

服务器引擎接口文档

1 接口列表

- **NetServer** 服务器基类，派生类实现网络事件响应方法，直接做业务处理
- **NetHost** 连接的主机，用于该主机连接上的 **recv\send\close** 操作
- **STNetServer** 单线程版服务器基类，派生类实现网络事件响应方法，直接做业务处理
- **STNetHost** 单线程版连接的主机，用于该主机连接上的 **recv\send\close** 操作

2 NetServer

2.1 类说明

服务器基类

用户派生，实现自己的业务逻辑，在派生类构造函数中做初始化

2.2 服务器事件响应回调方法

- **virtual void* Main(void* pParam)**

服务器启动主业务处理回调方法

服务器业务线程不做任何事情，直接调用此方法，此方法退出，则服务器业务线程退出

※此线程退出，不表示服务器停止，这只是业务线程逻辑，服务器完全可以没有长期运行于后台的业务逻辑，只处理网络消息

触发时机：服务器启动

退出时机：

Stop()被调用后，3s内不自己退出则被强制杀死

IF业务中存在循环，可以使用**IsOK()**检查是否有Stop()被调用

IF业务中存在线程挂起函数，需要在Stop()调用前自行发送信号唤醒线程正常结束

用户也可以忽略此方法，自己创建管理业务线程

- **bool IsOk()**

服务器状态检查，仅仅为main()方法中作为循环退出条件使用

服务器Start()后返回true，Stop()后返回false

- **virtual void OnConnect(NetHost &host)**

virtual void OnConnect(NetHost* pClient)v1.10版本原型

有新连接进来，业务处理回调方法

参数：

host连接进来的主机

用于数据io和一些其它主机操作，具体参考NetHost类

- **virtual void OnCloseConnect(NetHost &host)**

virtual void OnCloseConnect(NetHost* pClient) v1.10版本原型

有连接断开，业务处理回调方法

参数：

host连接断开的主机

用于调用ID()方法，标识断开对象，不必Close()，引擎已经Close()过了，其它主机操作，具体参考NetHost类

- **virtual void OnMsg(NetHost &host)**

virtual void OnMsg(NetHost* pClient) v1.10版本原型

有数据可读，业务处理回调方法

参数：

host有数据可读的主机

用于调用ID()方法，标识断开对象，不必Close()，引擎已经Close()过了，其它主机操作，具体参考NetHost类

2.3 服务器方法

- **const char* Start()**

运行服务器

成功返回NULL

失败返回失败原因

- **void Stop()**

关闭服务器

- **void WaitStop()**

等待服务器停止

- **void SetAverageConnectCount(int count)**

设置单个服务器进程可能承载的平均连接数，默认5000

- **void SetReconnectTime(int nSecond);**

设置自动重连时间,最小10s，不设置则，或设置小于等于0，服务器不重连使用Connect()方法连接的地址断开时，系统会定时尝试重新连接

- **void SetHeartTime(int nSecond)**

设置心跳时间，不设置则，服务器不检查心跳

- **void SetIOThreadCount(int nCount)**

设置网络IO线程数量，建议设置为CPU数量的1~2倍

- **void SetWorkThreadCount(int nCount)**
设置工作线程数（即OnConnect OnMsg OnClose的并发数）
- **bool Listen(int port)**
监听某个端口，可多次调用监听多个端口
- **bool Connect(const char *ip, int port)**
连接其它服务，可多次调用连接多个服务
※不要连接自身，引擎未做此测试，可能出现bug
- **void BroadcastMsg(int *recvGroupIDs, int recvCount, char *msg, int msgsize, int *filterGroupIDs, int filterCount)**
广播消息
向属于recvGroupIDs中任意一组，同时过滤掉属于filterGroupIDs中任意一组的主机，发送消息
配合NetHost::InGroup(),NetHost::OutGroup()使用

参数:

recvGroupIDs	要接收该消息的分组列表
recvCount	recvGroupIDs中分组数
msg	消息
msgsize	消息长度
filterGroupIDs	不能接收该消息的分组列表
filterCount	filterGroupIDs中分组数

应用场景:

游戏有很多地图，地图有唯一ID，作为分组ID

NetHost1->InGroup(地图ID1) 玩家进入地图1

NetHost2->InGroup(地图ID2) 玩家进入地图2

BroadcastMsg({地图ID1, 地图ID2,}, 2,...)向地图1与地图2中的所有玩家发送消息

例如:

A B C 3个主机

A属于 1 2 4

B属于 2 3 5

C属于 1 3 5

D属于 2 3

E属于 3 5

BroadcastMsg({1,3}, 2, msg, len, {5}, 1);

