry structures*:

- > Functions for retrieving host entries from DNS:
 - gethostbyname: query key is a DNS domain name.
 - gethostbyaddr: query key is an IP address.

DNS解析例子

```
int main(int argc, char **argv) { /* argv[1] is a domain name */
    char **pp;
                                /* or dotted decimal IP addr */
    struct in addr addr;
    struct hostent *hostp;
    if (inet aton(argv[1], &addr) != 0)
        hostp = Gethostbyaddr((const char *)&addr, sizeof(addr),
                AF INET);
    else
        hostp = Gethostbyname(argv[1]);
    printf("official hostname: %s\n", hostp->h name);
    for (pp = hostp->h aliases; *pp != NULL; pp++)
        printf("alias: %s\n", *pp);
    for (pp = hostp->h addr list; *pp != NULL; pp++) {
        addr.s addr = ((struct in addr *)*pp)->s addr;
        printf("address: %s\n", inet ntoa(addr));
```

建立socket连接open_clientfd

```
int open clientfd(char *hostname, int port) {
                                                  This function opens a connection
  int clientfd;
                                                  from the client to the server at
  struct hostent *hp;
                                                  hostname:port
  struct sockaddr in serveraddr;
  if ((clientfd = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0)) < 0)
    return -1; /* check errno for cause of error */
                                                                    Create
  /* Fill in the server's IP address and port */
                                                                    socket
  if ((hp = gethostbyname(hostname)) == NULL)
    return -2; /* check h errno for cause of error */
 bzero((char *) &serveraddr, sizeof(serveraddr));
  serveraddr.sin family = AF INET;
 bcopy((char *)hp->h addr list[0],
                                                                    Create
        (char *) & serveraddr.sin addr.s addr, hp->h length);
                                                                    address
  serveraddr.sin port = htons(port);
  /* Establish a connection with the server */
  if (connect(clientfd, (SA *) &serveraddr,
      sizeof(serveraddr)) < 0)</pre>
    return -1;
  return clientfd;
                                                                    Establish
                                                                    connection
```

http请求构造

```
int Make_httprequest(int socket)
{
    char req[1024];
    sprintf(req, "POST %s HTTP/1.0\r\n", path);
    sprintf(req, "Host: %s\r\n", host);
    sprintf(req, "User-Agent: "USER_AGENT "\r\n");
    sprintf(req, "Content-Type: application/x-www-form-urlencoded\r\n");
    sprintf(req, "Content-Length: %d\r\n", strlen(postdata));
    sprintf(req, "\r\n"); sprintf(req, "%s", postdata);
    Send(socket, req);
}
```

下载网页

```
int main(int argc, char **argv)
                  int clientfd, port;
                  char *host, buf[MAXLINE];
                  rio t rio;
                  host = argv[1]; port = atoi(argv[2]);
                  clientfd = Open clientfd(host, port);
Send http
                  Make httprequest(clientfd);
request to
                  Rio readinitb(&rio, clientfd);
server
                  printf("Enter message:"); fflush(stdout);
                  while (Fgets(buf, MAXLINE, clientfd) != NULL) {
                      Fputs (buf, stdout);
 Receive line
                      printf("Enter message:"); fflush(stdout);
from web
 server
                  Close (clientfd);
                  exit(0);
```

几个实现要点

- Connection: keep-alive
 - □ 在HTTP响应的头部字段中有一项keep-alive选项,服务器不会 马上断开连接,需要对数据何时结束进行判断
 - □ 静态页面:Content-Length:
 - □ 动态页面:Transfer-Encoding:chunked
 - □ chunk十六进制包长
- Accept-Encoding: gzip, deflate
 - □ 传输编码为gzip,需要对gzip编码在内存中进行解压,然后进 行分析
 - □ 利用zlib库进行解压
- ➤ HTTP响应处理
 - □ 只存储200 OK成功响应,其他无视
- ▶ URL去重
 - □ 检查某个URL是否已经被抓过了
 - □ 基于Bloom filter

