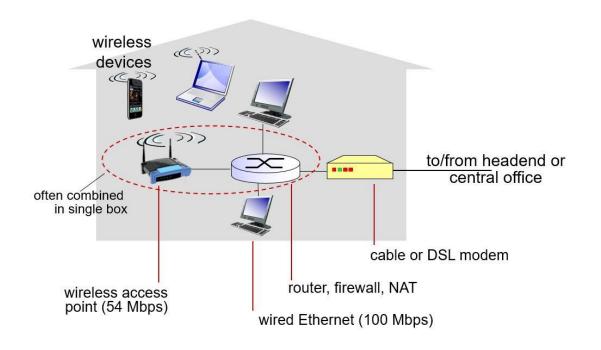
A FERNANDER HILL FOR THE STATE OF THE STATE 长城里接大潜性剧潮相剧业训练。 根据模拟 报機機構

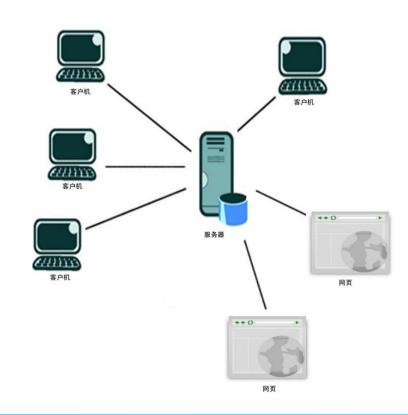
## 项目背景

- □ 个人资料多而分散
- □ 使用的平台不统一
- □ 云盘的不可靠
- □ 闲置存储设备多
- □ 有线/无线带宽的提升



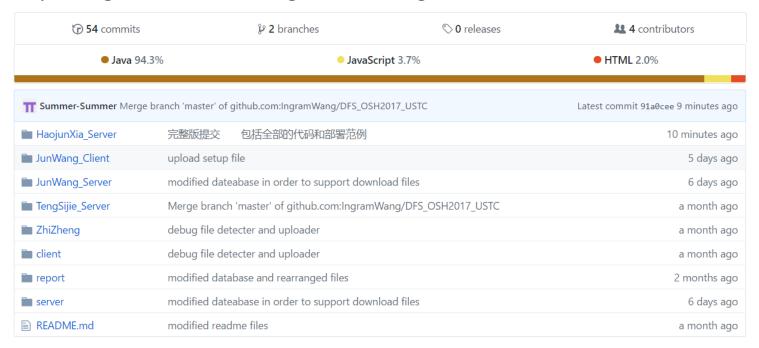
## 项目概述

- 基于互联网的分布式文件 系统
- □ 文件碎片分布储存在各个 客户机中
- □ 中心服务器存储整个系统 的元数据并协调各个客户 机处理请求
- □ 通过网页访问整个文件系 统



