# **MỞ ĐẦU**

Sự phát triển vượt bậc của Internet và ứng dụng của nó đã được chứng minh qua những thay đổi mạnh mẽ trong cuộc sống và có lẽ khả năng ứng dụng của mạng Internet chỉ phụ thuộc vào sự tưởng tượng của con người. Khả năng mang dữ liệu với độ lớn không giới hạn, mang đến đích một cách chính xác và cùng với sự phát triển của hạ tầng vật lý đã đưa đến khả năng mang nhiều dữ liệu hơn, định tuyến nhanh hơn và thời gian trễ giữa điểm gửi và điểm nhận ngày càng rút ngắn đi đến mức hầu như rất ít. Những đặc tính này đã làm cho Internet đã được ứng dụng vào rất nhiều lĩnh vực nhưng đặc biệt là truyền dữ liệu thời gian thực được sử dụng trong các ứng dụng như truyền âm thanh, hình ảnh trực tiếp, thực hiện cuộc gọi thoại – hình ảnh giữa các thiết bị số có kết nối Internet – Voice over Internet Protocol (VoIP).

Thời kỳ bùng nổ của điện thoại di động thông minh đánh dấu một bước tiến lớn trong lĩnh vực thiết bị số. Thiết bị di động thông minh đã đưa những ứng dụng thời đại Internet đến với từng cá nhân, truy cập mạng mọi lúc, mọi nơi. Và ứng dụng VoIP đã có đủ những điều kiện thuận lợi để phát triển: di động thông minh có thể lập trình ứng dụng được, Internet mọi lúc, mọi nơi và là thiết bị luôn luôn được người sử dụng mang theo bên mình dùng để liên lạc. Với sự phổ biến của Internet như hiện nay trên các thiết bị số và chi phí của Internet ngày càng rẻ cùng với xu hướng sử dụng những thiết bị cá nhân ngày càng mạnh mẽ thì VoIP có một môi trường ứng dụng thật sự rộng lớn và có tiềm năng.

Qua đó cho thấy ứng dụng hội thảo truyền hình là vô cùng to lớn và có thể được áp dụng rộng rãi trong nhiều lĩnh vực khác nhau. Việc ứng dụng hội thảo truyền hình trên thiết bị di động là nhu cầu cấp bách và rất cần thiết cho sự phát triển của xã hội. Tại Việt Nam, nhu cầu sử dụng dịch vụ hội thảo truyền hình đã và đang được mở rộng, nhiều nhà cung cấp dịch vụ lớn của thế giới cũng đã có mặt tại Việt Nam. Hội thảo truyền hình trên thiết bị di động là lĩnh vực còn khá mới và chưa phát triển nhiều. Tuy nhiên với những lợi ích to lơn như tiết kiệm chi phí, tiếp cận nhanh chóng, dễ dàng hơn trong giao tiếp thảo luận, việc phát triển nghiên cứu và triển khai hệ thống quản lý và cung cấp dịch vụ hội thảo truyền hình trên thiết bị di động thí điểm sẽ mang lại nhiều kết quả to lớn trong nhiều lĩnh vực đời sống.

Trong thời gian thực hiện nghiên cứu đề tài, nhóm em đã nhận được rất nhiều sự chỉ dẫn, ý kiến của thầy Huỳnh Tuấn Anh để nhóm em có thể hoàn thành đề tài này một cách tốt nhất. Em chân thành cảm ơn thầy.

# **CHƯƠNG 1. TỔNG QUAN**

## Tổng quan tình hình nghiên cứu:

* + 1. Ngoài nước:

Hội thảo truyền hình là một dịch vụ ngày càng được áp dụng nhiều cho phép nhiều người hội thảo từ xa với sự trung chuyển hình ảnh và âm thanh từ một người đến những người còn lại. Sự phát triển của công nghệ kỹ thuật thúc đẩy sự phát triển của Internet làm cho mạng máy tính tốc độ ngày càng một cao hơn, dữ liệu được chuyển đi ngày càng một nhiều hơn và chính xác hơn. Cùng với đó là những cách thức truyền tải dữ liệu mới ra đời làm cho dữ liệu được xử lý và truyền đi hiệu quả hơn, đã tạo điều kiện thuận lợi và thúc đẩy dịch vụ này ngày một phát triển trên môi trường mạng.

Trong những năm gần đây, thế giới công nghệ đã chứng kiến một cuộc cách mạng về sự phát triển và sử dụng thiết bị số di động. Các thiết bị di động đã thay đổi cách thức con người sử dụng Internet, giờ đây mọi người có thể truy cập Internet tốc độ cao mọi lúc, mọi nơi. Và hơn thế nữa, những ứng dụng trước kia chỉ có thể sử dụng trên máy tính cá nhân thì nay thiết bị di động có thể thực hiện được. Sự phổ biến của thiết bị số di động như điện thoại thông mình, máy tính bảng,… và thời gian sử dụng hằng ngày của các thiết bị này rất nhiều cùng với nhu cầu liên lạc thường xuyên. Những điều kiện thuận lợi này làm cho lĩnh vực Mobile Video Conference là lĩnh vực nhận được nhiều sự quan tâm trong đời sống hằng ngày. Ứng dụng của Mobile Video Conference là vô cùng to lớn và có thể áp dụng rộng rãi trong nhiều lĩnh vực sau:

* Giáo dục: Mobile Video Conference cho phép trường học có thể mở rộng đối tượng giảng dạy: từ các lớp học trong bậc tiểu học và trung học, đến bậc đại học và sau đại học. Với khả năng hỗ trợ người học theo dõi và tham gia các lớp học cũng như các hoạt động tương tác nhóm ở bất kỳ nơi đâu, thông qua bất cứ thiết bị di động nào, một trường học hoặc bất cứ cơ quan giáo dục nào cũng có thể hỗ trợ đến mức tối đa cho các học viên của mình, điều này đặc biệt có lợi đối với trẻ em học tại nhà hoặc có hạn chế về thể chất cũng như đối với người học vốn đang đi làm. Mobile Video Conferencing còn mở ra một thị trường học viên đáng kể, góp phần tăng thu nhập cho cơ quan giáo dục. Việc này đã được thực hiện tại Một số trường đại học Old Dominion University, University of Amsterdam, Niigata Seiryo University, Jacobs University, đã sử dụng phần mềm LifeSize ClearSea [2].
* Y tế: Sử dụng Mobile Video Conferencing, bác sĩ chuyên khoa có thể trực tiếp hỗ trợ các trường hợp phức tạp mà các bác sĩ tổng quát hay chuyên khoa khác gặp phải từ bất cứ nơi đâu trên thế giới. Bằng cách này, ta có thể giảm chi phí cho người bệnh và tăng khả năng phục vụ của các cơ sở y tế. Ví dụ như tại: University of Kentucky triển khai mobile video conferencing để cho phép các bác sĩ của UK HealthCare tiếp cận với bệnh nhân dễ dàng qua sử dụng phần mềm Polycom RealPresence Mobile [1].
* Xây dựng: Mobile Video Conferencing cho phép đội ngũ xây dựng hợp tác, liên lạc nhịp nhàng với nhau cũng như với các nhà cung cấp vật tư mà không cần rời khỏi công trường. Với khả năng tương tác thời gian thực, việc trao đổi thông tin giữa các bên liên quan với nhau – giữa các bên liên quan với khách hàng càng hiệu quả hơn.
* Thương mại: Các doanh nhân là những người thường xuyên phải di chuyển cũng như có những đối tác quan trọng ở khắp nơi trên thế giới. Mobile Video Conferencing là giải pháp cho phép doanh nhân có thể thực hiện các cuộc hội thảo hoặc đàm phán, ký kết với đối tác trên phạm vi toàn cầu tại bất kỳ đâu và bất kỳ lúc nào.
* Sản xuất: Khi nền sản xuất công nghiệp mở rộng ra phạm toàn cầu, việc phân tán nguồn nhân lực ở nhiều nơi trên thế giới hoàn toàn có thể xảy ra: Đội ngũ cung cấp vật tư ở một vùng, đội ngũ thiết kế và kỹ sư lại ở vùng khác, thậm chí đội ngũ trực tiếp sản xuất cũng có thể ở nơi khác. Với khả năng hỗ trợ tương tác của mình, video conferencing cho phép các nhóm liên quan làm việc với nhau mà không gặp sự gián đoạn nào. Điều này là cực kỳ quan trọng đối với một công ty có phạm vi toàn cầu. Giảm thiểu chi phí, thời gian đi lại thông qua giải pháp tương tác trực tuyến cũng là một cách nâng cao hiệu suất làm việc và giảm chi phí phát sinh.
* Quân sự: Sử dụng Mobile Video Conferencing, những người lính trên chiến trường có thể truyền hình ảnh trực tiếp về cho chỉ huy để nhận được những quyết định mang tính sống còn trong cuộc chiến.
  + 1. Trong nước:

Tại Việt Nam, nhu cầu sử dụng dịch vụ Video Conferencing đã và đang được mở rộng, nhiều nhà cung cấp dịch vụ lớn của thế giới cũng đã có mặt tại Việt Nam. Hội thảo truyền hình trên thiết bị di động còn khá mới và chưa phát triển nhiều. Chưa có nhiều công trình nghiên cứu về lĩnh vực hội thảo truyền hình trên thiết bị di động được thực hiện tại Việt Nam trong những năm qua. Tuy nhiên với những lợi ích to lớn như tiết kiệm chi phí, tiếp cận nhanh chóng, dễ dàng hơn trong giao tiếp thảo luận, việc phát triển nghiên cứu và triển khai thí điểm hệ thống quản lý và cung cấp dịch vụ hội thảo truyền hình trên thiết bị di động sẽ mang lại nhiều kết quả to lớn trong nhiều lĩnh vực đời sống.

Đề tài luận văn của nhóm em có liên quan đến luận văn:

* Huỳnh Tuấn Anh “NGHIÊN CỨU VÀ XÂY DỰNG CÁC GIẢI PHÁP MOBILE VIDEO CONFERENCE VÀ ỨNG DỤNG”

## Tính khoa học và tính mới của đề tài:

Xây dựng hội thảo truyền hình trên thiết bị di động góp phần tạo nên sự dễ dàng trong việc giao tiếp thông tin, linh hoạt về địa điểm và thời gian. Hệ thống Mobile Video Conference cung cấp nhiều ưu điểm:

* Hệ thống được cấu hình đơn giản cho người dùng cuối.
* Khả năng giao tiếp nhanh chóng, không giới hạn thời gian.
* Có khả năng đáp ứng cuộc gọi chất lượng cao trong môi trường mạng tương đối ổn định.
* Dễ triển khai.

