Detecção de Defeitos

Ismael Coral Hoepers Heinzelmann, Marcos Tomaszewski, Matheus Paulon Novais, Sérgio Bonini

Estados possíveis de um nó

- NOT_INITIALIZED → Processo não inicializado
- INITIALIZED → Processo sincronizado com outros processos
- **SYNCHRONIZE** → Grupo possui um membro adentrando e existem mensagens a serem entregues
- **RECEIVING** → Utilizado no atomic broadcast para sincronização
- **SUSPECT** → Processo ficou dois *ticks* de *heartbeat* sem enviar um sinal
- **FAULTY** → Processo ficou três ticks de heartbeat sem enviar um sinal

Estados possíveis de um nó

```
typedef enum NodeStatus {
 NOT_INITIALIZED,
  INITIALIZED,
  SUSPECT,
 DEFECTIVE,
 RECEIVING,
  SYNCHRONIZE
} NodeStatus;
```

Enumerador de estados de um nó.

Envio de *Heartbeats*

- Uma thread realiza o envio e verificação dos heartbeats a periodicamente;
- Este período é o parâmetro *alive* do arquivo de configurações, sendo assim esta será a precisão do tempo de verificação de falha dos nós.

Envio de *Heartbeats*

```
void MessageReceiver::heartbeat() {
    sigset_t newmask;
    sigemptyset(&newmask);
   sigaddset(&newmask, signo:SIGALRM);
    pthread_sigmask(how:SIG_BLOCK, &newmask, oldmask:nullptr);
   while (running) {
            sendHEARTBEAT(target: ♣ {[&]channelIP, [&]channelPort}, broadcastFD);
            std::this_thread::sleep_for(rtime:std::chrono::milliseconds(rep:1 * aliveTimeMS));
            std::vector<std::pair<unsigned int, unsigned short>> removes;
            std::lock_guard lock([&]statusStruct->nodeStatusMutex);
            for (auto [identifier:const pair<unsigned, unsigned short>, time:time_point<system_clock>] : heartbeatsTimes) {
                auto oldStatus = statusStruct->nodeStatus[identifier];
                if (std::chrono::system_clock::now() - time >= std::chrono::milliseconds(rep:3 * aliveTimeMS) &&
                    statusStruct->nodeStatus[identifier] != NOT_INITIALIZED) {
                    statusStruct->nodeStatus[identifier] = DEFECTIVE;
                   // removes.emplace_back(identifier);
                else if (std::chrono::system clock::now() - time >= std::chrono::milliseconds(rep:2 * aliveTimeMS) &&
                         statusStruct->nodeStatus[identifier] != NOT INITIALIZED) {
                    statusStruct->nodeStatus[identifier] = SUSPECT;
                if (oldStatus != statusStruct->nodeStatus[identifier]) {
                    Logger::log(message:"New status for node " + std::to_string((*confiqs)[id].sin_port) + ": " +
                                    Protocol::getNodeStatusString(statusStruct->nodeStatus[identifier]),
                                LogLevel::DEBUG):
```

```
[2024-11-25 10:19:11] [DEBUG] Listen thread started.

Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast

[2024-11-25 10:19:18] [DEBUG] New status for node 47371: INITIALIZED

[2024-11-25 10:19:20] [DEBUG] New status for node 47115: SUSPECT

[2024-11-25 10:19:20] [DEBUG] New status for node 47371: DEFECTIVE

[2024-11-25 10:19:24] [DEBUG] New status for node 47371: NOT_INITIALIZED

[2024-11-25 10:19:25] [DEBUG] New status for node 47371: INITIALIZED
```

Atualização de estados para entrada tardia de um processo, saída do mesmo e então entrada novamente.

Modificações

```
. .
void MessageSender::buildBroadcastDatagrams(
     std::vector<std::vector<unsigned char>> *datagrams,
     std::map<std::pair<unsigned int, unsigned short>, std::map<unsigned short, std::pair<br/>bool, bool>>> *membersAcks,
     in_port_t transientPort, unsigned short totalDatagrams, std::vector<unsigned char> &message,
     std::map<std::pair<unsiqned int, unsigned short>, bool> *members) {
     std::map<unsigned short, bool> acknowledgments, responses;
         std::shared_lock lock([&]statusStruct->nodeStatusMutex);
         for (auto [identifier:const pair<unsigned, unsigned short>, nodeStatus] : statusStruct->nodeStatus) {
             if (nodeStatus != NOT_INITIALIZED && nodeStatus != DEFECTIVE)
                 (*members)[identifier] = false;
```

Broadcast utilizando apenas processos válidos para solicitação de ACKS de nova mensagem.

