技术分享-游戏框架

- 1. 前置
 - a. 游戏与其他软件的相同与不同
 - i. 需求的来源
 - 1. 游戏----制作过程中全造策划拍脑袋,上线后会结合一定的用户的反馈
 - 2. 一般APP----与用户沟通等途径进行需求分析
 - ii. 用户间交互的频繁度
 - 1. 游戏----多
 - 2. 一般APP----少
 - iii. 用户的协议通讯的频繁度
 - 1. 游戏----场景类巨多, 射击类游戏平均1秒4个消息, 休闲类平均1秒1个消息左右
 - 2. 一般APP----相对少
- 2. 分享四套框架----顺序为我接触到的时间顺序,并无优劣之分
 - a. 魔兽争霸
 - i. 服务器事件类型
 - 1. 事件触发
 - 2. 时间触发
 - ii. 暴雪自研脚本语言----jass语言
 - 1. 国内爱好者把功能翻译成了lua https://github.com/actboy168/jass2lua
 - 2. 一些资源
 - a. 之前sourceforge的文档和一些工具: https://jass.sourceforge.net/doc/
 - b. beginner tutorial: https://www.hiveworkshop.com/threads/beginning-jass-tutorial-series.30765/
 - c. complete guild: https://www.thehelper.net/threads/the-complete-guideto-jass-vjass-and-cjass.122588/
 - d. jasscraft:
 - i. 源码(pascal语言,工作中没用过,但是还是比较好理解的): https://github.com/Zoxc/JassCraft
 - ii. 下载: https://gamebanana.com/tools/2372
 - iii. trigger/event/condition/action体系

- 1. 参考: https://blog.csdn.net/u013412391/article/details/109039410
- 2. trigger:整个一个包含event/condition/action的基于触发的一个逻辑闭环,称为一个触发器
- 3. event:事件,例如:角色升级、角色进入某区域、定时器时间到
- 4. condition:条件,例如:玩家等级是否达到5级及以上、玩家的hp是否>=50%
- 5. action:希望去做的事情,例如将角色升一级、将角色传送到指定坐标附近、扣除角色 一定血量
- 6. 实际场景1: 当英雄单位进入某区域时,如果英雄等级>=5级,则传送英雄至指定位置
 - a. event:任意单位进入某区域
 - b. condition:
 - i. 单位为英雄
 - ii. 单位等级>=5级
 - c. action:
 - i. 传送该单位至指定位置(达到该区域禁止高于5级的英雄单位进入的效果)
 - d. 以下是AI帮写的参考代码、仅供参考

```
// 假设已经定义了区域ID和目标位置的坐标
const int REGION ID = 1; // 区域ID, 请根据实际情况替换
  const location TARGET POSITION = Location(0,0,0); // 目标位置坐标,请根据实际情况替换
   // 自定义函数来检查单位是否为英雄且等级是否足够
  function CheckHeroLevelAndTeleport takes nothing returns nothing
      local unit EnteringUnit;
local integer HeroLevel;
      // 获取进入区域的单位
      EnteringUnit = GetTriggerUnit();
      // 检查单位是否为英雄
      if (IsUnitType(EnteringUnit, UNIT_TYPE_HERO)) then
// 获取英雄等级
         HeroLevel = GetUnitLevel(EnteringUnit);
         // 判断英雄等级是否大于等于5
          if (HeroLevel >= 5) then
// 传送英雄到目标位置
              IssueOrderById(EnteringUnit, ORDER_TELEPORT_TO_LOCATION, TARGET_POSITION.x, TARGET_POSITION.y, TARGET_POSITION.z);
         endif;
      endif;
 endfunction;
   // 在触发器的动作部分调用上述函数
  RegisterTriggerEvent(GetTriggeringTrigger(), EVENT_UNIT_ENTERED_REGION, REGION_ID);
8 SetTriggerAction(GetTriggeringTrigger(), CheckHeroLevelAndTeleport);
```