Thời điểm hiện tại, vẫn còn nhiều vấn đề cần được đầu tư và nghiên cứu triển khai một hệ thống hội thảo trực tiếp trên thiết bị di động. Do đó, nhóm đề tài đề xuất trong đề tài ngày tập trung nghiên cứu các vấn đề chính sau:

* Vấn đề xây dựng mạng Peer to Peer có khả năng tự mở rộng cao.
* Nghiên cứu giao thức khởi tạo phiên giao tiếp để thực hiện cuộc gọi.
* Vấn đề truyền tải dữ liệu thời gian thực trong chương trình.
* Nghiên cứu các thuật toán nén/giải nén video, sử dụng thuật toán nén và giải nén video hiệu quả để sử dụng trong chương trình.

## Mục tiêu, đối tượng và phạm vi nghiên cứu của đề tài:

* + 1. Nghiên cứu và thiết kế hệ thống dịch vụ Mobile Video Conference:
* Nghiên cứu và đề xuất mô hình kiến trúc cảu dịch vụ.
* Đề xuất mô hình hoạt động của dịch vụ.
* Nghiên cứu mô hình mạng Peer to Peer và ứng dụng vào trong chương trình.
* Nghiên cứu giao thức thiết lập phiên cuộc gọi SIP.
* Nghiên cứu cách thức truyền tải dữ liệu thời gian thực để sử dụng trong chương trình.
* Tìm hiểu các chuẩn nén dữ liệu audio/video hiện nay, đưa ra lựa chọn phù hợp với mục đích của chương trình.
* Nghiên cứu các điều kiện hoạt động có thể xảy ra từ đó đưa ra các kịch bản kiểm thử khác nhau (về số lượng người dùng, về thiết bị truy cập dịch vụ,…)
  + 1. Xây dựng kiến trúc hạ tầng căn bản của dịch vụ:
* Dựa trên mô hình kiến trúc chung, triển khai cài đặt và thiết lập cấu hình cho các thiết bị phần cứng.
* Triển khai thành phần quản lý băng thông và phân phối gói tin, giảm thiểu độ trễ.
* Triển khai cài đặt các thành phần bảo mật thông tin cho hệ thống.
  + 1. Xây dựng ứng dụng chạy trên nền tảng di động Android để sử dụng dịch vụ:
* Phát triển ứng dụng chạy trên nền tảng di động phổ biến Android và sẽ mở rộng chương trình sang hệ điều hành iOS với mục đích phục vụ cho số đông người sử dụng.
* Các ứng dụng client có thể giúp người dùng tham gia hội thảo trực tuyến, tham gia cầu truyền hình qua thiết bị di động cũng như chia sẽ các sự kiện trực tiếp thông quan Mobile Video Conference.

## Nội dung, phương pháp dự định nghiên cứu:

* + 1. Nghiên cứu và thiết kế hệ thống dịch vụ Mobile Video Conference:
* Đề xuất mô hình thiết kế của hệ thống.
* Nghiên cứu các thành phần liên quan đến việc triển khai.
* Tìm hiểu các codec video sử dụng trong truyền tải dữ liệu.
* Tìm hiểu nền tảng di động Android, đưa ra thiết kế hệ thống cho phù hợp.
  + 1. Xây dựng ứng dụng chạy trên nền tảng di động Android để sử dụng dịch vụ và tiến hành kiểm thử:
* Phát triển ứng dụng chạy trên nền tảng di động Android.
* Tiến hành kiểm thửu hệ thống và đưa ra các cải tiến phù hợp.

# CHƯƠNG 2. NGHIÊN CỨU VÀ THIẾT KẾ HỆ THỐNG DỊCH VỤ MOBILE VIDEO CONFERENCING.

## Mô hình thiết kế hệ thống và giới thiệu các thành phần:

### 2.1.1 Mô hình thiết kế hệ thống:

Hệ thống được thiết kế theo mô hình stack-layer, mỗi layer sẽ chịu trách nhiệm về một tác vụ cốt lõi trong hệ thống, những layer bên dưới sẽ cung cấp API cho những layer bên trên sử dụng. Sự kết hợp giữa các layer sẽ tạo nên chương trình hoàn chỉnh.

Thiết kế của chương trình như sau:



Chương trình gồm có 3 module: P2P Network Module, SIP Module, Media Module. Mỗi module trong chương trình đảm trách một nhiệm vụ cốt lõi và là nền tảng để các module khác xây dựng lên trên đó và sử dụng các thành phần của module bên dưới cung cấp.

### 2.1.2 Giới thiệu các thành phần có trong hệ thống:

1. *Module P2P Network:*

* Module này chịu trách nhiệm cung cấp cơ chế liên kết vào mạng ngang hàng, cung cấp cơ chế giao tiếp giữa các node trong mạng với nhau.
* Module sử dụng mô hình mạng p2p để xây dựng và thực thi.

1. *Module SIP:*

* Module này đảm trách vai trò thiết lập và thực hiện cuộc gọi giữa các Peer Node.
* Module SIP sử dụng kết quả của module P2P Network liên kết các node và cung cấp phương thức giao tiếp giữa các node để thực thi giao thức SIP giữa các Peer Node với nhau.

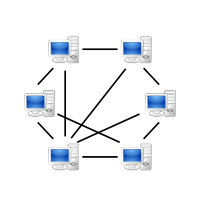
1. *Module Media:*

* Module Media đảm trách vai trò truyền dữ liệu hình ảnh và âm thanh sau khi module SIP thực hiện cuộc gọi thành công và cuộc gọi bắt đầu diễn ra.
* Sau khi module SIP thiết lập và thực hiện cuộc gọi thành công. Quá trình chuyển giao dữ liệu giữa các SIP node sẽ được diễn ra. Dữ liệu này bao gồm âm thanh và hình ảnh (cuộc gọi thoại). Module Media lúc này sẽ thực thi cả chức năng server truyền tải dữ liệu cho SIP node còn lại, cũng đồng thời hiển thị hình ảnh và cuộc gọi từ SIP node kia truyền đến.
* Module Media bao gồm một RTSP Server đảm trách tác vụ truyền dữ liệu đến SIP node còn lại trong phiên gọi, và một RTSP client/player sẽ nhận dữ liệu media từ SIP node còn lại và hiển thị node bên này.

## Thành phần P2P network:

### 2.2.1 Mô hình mạng Peer To Peer:

Mô hình mạng Peer-to-Peer còn gọi là mạng đồng đẳng, là một mạng máy tính trong đó hoạt động của mạng chủ yếu dựa vào khả năng tính toán và băng thông của các máy tham gia chứ không tập trung vào một số nhỏ các máy chủ trung tâm như các mạng thông thường. Mạng đồng đẳng thường được sử dụng để kết nối các máy tính một cách trực tiếp với nhau thay vì các máy tính tương tác với một máy chủ cố định làm nhiệm vụ cung cấp dịch vụ như trong mô hình mạng truyền thống client-server. Một mạng đồng đẳng đúng nghĩa không có khái niệm mô hình khách chủ, tất cả các máy tham gia trong mạng đều bình đẳng và được gọi là một **peer node**, đóng vai trò đồng thời là máy chủ cung cấp dịch vụ cho những peer node khác, và là máy khách yêu cầu dịch vụ từ những peer node khác.



Mô hình mạng Peer-to-Peer (p2p)

Mạng đồng đẳng có rất nhiều ứng dụng bởi khả năng có thể mở rộng một cách dễ dàng và vô hạn của nó. Càng được mở rộng thì tài nguyên của mạng càng nhiều, và khả năng cung cấp tài nguyên của mạng càng lớn. Cách thức liên lạc trực tiếp của mạng P2P làm cho sự liên lạc trở nên bảo mật và riêng tư bởi vì kết nối chỉ diễn ra giữa hai peer ndoe, đồng thời chi phí cho chuyển giao dữ liệu giữa hai peer node ít tốn chi phí hơn so với mô hình client-server thông thường. Khái niệm đồng đẳng ngày nay được tiến hóa vào nhiều mục đích sử dụng khác nhau, không chỉ để trao đổi tệp mà còn khái quát hóa thành trao đổi thông tin giữa người với người, đặc biệt trong những tình huống hợp tác giữa một nhóm người trong cộng đồng. Ứng dụng thường gặp nhất là chia sẻ tập tin hoặc để truyền dữ liệu thời gian thực như điện thoại VoIP.

Trong khi hệ thống P2P trước đó đã được sử dụng trong nhiều ứng dụng, kiến trúc của mạng P2P chính thức được phổ biến bởi hệ thống chia sẻ file Napster vào năm 1999. Hệ thống P2P cho phép hàng triệu người sử dụng Internet kết nối trực tiếp, tạo nhóm và hợp tác với nhau để trở thành cỗ máy tìm kiếm người dùng được tạo ra bởi số lượng user tham gia, máy chủ ảo và hệ thống chia sẻ file. Trong mô hình này sử dụng mô hình máy chủ - máy khách cho một số tác vụ và mô hình đồng đẳng cho những tác vụ khác, những mô hình mạng kiểu này thuộc thế hệ mạng P2P thứ nhất. Trong khi đó, các mạng khác như Gnutella hay Freenet (thế hệ thứ 2) sử dụng mô hình đồng đẳng cho tất cả các tác vụ, nên các mạng này thường được xem như là mạng đồng đẳng đúng nghĩa (thực ra Gnutella vẫn sử dụng một số máy chủ để giúp các máy trong mạng tìm kiếm địa chỉ IP của nhau). Do đó mạng đồng đẳng tuỳ thuộc vào cấu trúc có thể chia ra làm 2 loại:

1. *Mô hình mạng đồng đẳng thuần tuý:*

Mô hình mạng này có những đặc điểm đặc trưng như sau:

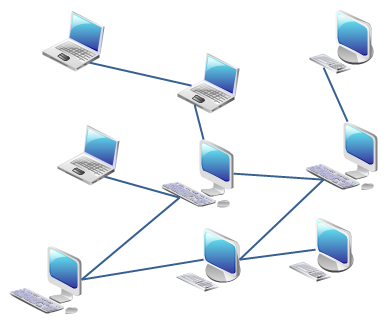
* + Các peer node vừa có vai trò là máy khách, vừa là máy chủ.
  + Không có máy chủ trung tâm quản lý mạng.
  + Không có máy định tuyến (bộ định tuyến) trung tâm và các peer node có khả năng định tuyến:

Trong mô hình này các peer node khi tham gia vào mạng cần đều có khả năng tìm vị trí của một peer node khác trong mạng dựa vào một thuật toán có được sử dụng để đánh địa chỉ và tìm thông tin về những peer node khác.