Entrada tardia

- Este processo irá solicitar algumas vezes a entrada utilizando JOIN, aguardando que o grupo responda com JOIN-ACK;
- Se o grupo estiver vazio (nenhum *heartbeat*), inicializa;
- Se o grupo estiver com integrantes e não receber JOIN-ACK dos mesmos, repete o processo;
- Os JOIN-ACKS possuem a informação de quantas mensagens o canal possui, se for zero, inicializa;
- Se for diferente de zero, envia periodicamente mensagens SYNCHRONIZE, até que as mensagens no seu buffer de mensagens seja igual ao número de mensagens;
- Caso o canal fique vazio no processo (os processos válidos tiveram defeito), inicializa;

```
. . .
void ReliableCommunication::configure() {
     Datagram joinDatagram = Datagram();
    joinDatagram.setSourcePort(this->configMap[id].sin port);
    joinDatagram.setSourceAddress(this->configMap[id].sin_addr.s_addr);
     Flags flags;
     flags.JOIN = true;
     std::set<std::pair<unsigned, unsigned short>> joinACKS;
    unsigned messagesCounter = 0;
     auto broadcastAddr:sockaddr_in = Protocol::broadcastAddress();
    datagramController.createQueue(identifier: & { [&] configMap[id].sin_addr.s_addr. [&] configMap[id].sin_port});
    for (int i = 0; i < JOIN_RETRY; i++) {</pre>
        Protocol::sendDatagram(&joinDatagram, &broadcastAddr, broadcastInfo, &flags);
         while (true) {
             // Grupo inteiro já concordou
             if (joinACKS.size() == configMap.size() - 1)
                 break:
             Datagram *response = datagramController.getDatagramTimeout(
                 identifier: & {[&]this->configMap[id].sin_addr.s_addr, [&]this->configMap[id].sin_port}, timeoutMS:100);
             if (response == nullptr)
                 break:
             if (response->isJOIN() && response->isACK() && response->getData()->size() == 4) {
                 messagesCounter = TypeUtils::buffToUnsignedInt(*response->getData(), #:0);
                 joinACKS.insert(x: A {x:response->qetSourceAddress(), y:response->qetSourcePort()});
```

Método utilizado na inicialização da biblioteca, a fim de restaurar o estado do grupo.

```
// Nenhuma mensagem no grupo
if (messagesCounter == 0) {
   statusStruct.nodeStatus[ & { [&] this->confiqMap[id].sin_addr.s_addr. [&] this->confiqMap[id].sin_port}] = INITIALIZED;
   handler->configure();
   return;
Datagram synchronizeDatagram = Datagram();
synchronizeDatagram.setSourcePort(this->configMap[id].sin_port);
synchronizeDatagram.setSourceAddress(this->configMap[id].sin_addr.s_addr);
flags.JOIN = false;
flags.SYNCHRONIZE = true;
while (handler->getBroadcastMessagesSize() != messagesCounter) {
   bool channelAlive = true;
        std::shared_lock lock([&]statusStruct.nodeStatusMutex);
        for (auto [_:const pair<unsigned, unsigned short>, status:NodeStatus] : statusStruct.nodeStatus) {
            if (status == DEFECTIVE) {
                channelAlive = false;
   // Não há ninguem no canal
   if (!channelAlive)
        break;
   Protocol::sendDatagram(&synchronizeDatagram, &broadcastAddr, broadcastInfo, &flags);
   std::this_thread::sleep_for(rtime:std::chrono::milliseconds(rep:250));
statusStruct.nodeStatus[ & {[&]this->configMap[id].sin_addr.s_addr, [&]this->configMap[id].sin_port}] = INITIALIZED;
handler->configure();
```

Método utilizado na inicialização da biblioteca, a fim de restaurar o estado do grupo.