2

C++

```
1
    // 假设已经定义了区域ID和目标位置的坐标
2
    const int REGION ID = 1; // 区域ID, 请根据实际情况替换
    const location TARGET POSITION = Location(0,0,0); // 目标位置坐标,请根据实际
    情况替换
4
5
    // 自定义函数来检查单位是否为英雄且等级是否足够
    function CheckHeroLevelAndTeleport takes nothing returns nothing
6
        local unit EnteringUnit;
8
        local integer HeroLevel;
9
10
        // 获取进入区域的单位
11
        EnteringUnit = GetTriggerUnit();
12
13
        // 检查单位是否为英雄
14
        if (IsUnitType(EnteringUnit, UNIT_TYPE_HERO)) then
           // 获取英雄等级
15
16
           HeroLevel = GetUnitLevel(EnteringUnit);
17
           // 判断英雄等级是否大干等干5
18
19
           if (HeroLevel >= 5) then
20
               // 传送英雄到目标位置
21
               IssueOrderById(EnteringUnit, ORDER_TELEPORT_TO_LOCATION, TARGE
    T_POSITION.x, TARGET_POSITION.y, TARGET_POSITION.z);
22
            endif;
23
        endif;
24
    endfunction;
25
    // 在触发器的动作部分调用上述函数
26
    RegisterTriggerEvent(GetTriggeringTrigger(), EVENT_UNIT_ENTERED_REGION, RE
27
    GION ID);
    SetTriggerAction(GetTriggeringTrigger(), CheckHeroLevelAndTeleport);
28
```

- 1. 实际场景2: 做一个火焰之地(一定区域),所有进入非机械单位每秒受到100点火焰(魔法)伤害
 - a. event:加个定时器,每1秒触发一次
 - b. condition:
 - i. 在火焰之地区域内
 - ii. 非机械单位
 - c. action:
 - i. 造成100点魔法伤害(需要算魔抗所以最终扣除hp需根据单位属性计算)
 - d. 以下为AI的参考实现(这里使用了不止一个触发器,注释较多不赘述):

```
1 // 假设你已经定义了一个区域(Region)名为"FlameArea'
2 region FlameArea = CreateRegion(...); // 使用实际坐标和尺寸初始化区域
4 // 全局变量用于存储受伤害的单位
5 set g HeroesInFlameArea = CreateGroup();
8 // 触发器1: 单位进入火焰区域
9 TriggerEnterFlameArea = CreateTrigger();
10 TriggerAddCondition(TriggerEnterFlameArea, UnitEntersRegion(FlameArea));
1 TriggerAddAction(TriggerEnterFlameArea, function AddUnitToDamageList takes nothing returns nothing {
     local unit EnteringUnit = GetTriggerUnit();
     if (not IsUnitType (EnteringUnit, UNIT_TYPE MECHANICAL)) then
GroupAddUnit(g HeroesInFlameArea, EnteringUnit, false);
// 可以在这里开始对单位应用伤害
19 // 触发器2: 单位离开火焰区域
20 TriggerLeaveFlameArea = CreateTrigger();
1 TriggerAddCondition(TriggerLeaveFlameArea, UnitLeavesRegion(FlameArea));
2 TriggerAddAction(TriggerLeaveFlameArea, function RemoveUnitFromDamageList takes nothing returns nothing {
      local unit LeavingUnit = GetTriggerUnit();
     GroupRemoveUnit(g_HeroesInFlameArea, LeavingUnit);
28 // 创建一个定时器每秒检查并施加伤害
29 TimerFlameDamage = CreateTimer();
30 TimerStart(TimerFlameDamage, 1.00, false, function DealFlameDamage takes nothing returns nothing {
     foreach g_HeroesInFlameArea as unit Target do
          if (IsUnitAlive(Target)) then
              // 施加100点魔法伤害
              DamageTarget(Target, NULL, 100, true, WAR魔法师, DAMAGE_TYPE_MAGICAL);
         endif;
      endloop;
```