1. *Mạng đồng đẳng lai:*
   * Có một máy chủ trung tâm dùng để lưu trữ dữ thông tin của các máy trạm và trả lời các thông tin truy vấn này. Máy chủ trung tâm này có mục đích chính là xử lý và trả lời các thông tin truy vấn từ các nút mạng khác như tham gia mạng, rời mạng, cập nhật thông tin của nút mạng. Nút mạng này được gọi là Bootstrap Node. Vì sự cần thiết và tác dụng của Bootstrap Node nên Bootstrap Node luôn luôn phải được chạy trước tiên và chạy liên tục trong quá trình hoạt động của mạng.
   * Sử dụng các trạm định tuyến để xác định địa chỉ IP của các máy trạm.

### 2.2.2 Những thách thức cần giải quyết khi tạo nên một mạng P2P:

Thách thức của việc thiết kế một phần mềm hoạt động cho mạng P2P, đó là làm thế nào để các peer có thể giao tiếp được với nhau. Hình bên dưới minh họa một cấu trúc mạng không có tổ chức. Tất cả các peer đều kết nối với Internet, nhưng làm cách nào để những peer này có thể biết địa chỉ của nhau, cũng như là thế nào để chắc chắn rằng một peer giao tiếp đúng với peer mà nó cần?



Vấn đề cốt lõi trong một mạng, mà cụ thể ở đây là mạng P2P là làm sao để những Peer Node có thể tìm thấy và giao tiếp chính xác với Peer Node khác mà nó muốn cần phải được giải quyết. Để những peer trong mạng P2P có thể giao tiếp được với nhau, cần giải quyết hai vấn đề sau:

* + - Nhận dạng Peer trong mạng: một Peer Node trong mạng phải được phân biệt với các Peer Node khác và mang một định danh duy nhất. Khi đó một Peer Node muốn liên lạc với Peer Node khác sẽ sử dụng ID để liên lạc, đảm bảo được điều kiện liên lạc chính xác node mà nó muốn.
    - Tìm vị trí của Peer trong mạng: Một liên kết tồn tại giữa hai nút mạng khi một nút mạng biết vị trí của nút mạng kia. Do đó cần phải đưa ra giải pháp làm sao cho Peer Node này có thể chứa hoặc tìm kiếm được thông tin của những Peer Node khác nằm trong mạng, và sử dụng thông tin có được này tạo kết nối và liên lạc với những Peer Node còn lại.

### 2.2.3 Ý tưởng giải quyết vấn đề trong đề tài:

Trong ngữ cảnh nghiên cứu của đề tài này, nghiên cứu sẽ tập trung vào việc implement một phần mềm tạo sự tương tác giữa các peer trong cùng một mạng LAN nhỏ và số lượng peer node tham gia không lớn (khoảng 50 – 100 peer). Trong ngữ cảnh này, từng vấn đề nêu trên sẽ được giải quyết theo những ý tưởng sau.

* 1. *Giải quyết vấn đề thứ nhất – Định danh Peer Node:*
* Mỗi Peer Node tham gia vào mạng phải được gán một định danh duy nhất và định danh này sẽ được biết đến bởi các Peer Node khác. Điều này giúp một Peer Node khi muốn liên lạc với một Peer Node khác trong mạng thì chỉ cần gọi định danh của Peer Node đó ra và sử dụng thông tin của Peer Node đó để thực hiện kết nối, vì định danh là duy nhất nên đảm bảo rằng Peer Node liên lạc chính xác với node mà nó muốn.
* Trong phạm vi đề tài này là thực thi một thư viện phần mềm hiện thực hóa mô hình P2P trong cùng một mạng LAN nên để đơn giản thì chương trình sẽ lấy luôn địa chỉ IP của thiết bị trong mạng để làm định danh cho Peer Node. Vì địa chỉ IP của một thiết bị trong một mạng là duy nhất nên điều này thỏa mãn điều kiện thứ nhất là ID của Peer Node phải là duy nhất.
* Trong trường hợp Peer Node thay đổi IP thì IP trong một mạng LAN cũng là duy nhất, do đó khi trường hợp này xảy ra thì điều kiện trên vẫn được đảm bảo.
  1. *Vấn đề thứ hai – Tìm vị trí của một Peer Node trong mạng:*

Để giải quyết vấn đề này thì chương trình sử dụng cấu trúc mạng đồng đẳng lai với mô hình Bootstrap Node đã nêu ở trên. Bootstrap Node có nhiệm vụ lưu trữ thông tin của tất cả các Peer Node trong mạng. Bootstrap Node sẽ xử lý và trả lời các yêu cầu thông tin truy vấn với các Peer Node khi Peer Node phát sinh các sự kiện liên quan đến liên kết mạng. Đồng thời Bootstrap Node cũng thực hiện gửi các tác vụ đến Peer Node khi cần thiết để đảm bảo mạng hoạt động ổn định và các Peer Node luôn luôn có thông tin cập nhật về tất cả những Peer Node khác trong mạng.

Ý tưởng cơ bản của mô hình này như sau: một mạng P2P được hình thảnh bởi các nút mạng và liên kết nút mạng giữa chúng. Một Peer Node được gọi là liên kết với một Peer Node khác trong mạng khi Peer Node đó có chứa thông tin về định danh và vị trí của Peer Node khác. Quy luật này được áp dụng cho tất cả những Peer Node tham gia vào mạng, đó là Peer Node sẽ có tất cả các thông tin về các Peer Node khác có trong mạng. Vấn đề cần giải quyết ở đây là làm sao để Peer Node có thể có được những thông tin này, và phải đảm bảo rằng những thông tin này luôn được cập nhật liên tục khi có một Peer Node tham gia mạng hoặc một Peer Node rời mạng.

* Khi mới tham gia vào mạng, một Peer Node không thể biết chính xác nó phải liên kết với nút mạng nào để có thể có được những thông tin này vì địa chỉ IP tự phát sinh khi kết nối vào mạng LAN. Điều này được giải quyết khi sử dụng Bootstrap Node có địa chỉ IP cố định, cung cấp dịch vụ xử lý yêu cầu truy vấn thông tin Peer Node có trong mạng. Bootstrap Node được chạy trước tiên, cung cấp dịch vụ và hoạt động cho đến khi mạng dừng lại để liên tục xử lý việc truy vấn thông tin cho những Peer Node tham gia vào mạng, cập nhật thông tin khi có một Peer Node rời mạng hoặc cập nhật lại thông tin của node đó. Mỗi khi có một Peer Node tham gia vào mạng, địa chỉ IP Bootstrap Node sẽ được Peer Node này sử dụng để gửi yêu cầu tham gia vào mạng (thông điệp JOIN) đến dịch vụ mà Bootstrap Node cung cấp đồng thời Peer Node này cũng cung cấp một dịch vụ lắng nghe sự kiện thay đổi của mạng từ Bootstrap Node.
* Sau khi nhận được yêu cầu từ Peer Node, Bootstrap Node sẽ xử lý thông tin về Peer Node gửi tới, lấy thông tin của Peer Node đó và chèn vào ***bảng định tuyến (routing table)***, bao gồm tất cả những thông tin về Peer Node có trong mạng, đến đây thông tin Peer Node đã có trong bảng định tuyến. Tiếp đến, Bootstrap Node sẽ gửi bảng định tuyến này cho Peer Node vừa phát sinh yêu cầu qua dịch vụ mà Peer Node đã mở để lắng nghe sự kiện thay đổi của mạng, Peer Node sẽ ghi nhận lại tất cả những thông tin này và tạo ra một bảng định tuyến ***clone*** từ Bootstrap Node. Đến lúc này Peer Node đã chính thức trở thành một node trong mạng P2P và Peer Node sẽ sử dụng bảng định tuyến để thực hiện kết nối và tương tác với các Peer Node khác trong mạng và cung cấp các chức năng chính của chương trình.
* Tuy rằng phiên giao tiếp của Peer Node gửi yêu cầu tham gia mạng đến lúc này đã xong (nếu chỉ xét Peer Node). Nhưng đến lúc này công việc Bootstrap Node vẫn chưa dừng lại, nó tiếp tục gửi broadcast đến tất cả những Peer Node có trong bảng định tuyến thông điệp một Peer Node vừa được thêm vào mạng (thông điệp NODE\_ADD) và yêu cầu các Peer Node phải cập nhật lại bảng định tuyến của riêng mình cùng với thông tin mà Bootstrap Node kèm theo. Sau khi thực hiện công việc này xong thì yêu cầu tham gia mạng gửi từ Peer Node trên Bootstrap Node mới thật sự kết thúc.
* Khi một Peer Node muốn rời mạng, nó cũng thực hiện quy trình giống như trên nhưng nó sẽ gửi yêu cầu khác (thông điệp LEAVE) đến Bootstrap Node. Khi Bootstrap Node nhận được thông điệp LEAVE từ Peer Node, nó sẽ thực hiện truy vấn trong bảng định tuyến, tìm thông tin về Peer Node được gửi lên và xóa thông tin đó khỏi bảng định tuyến. Sau đó Bootstrap Node sẽ gửi broadcast đến tất cả các Peer Node trong mạng thông điệp NODE\_LEAVE để tất cả các Peer Node có thể cập nhật lại bảng định tuyến của mình. Sau khi tác vụ này diễn ra thì Peer Node sẽ không còn là một node thành viên của mạng nữa vì mọi thông tin liên lạc với Peer Node đã không còn trong bảng định tuyến của các Peer Node khác nữa.
* Khi một Peer Node thay đổi thông tin của mình (thay đổi IP) thì Peer Node sẽ phát sinh yêu cầu đến Bootstrap Node (thông điệp UPDATE) và thực hiện quy trình giống như trên. Sau khi Bootstrap Node nhận được thông điệp này, nó sẽ truy vấn trong bảng định tuyến của mình thông tin của Peer Node vừa được gửi lên và cập nhật lại bảng định tuyến. Sau đó, Bootstrap Node sẽ phát sinh broadcast đến tất cả những Peer Node có trong mạng yêu cầu cập nhật Peer Node (thông điệp NODE\_UPDATE). Các Peer Node sẽ cập nhật lại bảng định tuyến của riêng mình.