基于Libevent异步IO库的并发抓取

▶ 概述

□ 一个基于事件触发的网络库

> 特点

- □ 事件驱动(event-driven),高性能;
- □ 轻量级,专注于网络,不如ACE那么臃肿庞大;
- □ 跨平台,支持Windows、Linux、*BSD和Mac Os;
- □ 支持多种I/O多路复用技术,epoll、poll、dev/poll、select和kqueue等;
- □ 支持I/O , 定时器和信号等事件 ;

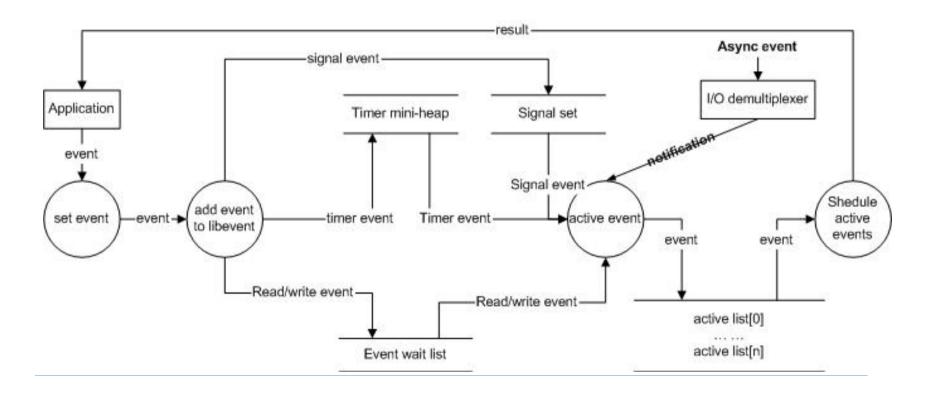
> 应用

- □ Libevent已被广泛应用,作为底层的网络库;比如memcached 、Vomit、Nylon、Netchat等等。
- □ Libevent代码里有很多有用的设计技巧和基础数据结构,比如信息隐藏、函数指针、c语言的多态支持、链表和堆等。

Libevent原理

> 运行原理

- □ 使用Libevent也是向Libevent框架注册相应的事件和回调函数
- □ 当这些事件发生时,Libevent 会调用这些回调函数处理相应的 事件(I/O读写、定时和信号)。



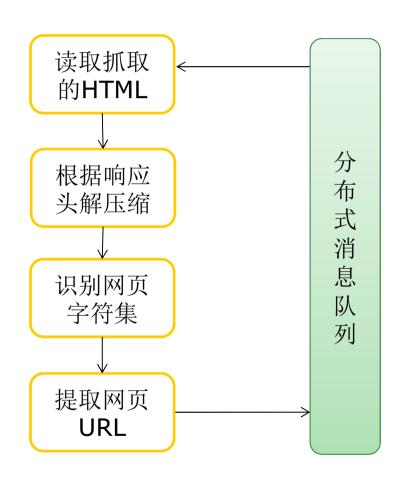
```
struct event {
TAILO_ENTRY (event) ev_next;
TAILO ENTRY (event) ev_active_next;
TAILO ENTRY (event) ev_signal_next;
unsigned int min_heap_idx; /* for managing timeouts */
 struct event base *ev base;
 int ev fd;
 short ev events;
 short ev ncalls;
 short *ev pncalls; /* Allows deletes in callback */
 struct timeval ev timeout;
 int ev pri; /* smaller numbers are higher priority */
 void (*ev callback)(int, short, void *arg);
void *ev arg;
 int ev res; /* result passed to event callback */
int ev flags;
};
```

向libevent添加事件, 需先设置event对象, 通过调用libevent提供的函数有: void event_set(struct event *ev, int fd, short events, void (*callback)(int, short, void *), void *arg)