C++

```
// 假设你已经定义了一个区域(Region)名为"FlameArea"
 1
 2
    region FlameArea = CreateRegion(...); // 使用实际坐标和尺寸初始化区域
 3
 4
    // 全局变量用于存储受伤害的单位
 5
    set g_HeroesInFlameArea = CreateGroup();
 6
 8
    // 触发器1: 单位进入火焰区域
    TriggerEnterFlameArea = CreateTrigger();
 9
    TriggerAddCondition(TriggerEnterFlameArea, UnitEntersRegion(FlameArea));
10
    TriggerAddAction(TriggerEnterFlameArea, function AddUnitToDamageList takes
11
     nothing returns nothing {
        local unit EnteringUnit = GetTriggerUnit();
12
13
        if (not IsUnitType(EnteringUnit, UNIT TYPE MECHANICAL)) then
14
            GroupAddUnit(g_HeroesInFlameArea, EnteringUnit, false);
15
            // 可以在这里开始对单位应用伤害
16
17
    });
18
19
    // 触发器2: 单位离开火焰区域
20
    TriggerLeaveFlameArea = CreateTrigger();
    TriggerAddCondition(TriggerLeaveFlameArea, UnitLeavesRegion(FlameArea));
21
22 TriggerAddAction(TriggerLeaveFlameArea, function RemoveUnitFromDamageList
     takes nothing returns nothing {
23
        local unit LeavingUnit = GetTriggerUnit();
24
        GroupRemoveUnit(g_HeroesInFlameArea, LeavingUnit);
25
    });
26
27
28
    // 创建一个定时器每秒检查并施加伤害
29
    TimerFlameDamage = CreateTimer();
30 TimerStart(TimerFlameDamage, 1.00, false, function DealFlameDamage takes n
     othing returns nothing {
31
        foreach g_HeroesInFlameArea as unit Target do
32
            if (IsUnitAlive(Target)) then
                // 施加100点魔法伤害
33
34
                DamageTarget(Target, NULL, 100, true, WAR魔法师, DAMAGE_TYPE_MA
    GICAL):
            endif;
35
36
        endloop;
37
     });
```

i. 网络游戏同步机制

1. 状态同步----服务器计算,同步计算结果,作弊空间相对较小

2. 帧同步——电影级效果,服务器只同步玩家的操作,各客户端基于游戏开始时下发的随机种子,相同的计算顺序,相同的伪随机算法,分别计算,网络带宽占用少,maphacker类的技术层面一定可作弊(数据都在内存里,变成了道高一尺魔高一丈的猫鼠游戏)

ii. 极致的优化

- 1. 技能朝向: 地图编辑器中,将冲击波技能魔耗改为1或者0,CD改为0,牛头去升几级加个冲击波,360度旋转放冲击波,就能发现,在一定角度,会跳到下一角度,并不是360度,底层是用了一个byte甚至更低bit位来表示技能的朝向,才会有这样的效果
- 2. 阴影懒更新:如果某玩家一直没察看某一块地图的信息,即使友方有视野,也不会更新本地的显示性内存信息,如果拖过去,会发现那些树一瞬间消失了。或者技能移除的树,一瞬间恢复了。
- 3. 限帧策略: 随便什么RPG地图,如果暴一地兵,会卡起来,当单位数量足够多的时候,可以看到,兵是一批一批动的。根据效果反推———实现层面是把所有参战单位放在一个列表中,保存一个游标记录上次更新到的单位下标,并限制每帧能计算的事件的单位数量
- iii. 地图编辑器占掉研发的整体时间上的绝大部分,很多图都是高玩、爱好者做出来的
- iv. 技术体系——核心c/c++自研脚本语言jass(游戏逻辑主要都在jass中,文件行数经常过万)