## 项目概述

## https://github.com/IngramWang/DFS\_OSH2017\_USTC



## 优势创新

- Erasure Code
- □充分利用闲置设备
- □大容量与良好的阔放性
- □兼容多种访问平台

## 项目对比

## GFS、AFS等等

- 面向大型文件系统
- 不支持离线访问
- 在操作系统层次提供服务

## 我们的设计

- 面向小型文件系统
- 在用户层次提供服务
- 使用Erasure Code编码节约空间

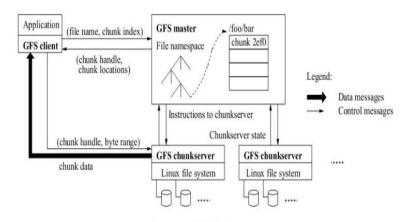
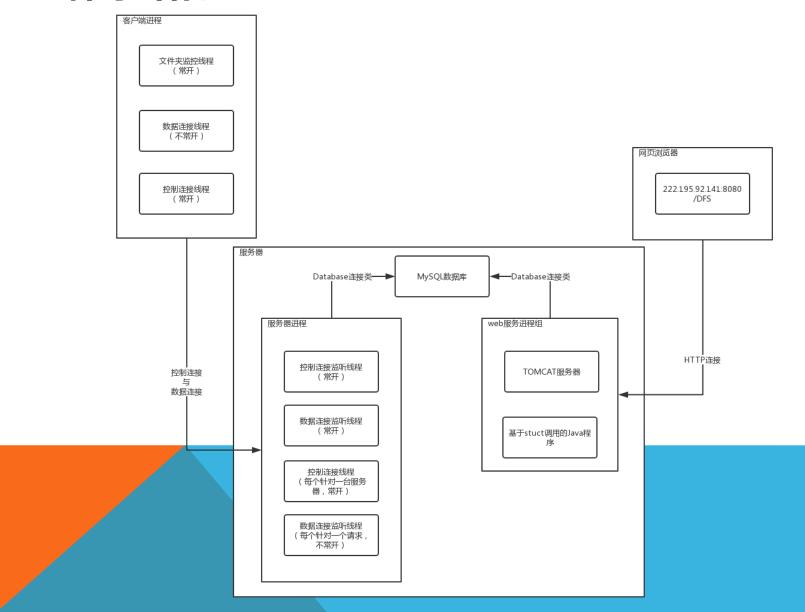


Figure 1: GFS Architecture

## 体系结构



## 客户端结构

客户端由4个包组成,依次是

- □ client: 启动与异常检测包
- □ com.backblaze.erasure: 文 件分块包
- □ connect: 服务器连接包
- ☐ fileDetector: 文件夹监控包

### **▼** DFS Client

- **▼** # Src
- ▼ 

   client
- Client.java
- SynItem.java
- ▼ ## com.backblaze.erasure
- ByteInputOutputExpCodingLoop.java
- I ByteInputOutputTableCodingLoop.java
- ▶ J ByteOutputInputExpCodingLoop.java
- J ByteOutputInputTableCodingLoop.java
- La CodingLoopBase.java
- ▶ 🗾 Decoder.java
- ▶ ☑ Encoder.java
- 🕨 🗾 Galois.java
- InputByteOutputExpCodingLoop.java
- InputByteOutputTableCodingLoop.java
- InputOutputByteExpCodingLoop.java
- InputOutputByteTableCodingLoop.java
- Matrix.java
- J OutputByteInputExpCodingLoop.java
- D OutputByteInputTableCodingLoop.java
- J OutputInputByteExpCodingLoop.java
- ▶ ☑ OutputInputByteTableCodingLoop.java
- ▶ 🗾 ReedSolomon.java
- D ReedSolomonBenchmark.java
- 🕶 🏭 connect
- J FileTransporter.java
- ▶ 🗾 FragmentManager.java
- J ServerConnecter.java
- **▼ #** fileDetector
  - 🕨 🗾 FileAttrs.java
  - 🕨 🗾 FileUploader.java
  - 🕨 🗾 FileUtil.java
  - ▶ 🗾 FolderScanner.java

## **SYMITEM**

SynItem同步类用于在 一个线程发生异常时向 主线程传递错误信息

```
☑ FileDownloader.java

Decoder.java
                                  ■ SynItem.java ×
   package client;
    public class SynItem {
        private int status;
        public SynItem(int s) {
            status = s;
110
        public synchronized int getStatus(){
            return status;
150
        public synchronized void setStatus(int s){
            status=s;
            notifyAll();
200
        public synchronized int waitChange(int oldValue) {
            while (status==oldValue){
                try{
                    wait();
                } catch (InterruptedException e) {
                     System.out.println("interrupted");
                     return status;
            return status;
```

## **COM.BACKBLAZE.ERASURE**

- 基于backblaze公司提供的开源实现
- 利用Erasure Code进行 文件分块
- □数据块: 冗余块=1: 1
- □ 块大小约为512kB

```
\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \\ 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & 2 & 3 & \cdots & n \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 1 & 2^{m-1} & 3^{m-1} & \cdots & n^{m-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} d_1 \\ d_2 \\ \vdots \\ d_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} d_1 \\ d_2 \\ \vdots \\ d_n \\ c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_m \end{bmatrix}
```