向属于分组1或属于分组3,同时不属于分组5的主机发送消息，则AD都会收到消息，BCE被过滤

用户也可以不理睬该方法，自己创建管理分组

- `void SendMsg(int hostID, char *msg, int msgsize);`
向某主机发送消息

参数:

hostID 接收方id
msg 消息
msgsize 消息长度

与NetHost::Send()的区别

SendMsg()内部先在连接列表中，加锁查找对象，然后还是调用NetHost::Send()发送消息

在已经得到NetHost对象的情况下，直接NetHost::Send()效率最高，且不存在锁竞争。

- `void CloseConnect(int hostID)`
关闭与主机的连接

3 NetHost 接口

3.1 类说明

网络主机类

表示一个连接上来的主机，私有构造函数，只能由引擎创建，用户使用该类是一个共享对象类，类似智能指针，所有通过复制产生的NetHost对象共享一个NetConnect指针。

所以不要复制地址与引用，因为引用引用计数不会改变，造成可能访问一个已经被释放的NetConnect指针

错误范例:

```
NetHost *pHost = &host;//复制地址，引用计数不会改变
vector<NetHost*> hostList;
hostList.push_back(&host);//复制地址，引用计数不会改变
```

正确范例:

NetHost safeHost = host;//复制对象，引用计数会增加1，在safeHost析构之前，NetConnect指针指向的内存绝对不会被释放

```
vector<NetHost> hostList;
```

hostList.push_back(host);//复制对象，引用计数会增加1，在对象从hostList中删除之前，NetConnect指针指向的内存绝对不会被释放

3.2 构造/析构函数

- `Private NetHost(bool bIsServer)`当前版本(V1.20)中已经删除

私有构造，用户不能自己创建该类对象，由引擎创建

- **NetHost()**
默认构造函数
- **NetHost(const NetHost& obj)**
复制构造函数
为了NetConnect指针，引用计数+1
- **virtual ~NetHost()**
析构函数
为了NetConnect指针，引用计数-1，并在引用计数为0时，释放共享的NetConnect指针

3.3 方法

- **void GetAddress(std::string &ip, int &port) V1.21新增**
主机地址
如果你在NetServer希望得到对方地址，应该调用本方法，而不是GetServerAddress
因为NetHost表示的就是对方主机，所以NetHost的主机地址就是对方地址
- **void GetServerAddress(std::string &ip, int &port) V1.21新增**
服务器地址
如果你希望知道对方主机连接到自己的哪个端口，应该调本方法，而不是GetAddress，因为GetAddress表示的是对方
- **NetHost& operator=(const NetHost& obj);**
复制运算符重载，为了NetConnect指针，引用计数+1
- **int ID()**
主机唯一标识
※实际就是与该主机连接的SOCKET句柄，但不可直接使用socket相关api来操作该socket的io与close。
因为close时，底层需要做清理工作，如果直接使用socketclose()，则底层可能没机会执行清理工作,造成连接不可用
io操作底层已经使用io缓冲管理，直接使用api io将跳过io缓冲管理，且会与底层io并发，将导致数据错乱
- **uint32 GetLength()**
V1.52版中删除，用户不需要知道当前缓冲中数据长度，知道了也没用，因为该方法不会修改缓冲状态，用户就算知道数据长度不够，也不能直接从onmsg()里return，因为状态没变，return了还会循环进入onmsg，一直占用工作线程。应该只调用Recv操作缓冲，长度不够Recv会返回失败，同时会设置缓冲状态

取得已经到达数据长度

- `bool Recv(unsigned char* pMsg, unsigned short uLength, bool bClearCache = true)`
从接收缓冲中读数据

参数:

`pMsg` 消息保存接收的数据
`uLength` 想要接收的长度
`bClearCache` 是否将接收到的数据从缓存中清除, `true`删除, `false`保留
比如报文格式: 2byte内容长度+报文内容

`OnMsg()`内接收逻辑如下

```
1.Recv(msg, 2, true);  
2.解析msg得到内容长度, 假设为256  
3.Recv(msg, 256, true)
```

...

如果3.这里返回`false`, 表示实际到达数据<256, 不够读取

这时, 用户有2种选择

选择1:

循环执行`Recv` 直到成功, 如果不`sleep`, CPU直接100%, 如果`sleep`, 响应效率降低

选择2:

将256保存下来, 直接`return`退出`OnMsg`, 下次`OnMsg`触发时, 再尝试`Recv`

优点, 没有`sleep`, 不吃CPU

缺点: 用户代码难以组织, 用户需要为所有连接维护一个`int`变量保存接收长度, 也就是用户需要自己维护一个列表, 在连接断开时, 要从列表删除, 工作繁杂

传递`false`到`bClearCache`, 解决上面的问题

```
1.Recv(msg, 2, false);  
2.解析msg得到内容长度, 假设为256  
3.Recv(msg, 256+2, true)//整个报文长度是256+2
```

如果`Recv`成功, 直接处理

如果`Recv`失败, 表示到达数据不够, 因为1.哪里传递了`false`, 报文长度信息不会从接收缓冲中删除, 所以, 用户可以直接`return`退出`OnMsg`, 下次`OnMsg`触发时, 还可以从连接上读到报文内容长度信息