- 1.设置事件ev绑定的文件描述符或者信号,对于定时事件,设为-1即可;
- 2.设置事件类型, 比如 EV_READ|EV_PERSIST, EV_WRITE, EV_SIGNAL等:
- 3.设置事件的回调函数以及参数arg;
- 4.初始化其它字段, 比如缺省的 event_base和优先级;

```
int main(int argc, char **argv)
{
...
    ev_init();
    /* Setup listening socket */
    event_set(&ev_accept, listen_fd, EV_READ|EV_PERSIST, on_accept, NULL);
    event_add(&ev_accept, NULL);
    /* Start the event loop. */
    event_dispatch();
}
```

网页解析模块设计

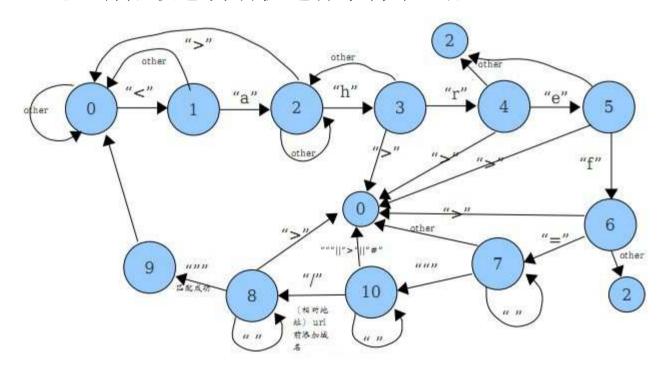


网页解析处理

- ▶ HTML页解码
 - □ 用zlib进行解码
- ➤ HTML页面字符集识别
- ➤ URL提取
 - □ 相对路径转换为绝对路径
 - □ 方法一:原始字符串匹配和暴力分析
 - String match "<a href=", use strstr() function
 - 可能遇到以下类型的标签
 - 的标签
 - <a ... href="javascript:void(0)" ...>
 - <a ... href="./../a.html" ...>
 - <a ... href='a.html' ...>
 - 不完备容易漏掉
 - □ 方法二:正则表达式
 - Regex正则表达式库
 - 正则表达式要考虑周全、计算复杂度高

基于DFA的url提取

- ▶ linux C regex库只提供贪婪匹配,不支持非贪婪匹配
 - □ 贪婪匹配 href="m.html",xxxxxxxxxrc="n.jpg"
 - □ 非贪婪匹配 href="m.html",xxxxxxxxxrc="n.jpg"
- > 功能
 - □ 通过有限状态自动机进行字符串匹配。



线程池模块

▶ 设计概念

```
typedef struct work st {
   void (*routine) (void *);
   void *arg;
   struct work st *next;
} work t;
typedef struct threadpool st {
   // you should fill in this structure with whatever you need
   int num threads; //number of active threads
   int qsize; //number in the queue
   pthread t *threads; //pointer to threads
   work t *qtail; //queue tail pointer
   pthread mutex t qlock; //lock on the queue list
   pthread cond t q not empty; //non empty and empty
condidtion vairiables
   pthread cond t q empty;
   int shutdown;
   int dont accept;
} threadpool;
```