Ý tưởng trên đã thực thi được yêu cầu thứ hai là làm thế nào để một Peer Node trong mạng có thể tìm thấy được Peer Node khác. Ý tưởng này cung cấp một giải pháp đảm bảo các Peer Node luôn luôn có được thông tin cập nhật về trạng thái của tất cả các Peer Node trong mạng. Từ đó khi một Peer Node muốn liên lạc với một Peer Node khác, với bảng định tuyến nó có thể tạo kết nối và liên lạc một cách dễ dàng.

Ý tưởng này tạo nên một mô hình mạng đồng đẳng lai với Bootstrap Node là một máy chủ dữ liệu trung tâm chuyên xử lý và thực hiện các thông tin truy vấn từ các Peer Node trong mạng, đảm bảo rằng dữ liệu của tất cả các thành viên trong mạng đều được cập nhật mới nhất đến bảng định tuyến và thông tin này cũng được cập nhật đến tất cả bảng định tuyến của các Peer Node trong mạng. Bootstrap Node ngoài đóng vai trò xử lý và cung cấp thông tin về các Peer Node trong mạng thì không còn vai trò gì khác nữa. Trong mô hình mạng kiểu này, Bootstrap Node chỉ đóng vai trò xử lý, phân phối dữ liệu, cập nhật thông tin về tình trạng mạng P2P cho các Peer Node để khởi tạo và duy trì hoạt động của mạng. Còn các tác vụ chính thì Peer Node sau khi gia nhập vào mạng sẽ sử dụng mạng P2P để thực hiện tác vụ như chia sẻ file hoặc và VoIP.

### 2.2.4 Các thành phần trong mạng P2P:

Phần ý tưởng đã nêu rõ hai thực thể chính trong mô hình được thực thi, đó là Bootstrap Node và Peer Node. Sự tương tác giữa các Bootstrap Node và Peer Node tạo cơ sở hình thành và mở rộng mạng các node. Sau khi đã hình thành nên mạng lưới, các Peer Node sẽ kết nối các Peer Node khác mà nó muốn tương tác để thực hiện tác vụ khác. Phần trên cũng đã nêu bật rõ vai trò cơ bản của Bootstrap Node và Peer Node trong mạng cùng những yêu cầu cơ bản của những thực thể này. Phần này sẽ đi vào sâu hơn cấu trúc và các yêu cầu cần thiết phải có của Bootstrap Node và Peer Node.

1. *Bootstrap Node:* Như đã nêu ở trên, Bootstrap Node là máy chủ trung tâm đảm trách vai trò tiếp nhận yêu cầu truy vấn dữ liệu, phân phối và cập nhật thông tin tất cả các node trong mạng đến tất cả các Peer Node, đảm bảo tình trạng mới nhất của mạng đến với các Peer Node. Để làm được điều này thì Bootstrap Node phải:

* Có cơ chế lưu trữ, cập nhật thông tin của tất cả các Peer Node có trong mạng khi có yêu cầu tham gia mạng, update thông tin, hoặc rời mạng của một Peer Node nào đó. Cơ chế này được thực thi bằng cách Bootstrap Node tạo ra một bảng định tuyến và lưu tất cả các thông của các Peer Node còn active (còn hoạt động và chưa rời khỏi mạng). Khi có yêu cầu phát sinh từ bất kỳ một Peer Node nào trong mạng, thông tin của Peer Node sẽ được cập nhật vào bảng định tuyến này. Trong chương trình bảng định tuyến này được thực thi bằng file text định dạng JSON, có tên là “***list\_peer.json***”.
* Cung cấp dịch vụ lắng nghe và xử lý các yêu cầu từ các Peer Node như tham gia, cập nhật thông tin và rời mạng. Trong chương trình này, Bootstrap Node sẽ lắng nghe và xử lý yêu cầu ở port 6868. Mỗi khi một Peer Node muốn phát sinh yêu cầu thì nó sẽ phát sinh vào cổng này và Bootstrap Node sẽ xử lý.
* Cơ chế ***broadcast*** đến tất cả các Peer Node có trong mạng về một sự kiện nào xảy ra với bất kỳ Peer Node trong mạng. Trong chương trình, trong pha giao tiếp giữa Peer Node và Bootstrap Node, sau khi xử lý yêu cầu của Peer Node, Bootstrap Node sẽ phát sinh một thông điệp tương đương với yêu đã được xử lý cùng thông tin đến tất cả các Peer Node trong mạng.

1. *Peer Node:* là thành phần cốt lõi tạo nên mạng P2P và đảm trách vai trò thực thi mục đích chính của chương trình. Để trở thành một node trong mạng thì cần phải đảm bảo những thành phần sau đây:
   * Thực thi phương thức giao tiếp với Bootstrap Node để thực hiện phương thức giao tiếp đã được quy định trong chương trình (sẽ được diễn tả ở phần kế tiếp). Phương thức đó bao gồm các thực thi về yêu cầu tham gia (JOIN), yêu cầu cập nhật (UPDATE), yêu cẩu rời mạng (LEAVE).
   * Cơ chế quản lý thông tin của các Peer Node khác trong mạng nhận được bảng định tuyến từ Bootstrap Node sau khi thực hiện yêu cầu JOIN.
   * Cung cấp dịch vụ lắng nghe sự thay đổi trạng thái của mạng khi bất kỳ Peer Node nào trong mạng thay đổi thông tin và Bootstrap Node gửi broadcast đến. Trong chương trình của đề tài, Peer Node sẽ tạo một dịch vụ xử lý yêu cầu của Bootstrap Node ở port 8686.

### 2.2.5 Phương thức giao tiếp giữa các thành phần trong mạng:

Các node trong mạng cần phải giao tiếp được với nhau để có thể thông báo tình trạng và dữ liệu cần trao đổi, cụ thể ở đây là sự trao đổi thông tin giữa Bootstrap Node và Peer Node. Cách thức giao tiếp giữa các node trong chương trình được sử dụng bằng thông điệp. Mỗi một thông điệp mang một yêu cầu tác vụ và thông tin thông điệp mà hai bên hiểu được và dựa vào tác vụ đó bên nhận sẽ có cách thức đáp ứng tương ứng.

Một quá trình bắt đầu gửi thông điệp đến khi kết thúc gửi thông điệp giữa hai node được gọi là một ***phiên giao tiếp***.

Một phiên giao tiếp bao gồm những pha:

* Khi muốn giao tiếp, client node sẽ phát sinh một thông điệp yêu cầu servere node bắt đầu một phiên giao tiếp.
* Server node chấp nhận và gửi lại thông điệp chấp nhận phiên giao tiếp.
* Tiếp đến, client node sẽ gửi thông điệp đến server node. Server node sẽ nhận thông điệp và giữ lại.
* Client node gửi yêu cầu kết thúc session giao tiếp.
* Server node chấp nhận và gửi lại thông điệp chấp nhận kết thúc phiên giao tiếp.

Sau khi phiên giao tiếp kết thúc, server node sẽ xử lý thông điệp. Nếu có phản hồi lại client node thì server node sẽ tạo ra một phiên giao tiếp với node mà nó cần và quy trình lặp lại như quy trình vừa trên và server node lúc này sẽ đóng vai trò là client node yêu cầu phiên giao tiếp.

1. *Cách thức gửi thông điệp giữa các node trong mạng:*

* Mỗi khi một node muốn giao tiếp với một node khác, nó sẽ thiết lập một phiên gửi message tới node mà nó muốn giao tiếp. Node nhận thông điệp sẽ đóng vai trò là server node và node gửi thông điệp sẽ đóng vai trò là client node. Quá trình thiết lập phiên gửi thông điệp sẽ được diễn ra bởi client node và server node bằng các request và respone.
* ***Request*** là một yêu cầu được gửi từ client node lên server node thông báo cho server node biết rằng client node yêu cầu một tác vụ giao tiếp với server node. Request trong chương trình được xây dựng trên định dạng text, nghĩa là request này là một chuỗi từ mà client node gửi lên cho server node một cách riêng biệt, khi server node gặp những từ này thì theo quy định server node sẽ có những cách đáp ứng phù hợp. Có các loại request sau:
  + START\_MSG (“start\_msg”): gửi yêu cầu tác vụ thông báo cho server node biết rằng client node bắt đầu phiên giao dịch gửi message. Sau khi nhận được request này, server node sẽ chấp nhận và gửi respone SERVER\_OK về client. Sau đó client sẽ gửi message và server sẽ chấp nhận message.
  + END\_MSG (“end\_msg”): gửi yêu cầu tác vụ thông báo cho server node biết rằng client node đã gửi xong message và muốn kết thúc phiên gửi message. Sau khi nhận được request này, server node gửi respone thông báo SERVER\_OK cho client node. Tiếp đó, server node sẽ xử lý thông điệp mà client node vừa gửi.
  + Sau khi phiên giao tiếp thông điệp giữa server node và client node được thiết lập, client node sẽ dùng request sẽ tiếp tục gửi nội dung của thông điệp lên server node.
* Respone là một đáp trả từ server node đến client node thông báo rằng server node đã chấp nhận request của client node. Respone cũng được xây dựng dựa trên định dạng text giống như request, khác ở đây là cách thức sử dụng của repone khác với request.
  + SERVER\_OK (“ok”): thông điệp đáp trả từ server node tới client node rằng yêu cầu của client node đã được chấp nhận bởi server node.
* Hình dưới đây mô tả một phiên giao tiếp thông điệp đầy đủ giữa các node, node gửi request yêu cầu thiết lập phiên gửi thông điệp là client node và node đáp ứng yêu cầu là server node.



1. *Thông điệp (message):*

Thành phần quan trọng trong phiên giao tiếp và trao đổi thông tin giữa các node chính là thông điệp. Thông điệp là một yêu cầu tác vụ và thông tin về tác vụ đó được tạo ra theo một quy định từ trước được hiểu bởi tất cả các node trong mạng, và các node sẽ dựa trên đó để xử lý các thông điệp. Trong chương trình thông điệp được gởi sau khi phiên giao tiếp được thiết lập.