## **CONNECT**

- □ FileTransporter类: 文件传送类
- □ FragmentManager类: 数据链接类,维护客户 端上的文件碎片
- ServerConnecter类: 控制连接类
- □ 后两个类都继承了 Thread类,可以在新线 程中执行

```
received with 0 unread request!
received with 0 unread request!
Encode Success
received with 0 unread request!
received with 4 unread request!
Connect to server successfully(data)!
Connect to server successfully(data)!
Connect to server successfully(data)!
Connect to server successfully(data)!
received with 0 unread request!
received with 0 unread request!
received with 0 unread request!
```

## **FILEDETECTOR**

- □ 根据配置文件监控 一系列文件夹
- □ 自动上传文件夹中 的内容到配置文件 指定的逻辑位置
- □ 继承了Thread类, 在新线程中执行

```
@Override
public void run() {
    FileUploader fUploader=new FileUploader();
    if (!fUploader.checkFolders(address)){
        System.out.println("ERR: can not register folder");
        synItem.setStatus(2);
        return;
    }
    while (detecting) {
        try {
            scanFiles();
            Thread.sleep(interval);
        } catch (InterruptedException ex) {
            ex.printStackTrace(System.err);
        }
    }
}
```

## 服务器结构

服务器由4个包构成,依次是

- □ default: 服务器启动包
- □ controlConnect: 服务器客 户端控制链接服务包
- □ dataConnect: 服务器客户 端的数据链接服务包
- □ database: 数据库访问包

- ▼ ## SFC
  - ▼ ## (default package)
  - ▶ DFS server.java
  - ▼ ## controlConnect
    - Q ClientThread.java
    - 🕨 🗾 ServerThread.java
  - ▼ 

     database
  - 🕨 🗾 DeviceItem.java
  - 🕨 🗾 FileItem.java
  - 🕨 🗾 Query.java
  - ▶ 🗾 RequestItem.java
  - ▼ ## dataConnect
    - LientThread.java
  - FileTransporter.java
  - ServerThread.java

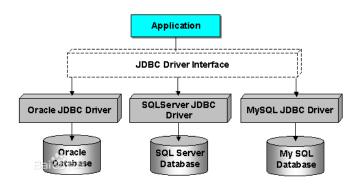
## **CONTROLCONNECT & DATACONNECT**

- □ ServerThread类在 一个新线程中执行, 监听服务器的控制/ 数据链接端口
- □ 对于每个客户机的链接/请求,创建一个新线程并运行ClientThread类服务

## **DATABASE**

- □ 本服务器利用MySQL数据库存 储所有的元数据
- □ DATABASE包定义了数据库的 访问方法及相关的数据结构
- 使用Java数据库连接(JDBC) 作为访问数据库的应用程序接 □





## TOWN THE REPORT OF THE PARTY OF

## 系统中的元数据

为了维护分布式文件系统的状态,服务器的数据库中保存了以下5种类型的元数据,这些元数据都通过DATABASE包进行访问

- □ FILE
- DEVICE
- FRAGMENT
- **□** REQUEST
- **□** USER

```
mysql> use DFS
Reading table information for completion of table and column names
You can turn off this feature to get a quicker startup with -A

Database changed
mysql> show tables;
+------+

| Tables_in_DFS |
+-----+

| DEVICE |
| FILE |
| FRAGMENT |
| REQUEST |
| USER |
+------+

5 rows in set (0.00 sec)
```

## 逻辑位置与物理位置

- □ 文件的逻辑位置通过FILE 表记录
- □ 文件ID是文件对应的碎片 的ID的前缀
- □ 文件碎片的物理位置通过 FRAGMENT表记录

```
CREATE TABLE 'FRAGMENT' (
  `ID` int NOT NULL,
  `PATH` char(20) NOT NULL DEFAULT '',
  PRIMARY KEY ('ID')
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
CREATE TABLE 'FILE' (
  `ID` int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
  `NAME` char(20) NOT NULL DEFAULT '',
  `PATH` char(60) NOT NULL DEFAULT '',
  `ATTRIBUTE` char(10) NOT NULL DEFAULT '',
  `TIME` char(10) NOT NULL DEFAULT '',
  `NOA` int NOT NULL DEFAULT 1,
  `ISFOLDER` boolean NOT NULL DEFAULT false,
  PRIMARY KEY ('id')
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
```