线程池操作

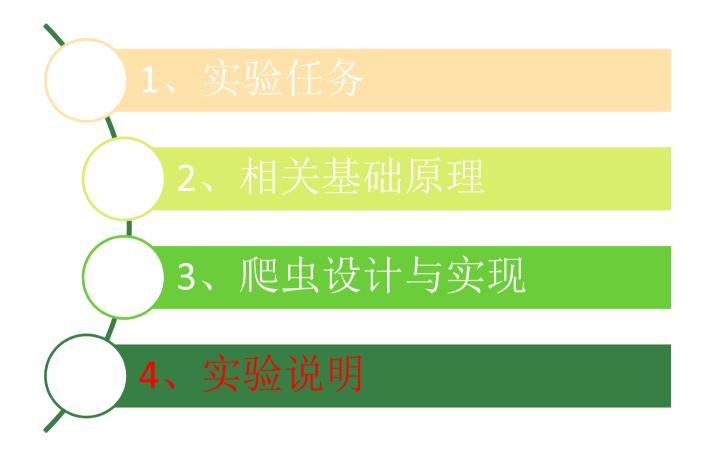
```
void dispatch (threadpool from me, dispatch fn dispatch to here,
             void *arg)
   threadpool *pool = ( threadpool *) from me;
   work t *cur;
   int k;
   k = pool->qsize;
   //make a work queue element.
   cur = (work t *) malloc(sizeof(work t));
   if(cur == NULL) {
       fprintf(stderr, "Out of memory creating a work struct!\n");
       return;
   cur->routine = dispatch to here;
   cur->arg = arg;
   cur->next = NULL;
   pthread mutex lock(&(pool->qlock));
   if(pool->dont accept) { //Just incase someone is trying to queue more
       free(cur); //work structs.
       return;
   if(pool->qsize == 0) {
       pool->qhead = cur; //set to only one
       pool->qtail = cur;
       pthread cond signal(&(pool->q not empty)); //I am not empty.
   } else {
       pool->qtail = cur;
   pool->qsize++;
   pthread mutex unlock(&(pool->qlock)); //unlock the queue.
```

```
void *do work(threadpool p)
   threadpool *pool = ( threadpool *) p;
   work t *cur; //The g element
   int k;
    while(1) {
       pool->gsize = pool->gsize;
       pthread mutex lock(&(pool->glock)); //get the g lock.
       while (pool->gsize == 0) { //if the size is 0 then wait.
           if(pool->shutdown) {
               pthread mutex unlock(&(pool->glock));
               pthread exit(NULL);
           //wait until the condition says its no emtpy and give up the lock.
           pthread mutex unlock(&(pool->qlock)); //get the qlock.
           pthread cond wait(&(pool->q not empty), &(pool->qlock));
           //check to see if in shutdown mode.
           if(pool->shutdown) {
               pthread mutex unlock(&(pool->qlock));
               pthread exit(NULL);
       cur = pool->qhead; //set the cur variable.
       pool->qsize--;
                                         //decriment the size.
       if(pool->gsize == 0) {
           pool->ghead = NULL;
           pool->gtail = NULL;
        } else {
           pool->ghead = cur->next;
       if(pool->gsize == 0 && ! pool->shutdown) {
           //the q is empty again, now signal that its empty.
           pthread cond signal(&(pool->q empty));
        pthread mutex unlock(&(pool->glock));
        (cur->routine) (cur->arg); //actually do work.
        free (cur);
                                                                //free the work storage.
```

消息队列实现

NANOMSG

- nanomsg is a socket library that provides several common communication patterns. It aims to make the networking layer fast, scalable, and easy to use. Implemented in C, it works on a wide range of operating systems with no further dependencies.
- □ ZeroMQ作者用C语言新写的消息队列库
- http://nanomsg.org/index.html



实验说明

- ▶ 测试环境在自己机器上搭建Web服务器
 - □ Web 服务器:apache
 - □ 将网页放在/var/www/html下
- > 网站页面
 - □ 大约16万个网页

文件总数 文件总大小 压缩包大小

161, 033 17, 052, 578, 841 3, 898, 532, 313

- □ U盘拷贝
- □ 部分链接页面不可用,需要剔除

> 运行要求

./crawler http://192.168.1.2/index.html result.txt

第一个输入参数是入口地址

第二个参数是输出结果文件名

Result.txt格式:

每行一个url信息,每行3个字段:序号绝对url文件大小

代码说明

- > 编译要求
 - □ 实现两个C程序
 - □ Crawler:实现io复用抓取
 - □ Analyzer:实现网页分析
 - 可以不实现线程池
 - □ 分布式程序通过消息队列通信
- > 线程池代码
 - □ threadpool.c已提供