Thông điệp trong chương trình có định dạng json. Thông điệp gồm 2 thành phần: tác vụ thông điệp (msg\_type) và nội dung thông điệp (msg\_data). Cấu trúc thông điệp như sau:

{“msg\_type” : “loại thông điệp”, “msg\_data” : “nội dung thông điệp”}

1. *Các loại message (msg\_type):*

Loại message được mô tả bởi phần đầu của thông điệp – phần “msg\_type

”, mô tả tác vụ được yêu cầu của client node lên server node. Trong đặc tả của chương trình sử dụng các loại thông điệp sau:

* Thông điệp JOIN (“join”): thông điệp này thông báo yêu cầu tác vụ một Peer Node muốn tham gia vào mạng. Khi một Peer Node muốn tham gia vào mạng, nó sẽ gửi thông điệp này đến Bootstrap Node thông báo rằng nó muốn tham gia vào mạng.
* Thông điệp LEAVE (“leave”): thông điệp này thông báo yêu cầu tác vụ một Peer Node muốn rời khỏi mạng đến Bootstrap Node.
* Thông điệp UPDATE (“update”): trong chương trình sau khi một Peer Node trở thành một node trong mạng thì sẽ sử dụng địa chỉ IP của mình để làm định danh và liên lạc. Do đó nếu thông tin Peer Node có thay đổi thì Peer Node sẽ sử dụng thông điệp này để thông báo cho Bootstrap Node.
* Thông điệp TRANSFER\_LIST (“transfer\_list”): thông điệp này được phát sinh bởi Bootstrap Node đến Peer Node sau khi nhận được thông điệp JOIN từ Peer Node đó. Thông điệp này thông báo với Peer Node rằng Bootstrap Node đã xử lý xong thông điệp JOIN của Peer Node đó, đã thêm Peer Node đó vào bảng định tuyến và nội dung thông điệp mang danh sách bảng định tuyến.
* Thông điệp NODE\_ADD (“node\_add”): thông điệp này được Bootstrap Node gửi đến cho tất cả các Peer Node trong mạng thông báo rằng có một node vừa được thêm vào mạng. Và nội dung của thông điệp chính là thông tin node vừa thêm. Sau khi nhận được thông điệp, các Peer Node sẽ xử lý và thêm thông tin Peer Node vào trong bảng định tuyến của mình.
* Thông điệp NODE\_UPDATE (“node\_update”): thông điệp này được Bootstrap Node gửi đến cho tất cả các Peer Node trong mạng thông báo rằng có một node vừa được cập nhật thông tin. Và nội dung thông điệp là thông tin node vừa update. Các Peer Node sẽ tìm trong bảng định tuyến của mình và cập nhật lại thông tin.
* Thông điệp NODE\_LEAVE (“node\_leave”): thông điệp này được Bootstrap Node gửi đến cho tất cả các Peer Node trong mạng thông báo rằng có một node vừa rời khỏi mạng. Nội dung thông điệp là thông tin node vừa rời đi. Các Peer Node sẽ tìm trong bảng định tuyến của mình và xóa thông tin node đó đi.
* Thông điệp PING (“ping”): thông điệp này được phát sinh từ một node đến một node kiểm tra Peer Node có đang hoạt động hay không.

1. *Nội dung message (msg\_data):*

Nội dung của thông điệp được mô tả bởi phần sau của thông điệp – phần “msg\_data”. Nội dung thông điệp bao gồm thông tin cần được gửi bởi client node đến server node. Trong chương trình nội dung thông điệp là danh sách thông tin các Peer Node được lưu dưới định dạng JSON. Mỗi Peer Node đều có thông tin của riêng mình gọi là thông tin Peer Node. Trong chương trình thông tin Peer Node gồm có địa chỉ IP của Peer Node và tên người dùng (user name) người dùng đặt cho node. Tên người dùng này được sử dụng trong địa chỉ SIP. Nội dung của thông điệp giống như sau:

{"list\_peer":[{"address":"192.168.0.104","username":"SangNguyen"}]}

### 2.2.6 Các pha giao tiếp giữa các thành phần trong mạng:

Phần bên trên đã mô tả các message được dùng để giao tiếp giữa các node trong mạng. Phần này sẽ trình bày rõ chi tiết tác vụ của từng message.

1. *Message JOIN – TRANSFER\_LIST:* trong quá trình giao tiếp thông điệp này, Peer Node muốn tham gia vào mạng sẽ gửi thông điệp JOIN đến Bootstrap Node. Quá trình cụ thể như sau:

* Peer Node muốn tham gia vào mạng gửi message JOIN đến Bootstrap Node.
* Bootstrap Node xử lý thông điệp, lấy danh sách thông tin Peer Node trong nội dung thông điệp, thêm thông tin vào trong bảng định tuyến.
* Bootstrap Node phát sinh thông điệp TRANSFER\_LIST đến Peer Node kèm theo bảng định tuyến vào nội dung thông điệp.
* Peer Node nhận thông điệp trên, xử lý thông điệp và lấy bảng định tuyến được gửi từ Bootstrap Node, lưu vào trong dữ liệu của mình. Đến lúc này Peer Node đã trở thành một node trong mạng.
* Đến lúc này phiên giao tiếp giữa Peer Node gửi thông điệp JOIN với Bootstrap Node đã kết thúc.
* Bootstrap Node sẽ broadcast message NODE\_ADD đến tất cả các node trong mạng để thông báo rằng có một Peer Node vừa tham gia vào mạng cùng với nội dung thông điệp là thông tin Peer Node đó.
* Các Peer Node nhận được broad cast NODE\_ADD từ Bootstrap Node sẽ lấy thông tin Peer Node vừa được thêm vào mạng thêm vào bảng định tuyến của mình.



1. *Message UPDATE:* thông điệp này được phát sinh giữa Peer Node và Bootstrap Node để thông báo rằng thông tin Peer Node được cập nhật. Các hoạt động cụ thể như sau:
   * Peer Node gửi message UPDATE kèm theo nội dung là thông tin Peer Node cập nhật đến Bootstrap Node.
   * Bootstrap Node nhận message và lấy thông tin của Peer Node cập nhật ra từ nội dung message. Sau đó Bootstrap Node truy vấn trong bảng định tuyến của mình tìm thông tin Peer Node được cập nhật và cập nhật thông tin.
   * Bootstrap Node broadcast message NODE\_UPDATE đến tất cả các Peer Node trong mạng kèm theo thông tin của Peer Node được cập nhật.
   * Các Peer Node nhận được broadcast sẽ xử lý thông tin, lấy thông tin của Peer Node được cập nhật, truy vấn trong bảng định tuyến của mình thông tin Peer Node đó và cập nhật.
   * Đến đây thông tin Peer Node đã được cập nhật.



1. *Message LEAVE:* thông điệp này được phát sinh giữa Peer Node đến Bootstrap Node khi Peer Node muốn rời khỏi mạng. Các hoạt động diễn ra như sau:
   * Peer Node gửi message LEAVE kèm theo nội dung là thông tin Peer Node đến Bootstrap Node.
   * Bootstrap Node nhận message và lấy thông tin của Peer Node từ nội dung message. Sau đso Bootstrap Node sẽ truy vấn trong bảng định tuyến của mình để tìm thông tin Peer Node muốn rời mạng. Sau khi tìm thấy Bootstrap Node sẽ xóa thông tin Peer Node ra khỏi bảng định tuyến.
   * Bootstrap Node broadcast message NODE\_LEAVE đến tất cả Peer Node trong mạng kèm theo thông tin của Peer Node muốn rời khỏi mạng.
   * Các Peer Node nhận được broadcast sẽ xử lý thông tin, lấy thông tin của Peer Node muốn rời mạng, truy vấn trong bảng định tuyến của mình thông tin Peer Node và xóa khỏi bảng định tuyến.
   * Đến lúc này Peer Node đã thực sự rời khỏi mạng.



1. *Message NODE\_ADD:* thông điệp này được gửi từ Bootstrap Node đến Peer Node trong quá trình broadcast message sau khi một Peer Node tham gia vào mạng. Các hoạt động diễn ra như sau:
   * Bootstrap Node sẽ gửi message NODE\_ADD cùng thông tin Peer Node tham gia vào mạng đến Peer Node.
   * Peer Node nhận được message này sẽ lấy thông tin Peer Node trong thông điệp ra, thêm vào bảng định tuyến của mình.



1. *Message NODE\_UPDATE:* thông điệp này được gửi từ Bootstrap Node đến Peer Node trong quá trình broadcast message sau khi một Peer Node muốn cập nhật thông tin của mình. Các hành động tương tự như broadcast message NODE\_ADD.
   * Bootstrap Node sẽ gửi message NODE\_UPDATE cùng thông tin Peer Node cập nhật đến Peer Node.
   * Peer Node sẽ xử lý message và sẽ lấy thông tin muốn cập nhật trong message, truy vấn thông tin Peer Node cập nhật trong bảng định tuyến và cập nhật thông tin Peer Node đó.



1. *Message NODE\_LEAVE:* thông điệp này đượcgửi từ Bootstrap Node đến Peer Node trong quá trình broadcast message sau khi một Peer Node muốn rời khỏi mạng. Các hành động tương tự như broadcast message NODE\_ADD.
   * Bootstrap Node sẽ gửi message NODE\_LEAVE cùng thông tin Peer Node muốn rời khỏi mạng đến Peer Node.
   * Peer Node sẽ xử lý message và sẽ lấy thông tin Peer Node muốn rời khỏi mạng trong message, truy vấn thông tin Peer Node muốn rời khỏi mạng trong bảng định tuyến và xóa thông tin Peer Node đó.



1. *Message PING:* thông điệp PING được gửi giữa các Peer Node với nhau để kiểm tra tình trạng của Peer Node. Quy trình diễn ra như sau:
   * Peer Node muốn kiểm tra Peer Node khác phát sinh message PING.
   * Peer Node phát message chờ Peer Node nhận message trong 30s.
   * Nếu có sự hồi đáp từ Peer Node nhận message gửi message PING lại cho Peer Node phát message thì quá trình ping thành công.
   * Nếu trong thời gian chờ mà Peer Node nhận message không có phản hồi lại cho Peer Node phát message thì quá trình ping sẽ có kết quả là time out.
   * Các hình sequence dưới đây mô tả về hai quá trạng thái ping của Peer Node.



PING thành công



PING không thành công

### 2.2.7 Ưu điểm và nhược điểm của mô hình:

1. *Ưu điểm:*

* Mô hình dễ thực thi vì có thiết kế đơn giản.
* Cách thức giao tiếp thông điệp dễ dàng, đơn giản.
* Một node tham gia vào mạng thì sẽ có thể liên lạc ngay tức thời với các node khác trong mạng vì Peer Node đã sao chép bảng định tuyến từ Bootstrap Node.
* Các tình trạng của mạng ngay lập tức được cập nhật tới các Peer Node thông qua Bootstrap Node nên Peer Node luôn luôn biết được tình trạng mạng hiện thời.