a. BigWorld引擎

- i. 比传统游戏进程多了一层抽象维度的entity体系
 - 1. base----与坐标不相关的----像玩家的背包中的东西、等级名称等信息,基本在base
 - 2. cell----与坐标相关的----实时坐标、所在地图、技能召唤物等
 - 3. client----客户端

ii. 游戏地图与进程的关系

- 1. 多个进程,每个进程一张地图
- 2. 每个进程一张地图可配置多条分线
- 3. 每个进程可配置一定地图一定分线
- 4. 每个进程组一个世界所有地图的一个分线
- 5. 无缝地图----抽象维度比之前的都至少高出一个维度
- iii. 极为完善的文档体系和后端理念
 - 1. https://github.com/v2v3v4/BigWorld-Engine-14.4.1
 - 2. https://github.com/v2v3v4/BigWorld-Engine-2.0.1

3. 理念:

Client/server bandwidth is valuable

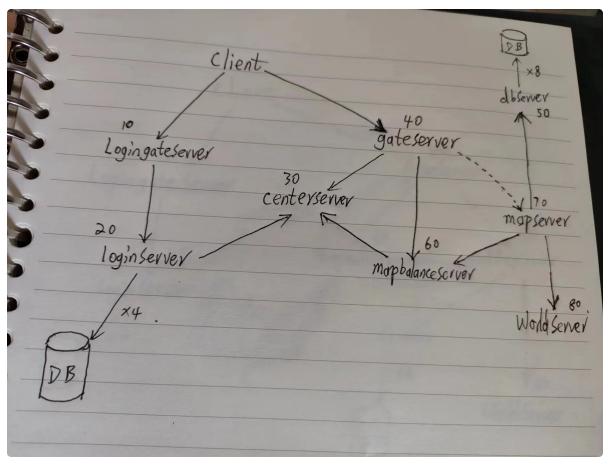
The most important resource is the bandwidth between the client and server. After this, it is probably CPU, and then intra-server bandwidth.

iv. 游戏产品:

- 1. 坦克世界
- 2. 网易天下3
- v. 技术体系----核心框架c++, 业务逻辑python(80%~90%)

b. 盛大的组件式多进程框架

i. 进程级网络拓朴图



ii.

iii. 一堆纯虚的接口----定义接口, 基于接口编程

1. 好处:

- a. 底层可以做到极致的性能优化、完善、压测,不影响上层业务逻辑
- b. 底层出现新技术时,更新底层技术体系,不会影响上层的已有业务逻辑,一行都 不需要动
- c. 随着时间的推移,项目的迭代,底层会越来越趋向于稳定

2. 坏处:

- a. 技术中心的技术容易与项目脱钩,项目中绝大多数技术实力没有到专精的水平的 会对技术中心的技术有抵触情绪
- b. 新人如果不花时间精力去研究这套底层框架, 技术上没有突破
- c. 底层出现大的根本性突破这种业务模型的新技术时,框架的更新会变的很被动, 工作量大,全员学习成本高———所有使用原框架的必须学习新框架的思路
- iv. 技术体系----最初核心框架c/c++, 业务逻辑c++(90%)/lua(10%)。后来提升了lua的逻辑 占比到50%~70%左右

