ARTS第一周(2019.3.24)

1. Algorithm

1020. Partition Array Into Three Parts With Equal Sum

Given an array A of integers, return true if and only if we can partition the array into three **non-empty** parts with equal sums.

Formally, we can partition the array if we can find indexes i+1 < j with (A[0] + A[1] + ... + A[i] == A[i+1] + A[i+2] + ... + A[j-1] == A[j] + A[j-1] + ... + A[A. length - 1])

Example 1:

Input: [0,2,1,-6,6,-7,9,1,2,0,1]

Output: true

Explanation: 0 + 2 + 1 = -6 + 6 - 7 + 9 + 1 = 2 + 0 + 1

```
Runtime: 68 ms, faster than 100.00% of C++ online submissions for Partition Array Into Three Parts With Equal Sum.

Memory Usage: 12.5 MB, less than 100.00% of C++ online submissions for Partition Array Into Three Parts With Equal Sum.

Next challenges:

Triangle Subarray Product Less Than K

Add to Array-Form of Integer

Show off your acceptance:

Time Submitted Status Runtime Memory Language
```

```
class Solution {
      public:
           bool canThreePartsEqualSum(vector<int>& A) {
               int sum = accumulate(A.begin(), A.end(), 0);
               if (sum%3!=0) return false;
               int equalSum = sum/3;
               int tempSum=0;
               int numOfFound=0;
12
               int arrSize=A.size();
13
14
               int i;
15 •
               for (i=0; i<arrSize; i++) {</pre>
                   tempSum+=A[i];
17 🔻
                   if(tempSum==equalSum) {
18
                        numOfFound++:
                        if(numOfFound>=2) break;
19
20
                       tempSum=0;
21
               }
23
24
25
               if (numOfFound==2 && i<(arrSize-1)) return true;</pre>
26
               return false:
27
      };
```

2. Review

微服务是一种架构方式,将一个软件应用设计成一组可以独立部署的服务,服务之间通过简单的通信机制进行通信。服务通常围绕业务构建,并且可以自动部署。

(1) 与单体架构比较

单体架构(Monolithic Architecture)

- 模块的改动周期绑定在了一起
- 很难保持一个好的模块结构
- 扩展(Scaling)必须整体进行

微服务架构

- 各个服务可以独立部署和扩展
- 模块边界清晰
- (2) 微服务架构的常见特征
- a. 组件化通过划分微服务实现

优点:独立部署,组件间结构更清晰直接

缺点: 远程调用开销大

- b. 微服务的组织结构和业务结构接近 (康威定律:一个组织设计出的系统结构往往和该组织的沟通结构趋同)
- c. 开发围绕产品而不是项目进行,团队对某个产品的整个生命周期负责
- d. 微服务间通信通过轻量级的通信机制
- e. 分散管理: 拆分后的微服务可以分别采用不同的技术实现
- f. 分散的数据管理 (问题: 数据一致性)
- g. 构建、部署、运维的自动化技术
- h. 要有充分的容错设计(监控、日志等等)
- i. 服务分解常常是对现有系统设计的改进方式, 分解原则是尽量保持模块更换和升级的独立性
 - (3) 微服务是未来吗? (注意此文写于2014年)
 - 包括Amazon在内的一些大公司在转向微服务,有一些积极的结果,但最终结果还需要几年时间才能明朗
 - 组件的边界较难把握,一旦划分不当,微服务的重构更加不易
 - 如果组件间的分工协作不清晰,会增加微服务之间的连接复杂性
 - 团队技能水平影响转型结果

3. Tip

PXE(Pre-boot Execution Environment)是由Intel设计的协议, 它可以使计算机通过网络启动。

协议分为client和server两端,PXE client在网卡的ROM中,当计算机引导时,BIOS把PXE client调入内存执行,并显示出命令菜单,经用户选择后,PXE client将放置在远端的操作系统通过网络下载到本地运

bootstrap配置

bootstrap文件pxelinux.0在执行过程中,要读配置文件,所有的配置文件都放在/tftpboot/pxelinux.cfg/目录下。由于PXElinux具有为不同的PXE Client提供不同的Linux内核以及根文件系统的功能,所以要通过不同的配置文件名来区分出不同的PXE Client的需求。比如一个PXE Client由DHCP Server分配的IP地址为192.168.0.22,那么相对应的配置文件名为/tftpboot/pxelinux.cfg/C0A80016(注:C0A80016为IP地址192.168.0.22的十六进制表示)。如果找不到,就按照顺序C0A80016->; C0A8001->; C0A800->; C0A80->; C0A->; C0->; C->; C->; C->; default查找配置文件。

cat 0A6F0A01

PXE for 10.111.10.1

default ks

prompt 1

timeout 5

label ks

kernel pxeboot/vmlinuz

ipappend 2 append ks=http://10.111.10.1:8080/5.10.32.0/install/ks.tcl ksdevice=bootif root=/dev/ram rw initrd=pxeboot/initrd.img cmdline reboot=t console=ttyS2,115200n81

4. Share

负载均衡产品/方案比较

(1) NGINX

第四层: 支持UDP.TCP

第七层: 支持HTTP,HTTPS,Email

会话持久性:通过iptables提供支持,第三方模块 nginx-sticky-module 提供对cookies的支持

均衡算法:

- List itemround-robin (weighted)
- · least-connections (weighted)
- least-time (weighted)
- hash
- 可以通过第三方模块扩展

(2) LVS

第四层: 支持UDP,TCP,SCTP

第七层: 支持弱

会话持久性: LVS persistence可以实现将来自同一TCP/IP连接客户端的

所有请求定向到一个特定服务器上。

均衡算法:

List itemround-robin (weighted)

- least-connections (weighted)
- least-time (weighted)
- hash
- shortest expected delay
- never queue scheduling