返回值:

数据不够, 直接返回`false`

无需阻塞模式, 引擎已经替用户处理好消息等待, 消息到达时会有`OnMsg`被触发

- `bool Send(const unsigned char* pMsg, unsigned short uLength);`
发送数据
返回值：
当连接无效时，返回false
- `void Close()`
关闭连接
- `void Hold()`当前版本(V1.20)中已经删除，被复制构造与析构取代，自动化管理引用计数与共享指针的释放
保持对象，使用完，必须Free()
用户在OnConnect OnMsg OnClose时候有机会得到该主机的指针
退出以上方法后，指针就可能被引擎释放。

但客户有可能需要保存该指针，在自己的业务使用，那么每次保存该指针，都必须Hold一次，让引擎知道有一个线程在访问该指针，每用完必须Free一次，相当于智能指针引用计数的概念

※使用案例

案例1

```
OnConnect(NetHost *pClient)
{
    pClient->hold()
    pClient->send()
    pClient->free()
    接口说明说了，pClient在回调退出前，绝对安全，底层不会释放，hold
    free并不会引起错误，但不需要
}
```

案例2

```
OnConnect(NetHost *pClient)
{
    连接建立，保存指针到map中，在业务处理中需要向该主机发送消息
    （转发、某玩家攻击该玩家等情况）时，使用
    pClient->hold()
    Lock map
    Map.insert(pClient->ID(),pClient);//这里pClient被保存了1次，hold了1
    次
    unlock map
}
OnCloseConnect (NetHost *pClient)
{
    连接断开，指针没有用了，从map删除，并free
    Lock map
}
```

```

        pClient->free()
        map.del(pClient->ID()) // pClient, 从map删除, 1次hold了, free1次
        unlock map
    }
    在以上前提下
    错误方式1
    OnMsg(NetHost *pClient)
    {
        攻击主机id 为1的玩家
        Lock map
        NetHost *otherHost = map.find(1)//这里第2次保存, 没有hold, 还是1
        次
        Unlock
        使用otherHost, 通知玩家受到攻击//如果这时玩家1正好退出游戏, 并
        发生线程切换进入OnCloseConnect, 指针被free
        2种情况
        1. 底层定时器检查指针状态的时间未到达, 指针不会被释
            放, 线程切换回OnMsg, 发送通知, 返回连接已断开,
            安全退出onMsg
        2. 底层定时器正好到达检查时间点, 发现指针的访问
            计数归0, 将删除指针。otherHost变为野指针, 线程切换回
            OnMsg, 发送受到攻击通知时, 访问野指针, 系统崩溃
    }
    错误方式2
    OnMsg(NetHost *pClient)
    {
        攻击主机id 为1的玩家
        Lock map
        NetHost *otherHost = map.find(1)//这里第2次保存, 没有hold, 还是1
        次
        Unlock
        otherHost->hold()错误, 情况同上, 可能在hold时, 已经是野指针
        使用otherHost, 通知玩家受到攻击
        otherHost->free()
    }

```

正确方式1

```

OnMsg(NetHost *pClient)
{
    攻击主机id 为1的玩家
    Lock map
    NetHost *otherHost = map.find(1)//这里第2次保存, 没有hold, 还是1
    次

```


使用otherHost，通知玩家受到攻击，即使线程切换到free线程，因为lock，free线程会被挂起，等待这里unlock，底层不会释放，安全

```
Unlock  
退出OnMsg  
}
```

正确方式2

```
OnMsg(NetHost *pClient)  
{  
    攻击主机id 为1的玩家  
    Lock map  
    NetHost *otherHost = map.find(1)//这里第2次保存，没有hold， 还是1  
    次  
    otherHost->hold(), 同在上unlock之前，free线程不可能执行，底层不  
    可能释放，  
    Unlock  
    使用otherHost，通知玩家受到攻击，已经hold2次，即使线程切换到free  
    线程，访问计数还是大于1，底层不会释放，安全  
    otherHost->free()//使用完毕，释放访问，退出OnMsg  
}
```

- void Free()当前版本(V1.20)中已经删除
释放对象
在完全不访问该指针后，Free()次数必须与Hold()相同，否则底层永远不释放该指针。
- bool IsServer()
主机类型是一个服务
NetServer调用Connect连接到一个服务器时，产生的NetHost是指向一个服务主机的，该方法返回true，否则返回false
- void InGroup(int groupID)
放入某分组，同一个主机可多次调用该方法，放入多个分组
与NetEngine::BroadcastMsg耦合
- void OutGroup(int groupID)
从某分组删除
与NetEngine::BroadcastMsg耦合

4 STNetServer

4.1 类说明

单线程版服务器基类
与NetServer用法相同

5 STNetHost

5.1 类说明

网络主机类

用NetHost类用法相同