▼ 盛大的纯虚接口 C++

```
1 namespace SGDP{
         class ISDPacketParser;
         class ISDSession;
4
         class ISDSessionFactory;
5
6
         class ISDConnection {
         public:
         virtual ~ISDConnection() {}
8
         virtual bool SDAPI IsConnected(void) = 0;
9
10
         virtual void SDAPI Send(const char* pBuf,UINT32 dwLen) = 0;
         virtual void SDAPI SetOpt(UINT32 dwType, void* pOpt) = 0;
11
12
         virtual void SDAPI Disconnect(void) = 0;
         virtual const UINT32 SDAPI GetRemoteIP(void) = 0:
13
         virtual const char* SDAPI GetRemoteIPStr(void) = 0;
14
         virtual UINT16 SDAPI GetRemotePort(void) = 0;
15
16
         virtual const UINT32 SDAPI GetLocalIP(void) = 0;
17
         virtual const char* SDAPI GetLocalIPStr(void) = 0;
         virtual UINT16 SDAPI GetLocalPort(void) = 0;
18
         virtual UINT32 SDAPI GetSendBufFree(void) = 0;
19
20
    };
21
22
         class ISDListener {
23
         public:
24
         virtual ~ISDListener() {}
25
         virtual void SDAPI SetPacketParser(ISDPacketParser* poPacketParser) =
     0;
26
         virtual void SDAPI SetSessionFactory(ISDSessionFactory* poSessionFacto
     ry) = 0;
27
         virtual void SDAPI SetBufferSize(UINT32 dwRecvBufSize, UINT32 dwSendBu
     fSize) = 0:
         virtual void SDAPI SetOpt(UINT32 dwType, void* pOpt) = 0;
28
29
         virtual bool SDAPI Start(const char* pszIP, UINT16 wPort, bool bReUseA
     ddr = true) = 0;
         virtual bool SDAPI Stop(void) = 0;
30
31
         virtual void SDAPI Release(void) = 0;
32
     };
33
34
         class ISDConnector {
35
         public:
36
         virtual ~ISDConnector() {}
         virtual void SDAPI SetPacketParser(ISDPacketParser* poPakcetParser) =
37
    0;
38
         virtual void SDAPI SetSession(ISDSession* poSession) = 0;
         virtual void SDAPI SetBufferSize(UINT32 dwRecvBufSize, UINT32 dwSendBu
39
     fSize) = 0;
```

```
virtual bool SDAPI Connect(const char* pszIP, UINT16 wPort) = 0;
         virtual bool SDAPI ReConnect(void) = 0;
42
         virtual void SDAPI Release(void) = 0;
43
         virtual void SDAPI SetOpt(UINT32 dwType, void* pOpt) = 0;
44
     };
45
46
         class ISDNet : public ISDBase {
47
         public:
48
         virtual ~ISDNet() {};
49
         virtual ISDConnector* SDAPI CreateConnector(UINT32 dwNetIOType) = 0;
50
         virtual ISDListener* SDAPI CreateListener(UINT32 dwNetIOType) = 0;
51
         virtual bool SDAPI Run(INT32 nCount = -1) = 0;
52
     };
53
54
         class ISDPacketParser {
55
         public:
56
         virtual ~ISDPacketParser() {}
57
         virtual INT32 SDAPI ParsePacket(const char* pBuf, UINT32 dwLen) = 0;
58
     };
59
60
         class ISDSession {
61
         public:
62
         virtual ~ISDSession() {}
63
         virtual void SDAPI SetConnection(ISDConnection* poConnection) = 0;
64
         virtual void SDAPI OnEstablish(void) = 0:
65
         virtual void SDAPI OnTerminate(void) = 0;
66
         virtual bool SDAPI OnError(INT32 nModuleErr, INT32 nSysErr) = 0;
67
         virtual void SDAPI OnRecv(const char* pBuf, UINT32 dwLen) = 0;
68
         virtual void SDAPI Release(void) = 0;
69
     };
70
71
         class ISDSessionFactory {
72
         public:
73
         virtual ~ISDSessionFactory() {}
74
         virtual ISDSession* SDAPI CreateSession(ISDConnection* poConnection)
     = 0;
75
     };
76
```

- c. 基于协程的无状态平行扩展框架
 - i. 上述组件式多进程纯异步回调式带来的问题与思考:
 - 1. 问题:回调地狱,业务逻辑被强制分拆成多段。例如一个消息的执行流程需访问三次数据库,则需要写四个回调。一整段连续的逻辑被拆成了四段:
 - a. 第一个是收到消息的回调
 - b. 第二个是第一次数据库操作的回调