1. *Nhược điểm:*

* Vì phải sử dụng Bootstrap Node cho tác vụ quản lý mạng nên vẫn phải phụ thuộc vào Bootstrap Node. Nếu Bootstrap Node không hoạt động hoặc hoạt động không ổn định thì mạng sẽ bị ảnh hưởng theo.
* Khi mạng trở nên lớn với nhiều Peer Node tham gia hơn thì cơ chế sử dụng bảng định tuyến và update bảng định tuyến không khả thi vì công việc này chiếm rất nhiều tài nguyên xử lý cũng như băng thông của mạng.

1. *Hướng phát triển và cách khắc phục:*

* Để giải quyết vấn đề không phụ thuộc vào Bootstrap Node nữa, mạng sẽ phát triển thành mạng p2p đúng nghĩa, nghĩa là không có nút xử lý trung tâm nữa. Thay vào đó các Peer Node đều có khả năng tự định tuyến.
* Để thực thi mô hình này mô hình sẽ phát triển và sử dụng kỹ thuật distributed hash table (DHT). Với mô hình này, các Peer Node sẽ có khả năng tự định tuyến và mỗi tác vụ sẽ sử dụng tài nguyên mạng thấp hơn.

## 2.3 Thành phần SIP:

### 2.3.1 Giới thiệu SIP:

SIP (Session Initiation Protocol – Giao thức khởi tạo phiên) là một giao thức điều khiển lớp ứng dụng mà có thể thiết lập, chuyển đổi và kết thúc các phiên đa phương tiện như các cuộc gọi điện thoại Internet.

SIP (Session Initiation Protocol) là một giáo thức được thiết kế bởi Henning Schulzrinne và Mark Handley vào năm 1996. Sau này được phát triển và chuẩn hóa trong RFC 3261 dới sự bảo hộ của IETF ( Internet Engineering Task Force).

### 2.3.2 So sánh H323 và SIP và lý do chọn SIP:

H.323 là giao thức hoàn thiện hơn trong hai giao thức, nhưng do thiếu linh hoạt nên có thể phát sinh nhiều vấn đề. SIP là giao thức nhỏ gọn hơn, nhưng lại có khả năng tích hợp dễ dàng với các ứng dụng Internet. Thật khó nói rằng cuối cùng giao thức nào sẽ thống trị, các phân tích khách quan dưới đây sẽ giúp quyết định giao thức nào là phù hợp hơn đối với mỗi loại hình ứng dụng.

|  | **H.323** | | | **SIP** |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Kiến trúc | H.323 phủ hầu hết các dịch vụ, như trao đổi năng lực giữa 2 terminal, điều khiển hội thảo, signaling, QoS, đăng ký, tìm kiếm dịch vụ, … | | | SIP là modular do nó phủ hầu hết các chức năng signaling căn bản, định vị người dùng và đăng ký. Các đặc tính khác thể hiện trong các giao thức khác. |
| Các thành phần | Terminal/Gateway | | | UA |
| Gatekeeper | Servers | | |  |
| Giao thức kế thừa | RAS/Q.931 | | | HTTP/SMTP |
| H.245 | SDP | | |  |
| Chức năng điều khiển cuộc gọi | | | | |
| Call Transfer | Có | | | Có |
| Call Forwarding | Có | | | Có |
| Call Holding | Có | | | Có |
| Call Parking/Pickup | Có | | | Có |
| Call Waiting | Có | | | Có |
| Message Waiting Indication | Có | | | Không |
| Name Identification | Có | | | Không |
| Call Completion on Busy Subscriber | Có | | | Có |
| Call Offer | Có | | | Không |
| Call Intrusion | Có | | | Không |
| Các tính năng cao cấp | | | | |
| Multicast Signaling | | Có, các yêu cầu vị trí (LRQ) và tự động phát hiện gatekeeper (GRQ). | Có, thông qua thông điệp INVITE. | |
| Third-party Call Control | | Có, chức năng tạm ngưng (pause) và định tuyến lại được định nghĩa trong H.323. Các chức năng phức tạp hơn được định nghĩa trong chuỗi tiêu chuẩn H.450x. | Có trong SIP, như đã mô tả trong Internet Drafts. | |
| Conference | | Có | Có | |
| Click for Dial | | Có | Có | |
| Scalability | | | | |
| Large Number of Domains | | H.323 ban đầu chỉ hỗ trợ cho LAN, không cho phép định vị trên WAN. Sau này khái niệm Zone được đưa thêm nhằm cho phép định vị trên WAN. Các thủ tục được định nghĩa cho chức năng “user location” qua các zones. Từ định nghĩa truyền thông giữa các domain cho phép phân giải địa chỉ, ủy quyển truy cập và báo cáo sử dụng giữa các domain. Trong tìm kiếm qua nhiều domain, vẫn chưa có cách đơn giản giúp phát hiện lặp lại (loop detection). Thực hiện việc phát hiện lặp lại có thể được thực hiện thông qua sử dụng mục PathValue, nhưng lại đưa đến nhiều vấn đề phát sinh liên quan đến tính scalability. | SIP có hỗ trợ việc định vị qua mạng WAN. Khi có nhiều server tham gia vào việc thiết lập một cuộc gọi, SIP sử dụng thuật toán loop detection tương tự như thuật toán dã được sử dụng trong BGP, vốn có thể được hiện theo lối stateless, do đó tránh được các vấn đề liên quan đến tính scalability. Các Server đăng ký và định hướng lại được thiết kế để cung cấp các tính năng “user location” | |
| Large Number of Calls | | Điều khiển cuộc gọi của H.323 có thể được cài đặt theo lối stateless. Có thể sử dụng một gateway (được định nghĩa theo H.225) nhằm hỗ trợ cho gatekeeper trong việc thực hiện cân bằng tải qua nhiều gateway. | Chức năng điều khiển cuộc gọi cũng có thể cài đặt theo lối stateless. SIP cho phép UA và server theo tỷ lệ n:n. SIP sử dụng CPU ít hơn cho việc phát sinh các thông điệp signaling; do đó một server có thể xử lý nhiều giao tác. SIP đã đặc tả một phương pháp cân bằng tải dựa trên cơ chế chuyển đổi mẩu tin SRV của DNS. | |
| Connection state | | Stateful hoặc Stateless | Stateful hoặc Stateless. Một cuộc gọi the SIP không chỉ độc lập với sự tồn tại của kết nối ở tầng vận chuyển , mà còn thay thế các tín hiệu kết thúc cuộc gọi. | |
| Internationalization | | Có, H.323 sử dụng Unicode cho các thông tin dạng văn bản. | Có, SIP sử dụng Unicode (ISO 10646-1), được mã hóa như UTF-8, cho tất cả các chuỗi văn bản. SIP cung cấp khả năng chỉ định ngôn ngữ và các tùy chọn về ngôn ngữ. | |
| Security | | Định nghĩa các cơ chế an ninh và các phương tiện để thương lượng thông qua H.235, cho phép sử dụng SSL cho an ninh ở tầng vận chuyển. | SIP cung cấp chức năng chứng thực người gọi và người được gọi thông qua cơ chế HTTP.  Các nội dung chứng thực được mã hóa nhờ SSL/TSL, ngoài ra SIP có thể sử dụng bất kỳ cơ chế anh ninh nào ở tầng vận chuyển hoặc cơ chế an ninh kiểu như HTTP (như SSH, hoặc S-HTTP). | |
| Interoperability among Versions | | Tương tích hoàn toàn với các phiên bản H.323 trước . | Trong SIP, phiên bản mới hơn có thể vứt bỏ những tính năng trước đó không còn phù hợp. Cách tiếp cận này giữ cho kích thước mã lệnh được nhỏ gọn và giảm thiểu độ phức tạp giao thức, nhưng lại đánh mất khả năng tương thức với các phiên bản trước. | |
| Implementation Interoperability | | H.323 có cung cấp một hướng dẫn cho người thi công, tài liệu này vốn làm rõ các tiêu chuẩn và các giúp đỡ theo hướng cho phép cộng tác giữa các thi công khác nhau. | Cho đến nay SIP vẫn chưa cung cấp một hướng dẫn thống nhất việc thi công. | |
| Codecs | | H.323 cho phép tích hợp hầu hết các Codec, không chỉ là các codecs của ITU-T. | SIP cho phép các codec IANA  Registered. | |
| Call Forking | | H.323 gatekeeper có thể kiểm soát call signaling và có thể tách chia gọi tới bất kỳ một thiết bị nào, một cách đồng thời. | SIP proxy có thể kiểm soát  call signaling và có thể tách chia gọi tới bất kỳ một thiết bị nào, một cách đồng thời. | |
| Transport Protocol | | Cung cấp cả hai: TCP và UDP. | Cung cấp cả hai: TCP và UDP. | |
| Message Encoding | | H.323 mã hóa các thông điệp theo dạng thức nhị phân nhỏ gọn, thích hợp cho các kết nối băng tần hẹp và rộng. | Các thông điệp SIP được mã hóa theo dạng bảng mã ASCII, thích hợp cho con người đọc. | |
| Addressing | | Cơ chế định vị bằng địa chỉ linh hoạt, bao gồm các URL và số E.164. | SIP chỉ hiểu các địa chỉ kiểu URL. | |
| PSTN Interworking | | H.323 vay mượn từ giao thức PSTN cổ điển, nghĩa là Q.931 và do đó rất thích hợp với việc tích hợp với PSTN. Tuy nhiên, H.323 không làm việc với các công nghệ chuyển mạch vòng của PSTN như SIP, H.323 chỉ làm việc với mạng chuyển mạch gói. | SIP không có sự tương đồng nào với PSTN | |
| Loop Detection | | Có. Gatekeeper có thể phát hiện vòng loop bằng cách tìm xem trong muc CallIdentifier và destinationAddress trong các thông điệp xử lý cuộc gọi. Nếu tổ hợp của những mục này khớp với cuộc gọi đang có, nghĩa là có một vòng loop. | Có, thông điệp VIA của SIP cho phép làm điều này. Tuy nhiên, hơi phức tạp. Có thể sử dụng Max-Forward để giới hạn số hop, và do đó giới hạn loop. | |
| Minimum Ports for VoIP Call | | 5 (Call signaling, 2 RTP, and 2 RTCP.) | 5 (Call signaling, 2 RTP, and 2 RTCP.) | |
| Video and Data Conferencing | | H.323 hỗ trợ đầy đủ cho cả hội thảo truyền hình lẫn dữ liệu. Các thủ tục được xây dựng nhằm cho phép kiểm soát tiến trình hội thảo cũng như đồng bộ hóa giữa cử động môi và âm thoại trong video stream. | SIPcó hỗ trợ một cách có giới hạn cho video và không hỗ trợ cho data conferencing như T.120. SIP cũng không có giao thức điều khiển hội nghị và không có cơ chế để đồng bộ giữa cử động môi và video stream. | |

Từ việc so sánh H.323 và SIP ở trên. Nhóm em nhận SIP là một giáo thức nhỏ đơn giản, dễ hiệu. Quan trọng hơn là SIP đáp ứng đầy đủ các chức năng cơ bản của signaling. Vì thế nó đáp ứng đủ 2 yếu tố nhóm cần đó là:

* Đơn giản, dể hiều về giao thức
* Đắp ứng cơ bản về chức năng cuộc gọi
* Qua những lý do trên, nhóm đã quyết định chọn giao thức SIP.