Membros

Membros

- Membros do grupo responderam com JOIN-ACK quando o canal estiver disponível para a entrada de um ingressante, com a quantidade de mensagens do canal;
- Ao receber um SYNCHRONIZE, o processo válido com menor porta irá responder esta requisição, se a porta for igual, irá ser o processo com menor IP;
- Um processo válido é um processo já configurado o contexto do grupo;
- O processo escolhido irá criar uma thread que então irá retransmitir a mensagem para o grupo, membros que já tiverem recebido a mensagem apenas a responderão, porém sem entregar novamente.

```
. .
 void MessageReceiver::handleBroadcastMessage(Request *request) {
    std::shared_lock lock([&]messagesMutex);
     Protocol::setBroadcast(request);
     Datagram *datagram = request->datagram;
    if (datagram->isHEARTBEAT()) {
        std::pair identifier = {x:datagram->qetSourceAddress(), y:datagram->qetSourcePort()};
        std::unique_lock hblock([&]heartbeatsLock);
        heartbeatsTimes[identifier] = std::chrono::system_clock::now();
        treatHeartbeat(request->datagram);
        return;
     // É uma mensagem mas o nó ainda não esta inicializado
    if (datagram->isSYNCHRONIZE() && status == NOT_INITIALIZED)
        return;
     // Recebeu concordância com join
     if (datagram->isJOIN() && datagram->isACK()) {
        datagramController->createQueue(identifier: & {x:datagram->getDestinAddress(), y:datagram->getDestinationPort()});
        datagramController->insertDatagram(identifier:  6  { x: datagram->getDestinAddress(), y: datagram->getDestinationPort()}, datagram);
        return;
```

```
if (datagram->isJOIN() && status != NOT_INITIALIZED) {
   // Algum nó já está sincronizando
   if (status == SYNCHRONIZE &&
        (datagram->getSourceAddress() 40!= channelIP || datagram->getSourcePort() 40!= channelPort)) {
       std::shared_lock statusLock([&]statusStruct->nodeStatusMutex);
       // Se o nó em sincronização morreu substitui o nó
        if (statusStruct->nodeStatus[ & { [&] channelIP, [&] channelPort}] == NOT_INITIALIZED) {
            return;
   channelIP = datagram->getSourceAddress();
   channelPort = datagram->getSourcePort();
    sendDatagramJOINACK(request, broadcastFD);
   return;
```

```
. .
 if (datagram->isSYNCHRONIZE()) {
     auto smallestProcess:pair<unsigned int, unsigned short> = qetSmallestProcess();
     // Não há processo configurado
     if (smallestProcess.first == 0 || smallestProcess.second == 0)
         return;
     // Este processo não deve responder a solicitação, pois não é o menor.
     if (smallestProcess.first != configs->at(id).sin_addr.s_addr &&
         smallestProcess.second != configs->at(id).sin_port) {
         return;
     // Não há thread dedicada para recepção.
     if (!synchronizing) {
         synchronyzeThread = std::thread(f:[this]->void { synchronize(); });
         synchronyzeThread.detach();
         return;
```

```
. .
 void MessageReceiver::synchronize() {
     synchronizing = true;
     for (auto message : broadcastOrder) {
         if (message->delivered) {
             for (auto [identifier:const pair<unsigned, unsigned short>, m:Message*] : broadcastMessages) {
                  if (m == message) {
                      if (!message->delivered)
                          continue;
                      auto data:vector<unsigned char> = *message->getData();
                      sender->synchronizeBroadcast([&]data, identifier, target: 6 { [&]channelIP, [&]channelPort}, m->origin);
     status = INITIALIZED;
     synchronizing = false;
```

Resultados

```
Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast
Broadcast type: URB
Write the message:
Mensagem 1
Message content: Mensagem 1
[2024-11-25 12:26:43] [INFO] Time spent: Oms
Message sent successfully.
Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast
Broadcast type: URB
Write the message:
Mensagem 2
Message content: Mensagem 2
[2024-11-25 12:26:45] [INFO] Time spent: Oms
Message sent successfully.
Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast
Broadcast type: URB
Write the message:
Mensagem 3
Message content: Mensagem 3
[2024-11-25 12:26:47] [INFO] Time spent: 51ms
Message sent successfully.
Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast
```

Mensagens enviadas antes do segundo processo entrar, utilizando 2% de perda de pacote.

[2024-11-25 12:26:55] [DEBUG] Listen thread started.
[2024-11-25 12:26:56] [DEBUG] New status for node 47627: NOT_INITIALIZED
[2024-11-25 12:26:56] [FAULT] Packet received will be dropped and ignored.
[2024-11-25 12:26:56] [FAULT] Packet received will be dropped and ignored.
Message type: 1 for unicast and 2 for broadcast
Message content: Mensagem 1
Message content: Mensagem 2
Message content: Mensagem 3

Mensagens recebidas em ordem pelo processo tardio, com 2% de perda de pacote.

Conclusão

- A biblioteca agora integra sistemas de heartbeat para obter o status de outros processos, auxiliando assim na tomada de decisões;
- Processos agora conseguem entrar de maneira tardia no grupo, além de entrar novamente no grupo em caso de defeitos.