- c. 第三个是第二次数据库操作的回调
- d. 第四个是第三次数据库操作的回调

```
1 int Player::msqproc SomeMsq(const SomeMsqReg* reg) {
2
3
         DBGetOrCheckSomeData1(req->SomeData(), OnFinishDBGetOrCheck
     SomeData1);
         return 0;
4
5
6
7 int Player::OnFinishDBGetOrCheckSomeData1(DBResult* res) {
8
         DBGetOrCheckSomeData2(req->SomeData(), OnFinishDBGetOrCheck
9
     SomeData2);
        return 0;
10
11
12
13 int Player::OnFinishDBGetOrCheckSomeData2(DBResult* res) {
14
15
         DBGetOrCheckSomeData3(reg->SomeData(), OnFinishDBGetOrCheck
     SomeData3);
        return 0;
16
17
18
19 int Player::OnFinishDBGetOrCheckSomeData2(DBResult* res) {
20
21
         Send2Client(res->SomeData());
22
        return 0;
23
```

- 2. 问题的本质:逻辑单线程,不能等异步的回调。
 - a. 算笔账:如果有1000个玩家,每个玩家每秒产生一个消息,每个消息因访问内网 redis,需要消耗1ms时间,那么如果单线程的逻辑1000个玩家同步等redis的操作 返回,光这一步就已经耗光了全部时长,如果再来500个玩家,消息就会越堆越 多。———线上的症状:CPU很低,内存使用量很低,操作响应极慢在8秒甚至10 秒以上甚至无响应,消息队列如果写的比较好的超掉或者超量有错误日志可查 到。其实就是单线程在等的时间加起来已经堆满了整个单线程的时间轴。

3. 两种突破:

- a. 有栈协程
 - i. 最早apache的思路是每一个用户开一个线程,所以负载能力非常有限,几百个人就负载上限了。因为进程开的线程数量是非常有限的。有栈协程应运而

- 生。go就是使用的有栈协程。c++当时google的人提的想进标准的也是有栈协程,最终微软的人提的无栈协程胜出了,进了标准,但是写业务不适合,适合写底层框架。
- ii. 全局/每个用户/每个逻辑组/每个消息一个协程,协程之间通讯走channel或 走消息队列。
 - 1. 全局: A是否能改B的数据——可以 A是否能改A的数据——可以
 - 2. 每个用户: A是否能改B的数据---不可以 A是否能改A的数据---可以
 - 3. 每个逻辑组:A是否能改B的数据——不一定,同逻辑组可改 A是否能改 A的数据——可以
 - 4. 每个消息一个协程: A是否能改B的数据——不可以 A是否能改A的数据———不可以
- iii. 系统可以很轻松的开几十万协程
- iv. 协程间数据需加锁或做一致性
- v. 对从线程编程里成长起来的程序猿们来说, 理解成本较低

b. 无栈协程

- i. 本质上是把cpu当做了一个救火队员,把所有的顺序的业务逻辑拆分成了独立 的任务任务列表让CPU去调度,跑到一个里面去执行一定的逻辑,然后如果 发生异步,立刻跳走去其他地方执行。
- ii. 系统可以很轻松开几十万协程
- iii. 协程间数据无需加锁,数据大量使用sharedptr之类,nodejs体系也是无栈协程,自己保障了数据的安全性。
- iv. 对从线程编程里成长起来的程序猿来说,理解成本相对较高
- ii. 大量数据存在redis中,go为主,每个进程无状态,或半无状态,状态都在redis中(之前的 思路在单节点中)。
- iii. 进程分为两种
 - 1. 彻底无状态,任何节点均可处理
 - 2. 半无状态。每次需要被路由到同一个节点中,状态在redis中的半无状态。这样做的好处是进程路由到同一个节点,可以做内存缓存
- iv. 技术体系----纯go