### 2.3.3 Mục tiêu của SIP:

Mục tiêu chính của SIP là truyền thông giữa các thiết bị đa phương tiện. SIP là cho việc truyền thông trở nên khả thi nhờ áp dụng hai giao thức RTPP/RTCP và SDP.

Giao thức RTP được sử dụng để vận chuyển dữ liệu voice theo thời gian thực, trong khi giao thức SDP được sử dụng để thương lượng giữa các bên tham gia về năng lực, kiểu mã hóa, …

SIP được thiết kế phù hợp với mô hình Internet. Nó là một giao thức báo hiệu điểm-điểm, trong đó toàn bộ logic được lưu trong các thiết bị cuối (ngoại trừ định tuyến những thông điệp SIP). Trạng thái cũng được lưu trong thiết bị cuối.

Do đó, SIP là một giao thức điều khiển tầng ứng dụng, một giao thức signaling cho Internet Telephony. SIP có thể thiết lập các phiên theo từng tính năng như audio/videoconferencing, trò chơi trực tuyến, và chuyển cuộc gọi, được triển khai trên các mạng IP do đó cho phép các nhà cung cấp dịch vụ tích hợp các dịch vụ điện thoại IP với dịch vụ Web, e-mail, chat. Nó dựa trên HTTP (Hyper Text Transfer Protocol) và SMTP (Simple Mail Transfer).

### Các thành phần trong SIP:

1. *User Agent(UA):*

UA là thiết bị đầu cuối trong mạng SIP. UA có thể là một máy tính cài phần mềm SIP, có thể là điện thoại SIP, điện thoại di động, PDA…

UA thường được đề cập tới là UA Server (UAS) và UA Client (UAC). UAS và UAC chỉ là các thực thể logic, mỗi UA đều chứa 1 UAS và UAC.

UAC là dùng gửi yêu cầu và nhận trả lời. Còn UAS thì nhận yêu cầu và gửi trả lời.

1. *Proxy Server:*

Proxy Server là thiết bị trung gian giữ các UA. Proxy Server chuyển các yêu cầu và trả lời giữa các UA.

Có 2 loại Proxy Server là Proxy Server trạng thái (stateful) và Proxy Server không trạng thái (stateless).

* Proxy Server không trạng thái: Proxy Server không trạng thái đơn giản chỉ là một bộ chuyển tiếp bản tin. Nó chuyển tiếp các bản tin độc lập với nhau. Mặc dù các bản tin được sắp xếp vào các giao dịch nhưng nó không quan tâm đến giao dịch. Proxy Server không trạng thái truyền nhanh hơn Proxy Server trạng thái. Một trong những hạn chế của Proxy Server không trạng thái là nó không có khả năng truyền lại các bản tin và thực hiện các định tuyến phức tạp hơn.
* Proxy Server trạng thái: Proxy Server trạng thái phức tạp hơn. Khi nhận được một yêu cầu, Proxy Server tạo ra một trạng thái, trạng thái này được duy trì cho tới khi kết thúc phiên giao dịch. Một số giao dịch, đặc biệt là giao dịch được tạo bởi “INVITE” có thể dài hơi lâu. Bởi vì máy chủ phải quản lý trạng thái trong suốt thời gian giao dịch nên thực thi của nó bị giới hạn. Khả năng liên kết các các bản tin SIP trong các giao dịch làm cho Proxy Server có một số tính năng thú vị. Proxy Server có thể thực hiện việc nhận 1 bản tin và gửi 2 hay nhiêu bản tin khác. Proxy Server có thể thực hiện việc truyền lại các bản tin bởi vì từ trạng thái của giao dịch nó biết được là đã nhận được cùng bản tin đó chưa. Proxy Server có thể thực hiện các phương pháp phức tạp để tìm kiếm một người sử dụng. Hầu hết các SIP Proxy hiện nay là trạng thái vì cấu hình của chúng thường phức tạp.

1. *Registrar Server:*

Registrar Server là một thiết bị nhận các yêu cầu đăng ký và lưu trữ thông tin của người dùng.

1. *Redirect Server:*

Redirect Server là một thiết bị nhận bản tin yêu cầu và gửi lại bản tin trả lời chứa danh sách vị trí của một người dùng.

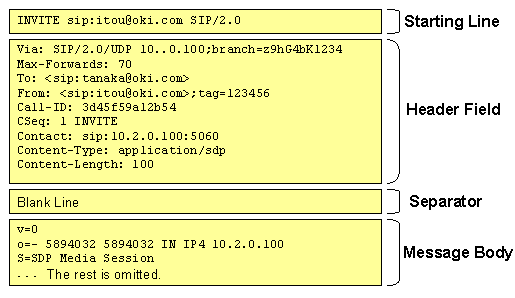
### 2.3.5 Các bản tin SIP:

Truyền thông sử dụng SIP bao gồm một dãy các bản tin. Các bản tin có thể được truyền độc lập bởi mạng. Thông thường mỗi bản tin được truyền trong một dữ liệu UDP. Mỗi bản tin bao gồm phần dòng đầu tiên, phần đầu đề và phần thân bản tin. Phần dòng đầu tiên chỉ ra loại của bản tin. Có 2 loại bản tin SIP. Bản tin yêu cầu được sử dụng để khởi tạo một số hành động hoặc là báo cho người nhận yêu cầu nào đó. Bản tin trả lời để xác nhận một yêu cầu đã được nhận và được xử lý và chứa trạng thái của việc xử lý.

1. *Các bản yêu cầu:*

* **INVITE**: bản tin này dùng để thiết lập một phiên.

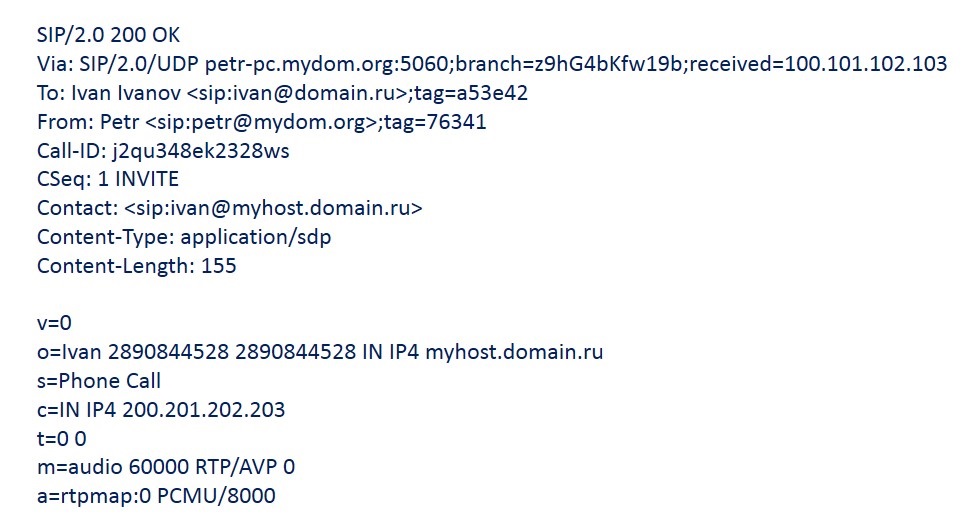
Ví dụ:



* Phần đầu dòng cho ta biết là bản tin INVITE. Sau đó là địa chỉ của bước truyền tiếp theo của văn bản tin.
* Phần header:
  + Trường đầu đề “Via” được sử dụng để ghi lại đường đi của bản tin yêu cầu. Sau đó nó được sử dụng để định tuyến bản tin trả lời theo chính xác cùng một đường đi. Bản tin INVITE chỉ chứa một trường “Via” là được tạo ra bởi UA Client
  + Trường đề “From” và “To” là địa chỉ của người gọi và người bị gọi
  + Trường “Call-ID” để nhận dạng bản tin trong cùng một cuộc gọi. Các bản tin này có cùng một “Call-ID”. Trường “CSeq” dùng để chỉ thứ tự của các yêu cầu.
  + Trường “Contact” chứa địa chỉ IP và cổng mà người gửi đang đợi các yêu cầu từ người bị gọi.
  + Đầu để của bản tin được phân cách với phần thân bởi một dòng trống.
* Phân thân của bản tin INVITE chứa mô tả kiểu dữ liệu được chấp nhận bởi người gửi và được mã hóa trong SDP.
* **ACK**: bản tin này công nhận bản tin trả lời cuối cùng cho INVITE. Thiết lập một phiên sử dụng bắt tay 3 bên. Việc này tốn thêm thời gian trước khi bị gọi chấp nhận hoặc từ chối cuộc gọi. Bị gọi sẽ gửi lại trả lời cuối cùng theo chu kỳ cho đến khi nhận được bản tin ACK.
* **BYE**: bản tin này dùng để kết thúc một phiên đa phương tiện. Bên nào muốn kết thúc phiên thì gửi BYE cho bên kia.
* **CANCEL**: dùng để hủy bỏ một phiên không được thiết lập đầy đủ.
* **REGISTER**: dùng để máy chủ registrar biết vị trí hiện tại của user. Thông tin về địa chỉ IP và cổng hiện tại của một user chứa trong bản tin.
* **REGISTER**: Máy chủ registrar lấy thông tin này và đưa vào cơ sở dữ liệu vị trí. Cơ sở dữ liệu này sau đó được sử dụng bởi các proxy server để định tuyến cuộc gọi tới user. Việc đăng ký là hạn chế thời gian và cần phải được làm tươi theo chu kỳ.