## 设备信息

- □ DEVICE表记录了系统中 的设备信息
- □ 系统为每个设备分配一个 全局唯一且永久的ID,从 而标识设备上碎片的物理 位置
- □ ISONLINE记录了设备的在 线情况

```
CREATE TABLE `DEVICE` (
   `ID` int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
   `IP` char(20) NOT NULL DEFAULT '',
   `PORT` int NOT NULL DEFAULT 0,
   `ISONLINE` boolean NOT NULL,
   `RS` int NULL DEFAULT 0 ,
   PRIMARY KEY (`ID`)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
```

## 请求信息

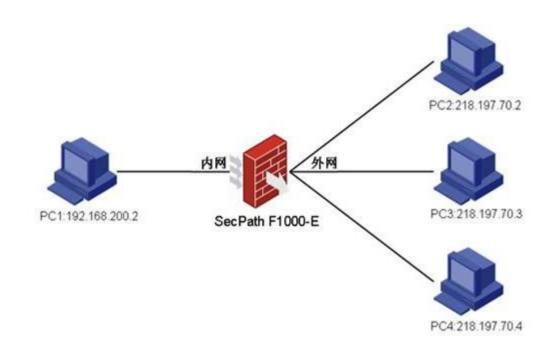
- REQUEST表记录了系统中 等待客户端处理的请求
- □本系统定义了3种不同的 请求类型,分别是服务器 取分块、服务器将分块发 送给客户端和删除客户端 上的分块

```
CREATE TABLE `REQUEST` (
   `ID` int NOT NULL AUTO_INCREMENT,
   `TYPE` int NOT NULL DEFAULT 0,
   `FRAGMENTID` int NOT NULL DEFAULT 0,
   `DEVICEID` int NOT NULL DEFAULT 0,
   PRIMARY KEY (`ID`)
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8;
```

# 

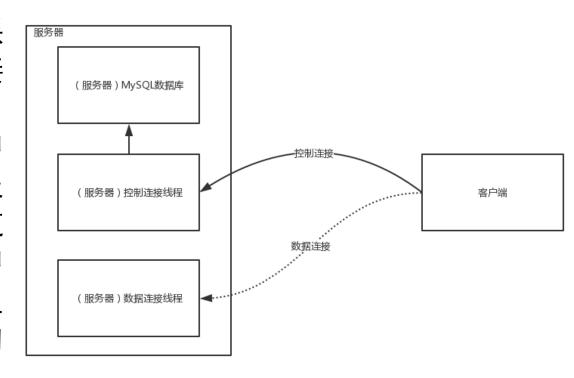
## 背景:NAT

- □ 网络地址转换 (NAT) 是一种在 IP数据包通过路由 器或防火墙是重写 来源IP/目的IP的技 术
- NAT机制有可能使 服务器无法主动向 客户端发起连接



## 控制连接与数据连接分离的带外传输

- □ 服务器与客户端保 持长期的控制连接
- □ 当服务器需要客户 端响应请求时,服 务器先将请求通过 控制连接发往客户 端,在由客户端主 动建立与服务器的 数据连接



## 控制连接报文

控制连接传送客户端状态报文与处理请求报文

客户端状态报文由客户端定期发送到服务器用于保持连接,服务器收到该报文后将回复等待其处理的请求数量

处理请求报文在客户端发现自己有未处理的请求时发送到服务器,服务器该报文后将回复具体的请求

## 数据连接报文

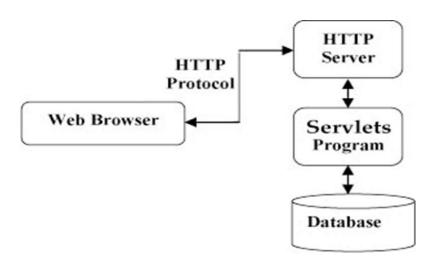
## 系统中定义了以下6类数据连接报文:

- 1. 客户机碎片上传报文
- 2. 客户机碎片下载报文
- 3. 客户机碎片删除报文
- 4. 文件上传报文
- 5. 文件碎片上传报文
- 6. 文件夹检查报文

## NEBIRA

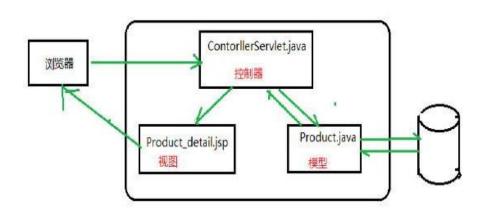
- □ Tomcat WEB应用服务器
- □ Struts2 动态网站网站应用调度框架
- BOOTSTRAP网页主题
- □ JQery+AJAX异步C/S通讯+JSON+MySql
- □主要代码架构

□ Tomcat WEB应用服务器



- 本身支持一般的http服务
- 提供JSP的JAVA运行环境和 JavaBean的运行环境
- 响应浏览器请求,调用服务器端java函数
- 在以上基础上, 搭建动态网站

□ Struts2 动态网站网站应用调度框架



- Tomcat基础上
- 采用MVC设计模式
- 控制器从视图读取数据,控制用户输入,向模型发送数据
- 管理复杂的应用程序,可以 在一个时间内专门关注一个 方面
- 简化了分组开发,不同开发 人员可同时开发视图、控制 器逻辑和业务逻辑

## ■ BOOTSTRAP网页主题



- 基于 HTML、CSS、JAVASCRIPT
- 适用于快速开发+可视化开发+提供可重用组件
- 响应式 CSS 能够自适应于不同尺 寸电脑和手机
- 所有的主流浏览器都支持 Bootstrap

## □ JQery+AJAX异步C/S通讯+JSON+MySql

- JQery-----"写的少, 做的多", 极大地 简化了 JavaScript 编程
- AJAX-----不重载全部页面, 实现对部 分网页的更新
- JSON------轻量级的数据交换格式
- MySql------关系数据库管理系统







- □主要代码架构
- Html
- Js
- Jsp
- JavaBean
- 配置文件
- Material

- **▼** WebContent
- - bootstrap-3.3.7
  - **▶ iquery**
  - Index\_ajax.js
  - MajorPage\_ajax.js
- - 🔊 majorPage.jsp
- ▶ aterial
- ▶ EMETA-INF
- **▼** WEB-INF
  - ▶⊜lib

## - 🃂 STC

- ▶ com
- - FileDownloader.java
  - GetFileList.java
  - UserLogin.java
  - UserReg.java
  - x struts.xml
- x web.xml
- index.html

THE THE WAR AND THE STATE OF SOLIT AND SOLIT A 进行旅游

## 前景展望

- □ 文件访问和管理权限的实现(多用户)
- □ 在实现的基础上分析改善性能,优化文件系统设计
- □ 文件加密和安全 + Web服务的安全性保障
- □ 引入长期在线客户端 如官方云盘 高可用性
- □ 将文件拼接任务交给浏览器本地的js
- □ 服务器端微内核实现
- □界面的美观性

## 市场潜力

- □ 完全免费 + 无需app(百度云盘下载文件夹需要客户端等等限制)
- □ 小巧实用 便捷文件分享(提供账号密码,只要设置好文件权限(可以设置role---角色,对应一组权限) 即完成了分享)
- □ 多人协作(网页中的文件总是最新的 只有一个最新版本)
- □ 完全跨平台 (客户端+浏览器) 移动访问
- □ 文件碎片存储位置可定制化 利用好闲置的硬盘资源(比如租赁的服务器和家里的电脑)
- □ 文件下载速度快(针对企业和学校网络 服务器在本地局域网)
- □ 高可用(分布式+Erasure Code高效分割)
- □ 高安全(碎片在本地仅靠部分云端碎片无法恢复文件)

##