1. *Các bản tin phúc đáp:*

Khi một UA hoặc proxy server nhận được một yêu cầu thì nó gửi lại một phúc đáp. Tất cả yêu cầu phải được phúc đáp trừ yêu cầu ACK. **Ví dụ:**



* + Dòng đầu tiên của bản tin phúc đáp chứa phiên bản của giao thức, mã phúc đáp và lý do.
  + Mã phúc đáp là một số nguyên từ 100 đến 699 và chỉ loại phúc đáp. Có 6 lớp của phúc đáp:
* **1xx** là phúc đáp tạm thời. Một phúc đáp tạm thời là phúc đáp mà báo cho bên nhận biết là yêu cầu tương ứng đã nhận được nhưng kết quả của xử lý là không biết. Phúc đáp tạm thời được gửi chỉ khi việc xử lý không hoàn thành ngay lập tức. Người gửi phải dừng việc gửi lại yêu cầu trên. Thông thường các Proxy Server gửi phúc đáp với mã là 100 khi chúng bắt đầu xử lý một INVITE và các UA gửi phúc đáp với mã là 180 (Ring).
* **2xx** là các phúc đáp xác thực cuối cùng. Phúc đáp cuối cùng đồng thời kết thúc giao dịch. Phúc đáp với mã từ 200 đến 299 là các phúc đáp xác thực có ý nghĩa là yêu cầu đã được xử lý thành công và được chấp nhận. Ví dụ phúc đáp 200 OK được gửi khi một user chấp nhận lời mời tới một phiên (yêu cầu INVITE).
* **3xx** dùng để định hướng lại một người gọi. Một phúc đáp định hướng lại cho thông tin về vị trí mới của user hoặc một dịch vụ mà người gọi có thể sử dụng. Phúc đáp định hướng lại thường được gửi bởi Proxy Server. Khi một Proxy nhận một yêu cầu và không muốn hoặc không thể xử lý vì bắt cứ lý do gì, nó sẽ gửi một phúc đáp định hướng lại tới người gọi và đặt vị trí khác vòa trong phúc đap mà người gọi có thể muốn thử lại. Nó có thể là vị trí của một Proxy khác hoặc là vị trí hiện tại của bị gọi (từ cơ sở dữ liệu vị trí của registrar). Chủ gọi sau đó có thể gửi lại yêu câu tới vị trí mới. Các phúc đáp 3xx là cuối cùng.
* **4xx** là các phúc đáp cuối cùng từ chối. Một phúc đáp 4xx có nghĩa rằng vấn đề ở phía chủ gọi. Yêu cầu không thể xử lý vì nó chứa cú pháp sai hoặc nó không thể được thực hiện ở Server.
* **5xx** là vấn đề nằm ở phía Server. Yêu cầu có thể hợp lệ nhưng server lỗi không thực hiện được.
* **6xx** là yêu cầu không thể được đáp ứng ở bất kỳ Server nào. Phúc đáp này thường được gửi bởi server mà có thông tin cuối cùng về một user cụ thể. Các UA thường gửi bản tin 603 từ chối trả lời khi user đó không muốn tham dự vào phiên.

### 2.3.6 Các giao dịch SIP:

SIP được gọi là giao thức giao dịch. Vì các bản tin SIP được gựi một các độc lập qua mạng và được sắp xếp vào các giao dịch bởi các UA và các Proxy Server.

Một giao dich là một chuỗi các bản tin SIP được trao đổi giữa các phần tử mạng SIP. Một giao dịch bao gồm một yếu cầu và tất cả phúc đáp cho yêu cầu đó. Đó bao gồm không hoặc nhiều phúc đáp tạm thời và một hoặc nhiều bản tin cuối cùng.

Nếu một giao dịch được khởi tạo bời một yêu cầu INVITE thì giao dịch đó cũng bao gồm ACK nhưng chỉ khi phúc đáp cuối cùng không phải là phúc đáp 2xx. Nếu phúc đáp cuối cùng là 2xx thì ACK không phỉ là một phần của giao dịch.



### 2.3.7 Các hội thoại SIP:

Một hội thoại tương ứng với một quan hệ SIP đồng đẳng (peer-to-peer) giữa hai UA. Các hội thoại làm cho việc sắp xếp thứ tự và định tuyến các bản tin giữa các điểm cuối SIP được thuận tiện hơn.

Các hội thoại được định danh sử dụng các trường Call-ID, From và To. Các bản tin có ba trường này giống nhau thì cùng trong một hội thoại. Một hội thoại là một dãy các giao dịch. Hình dưới đây sẽ chỉ ra các bản tin trong hội thoại.



Một số bản tin thiết lập một hội thoại, một số thì không. Điều này cho phép biểu diễn rõ ràng mối quan hệ của các bản tin đồng thời để gửi các bản tin mà không liên quan tới các bản tin khác ngoài hội thoại. Điều này thực hiện dễ dàng bởi vì UA không phải giữ trạng thại hội thoại.

Ví dụ bản tin INVITE thiết lập một hội thoại thì nó sẽ được kèm theo sau yêu cầu BYE. Nhưng nếu một UA gửi một yêu cầu MESSAGE thì yêu cầu này không thiết lập hội thoại. Các bản tin sau sẽ được gửi độc lập với bản tin trước.

1. *Định tuyến hội thoại:*

Chúng ta biết rằng các hội thoại cũng được sử dụng để định tuyến các bản tin giữa các UA.

Giả sử rằng user <sip:binh@a.com> muốn nói chuyện với user <sip:sang@b.com>. Chủ gọi biết địa chỉ SIP gọi nhưng địa chỉ này không nói bất cứ điều gì về vị trí hiện tại của user. Vì vậy yêu cầu INVITE được gửi tới một proxy server.

Yêu cầu sau đó gửi từ proxy tới khi nào đến một proxy mà biết vị trí hiện tại của người nghe. Quy trình này được gọi là định tuyến. Khi yêu cầu đã đến được người nghe, người nghe sẽ gửi lại phúc đáp cho người gọi. Người nghe đồng thời cũng đưa đầu đề “Contact” vào trong phúc đáp và sẽ chứa địa chỉ hiển tại của user. Yêu cầu gốc cũng chứa trường đầu đề “Contact”. Vì thế hai UA biết vị trí hiện tại của nhau.

Bởi vì các UA biết vị trí của nhau nên không cần thiết phải gửi yêu cầu qua các Proxy nữa , chứng có thể được gửi trực tiếp từ UA đến UA. Đó chính là hội thoại làm cho định tuyến thuận tiện.

Các bản tin trong cùng một hội thoại sau đó sẽ được gửi trực tiếp từ UA đến UA. Điều này giúp cải thiện hiệu năng bởi vì các Proxy không xem tất cả các bản tin trong cùng một hội thoại, chúng thường được sử dụng để định tuyến yêu cầu đầu tiên mà thiết lập hội thoại. Các bản tin trược tiếp đồng thời cũng được truyền với độ trể nhỏ hơn nhiều bởi vì một Proxy thường hiện các phép toán loagich định tuyến phức tạp.



1. *Những dạng hội thoại:*

Chúng ta biết rằng sự nhận dạng hội thoại bao gồm 3 phần: Call-ID, From tag và To tag. Nhưng nó không rõ ràng nhưng tại sao các phần nhận dạng hội thoại được tạo ra chính xác.

Call-ID được gọi là phần nhận dạng cuộc gọi. Nó phải là một chuỗi ký tự duy nhất nhận dạng cuộc gọi. Một cuộc gọi bao gồm một hay nhiều hội thoại. Đa UA có thể phúc đáp cho một yêu cầu khi một Proxy phân nhánh yêu cầu đó. Mỗi UA gửi một phúc đáp 2xx thiết lập một hội thoại riêng rẽ với chủ gọi. Tất cả cá hội thoại này là một phần của cùng một cuộc gọi và nó cùng tham số “Call-ID”.

From tag: được tạo ra bởi chủ gọi và nó nhận dạng duy nhất hội thoại trong UA của người gọi.

To tag: được tạo ra bời người nghe và nó nhận dạng duy nhất họi trong UA của người nghe.

Sự nhận dạng hội thoại phân cấp này là cần thiết bởi vì một lời mời cuộc gọi có thể tạo ra vài hội thoại và người gọi phải có khả năng phân biệt chúng.

### Các giao thức SIP:

1. *Đăng ký:*

Người sử dụng phải đăng ký với một registrar để những người sử dụng kahcs có thể liên lạc đến được. Một sự đăng ký bao gồm một bản tin “REGISTER” và một phúc đáp “200 OK” từ registrar nếu sự đăng ký là thành công. Sự đăng ký thường phải xác thực do đó một phúc đáp “407” có thể được gửi nếu người sử dụng không cung cấp sự tin cậy hợp lệ.



1. *Khởi tạo phiên:*

Một sự khởi tạo phiên bao gồm một yêu cầu “INVITE” mà thường là gửi tói một Proxy. Proxy gửi ngay một phúc đáp “100 Trying” để ngừng việc gửi lại và chuyển yêu cầu sau này.

Tất cả phúc đáp tạm thời được tạo bởi người nghe được gửi lại cho người gọi. Khi người nghe đổ chuông nó gửi phúc đáp cho người gọi bản tin “180 Ringing”.

Khi người nghe nhấc máy nó gửi bản tin “200 OK” và được gửi lại cho đến khi nhận được một “ACK” từ người gọi. Phiên được thiết lập từ thời điểm này.



1. *Kết thúc phiên:*

Kết thúc phiên được thực hiện bằng cách gửi bản tin “BYE”. Bản tin “BYE” được gửi trực tiếp từ một callee đến caller trừ khi một Proxy trên đường đi của yêu cầu “INVITE” chỉ ra rằng nó phải đi theo bằng cách sử dụng định tuyến bản ghi.

Bên muốn kết thúc phải gửi một yêu cầu “BYE” tới bên kia. Bên kia sẽ gửi lại một phúc đáp “200 OK” để xác nhận yêu cầu “BYE” và phiên chấm dứt.

1. *Định tuyến bản ghi:*

Tất cả yêu cầu trong một hội thoại mặc định được gửi trực tiếp từ một caller đến callee. Chỉ những yêu cầu ngoài một hội thoại là đi qua cá proxy. Cách này làm cho mạng SIP mềm dẻo hơn bởi vì chỉ có một số nhỏ bản tin đến proxy.

Có những tình huống mà Proxy cần lưu lại đường đi của tất cả bản tin. Ví dụ Proxy điều khiển hộp NAT hoặc Proxy thực hiện tính cước cần phải lưu lại đường đi của yêu cầu “BYE”.

Trường hợp có định tuyến bàn ghi:



Trường hợp không có định tuyến bàn ghi:



## 2.4 Thành phần Media: