# فصل ۱ مقدمه

راه اندازی و استقرار سرویس در صنعت مخابرات به طور سنتی بر این اساس است که ایراتورهای شبکه سخت افزارهای اختصاصی فیزیکی و تجهیزات لازم برای هر کارکرد در سرویس را در زیرساخت خود مستقر کنند. فراهم کردن نیازمندیهای مانند پایداری و کیفیت بالا منجر به اتکای فراهم کنندگان سرویس بر سخت افزارهای اختصاصی میشود. این درحالی است که نیازمندی کاربران به سرویسهای متنوع و عموما با عمرکوتاه و نرخ بالای ترافیک افزایش یافته است. بنابراین فراهم کنندگان سرویسها باید مرتبا و به صورت پیوسته تجهیزات فیزیکی جدید را خریده، انبارداری کرده و مستقر کنند. تمام این عملیات باعث افزایش هزینههای فراهم کنندگان سرویس میشود[۱]. با افزایش تجهیزات، پیدا کردن فضای فیزیکی برای استقرار تجهیزات جدید به مرور دشوارتر می شود. علاوه بر این باید افزایش هزینه و تاخیر ناشی از آموزش کارکنان برای کار با تجهیزات جدید را نیز در نظر گرفت. بدتر این که هر چه نوآوری سرویسها و فناوری شتاب بیشتری میگیرد، چرخه عمر سخت افزارها کوتاهتر میشود که مانع از ایجاد نوآوری در سرویسهای شبکه میشود[۲].

در روش سنتی استقرار سرویس شبکه، ترافیک کاربر باید از تعدادی کارکرد شبکه به ترتیب معینی عبور کند تا یک مسیر پردازش ترافیک ایجاد شود. در حال حاضر این کارکردها به صورت سخت افزاری به یکدیگر متصل هستند و ترافیک با استفاده از جداول مسیریابی به سمت آنها هدایت میشود. چالش اصلی این روش در این است که استقرار و تغییر ترتیب کارکردها دشوار است. به عنوان مثال، به مرور زمان با تغییر شرایط شبکه نیازمند تغییر همبندی و یا مکان کارکردها برای سرویسدهی بهتر به کاربران هستیم که نیاز به جا به جایی کارکردها و تغییر جداول مسیریابی دارد. در روش سنتی این کار سخت و هزینهبر است که ممکن است خطاهای بسیاری در آن رخ دهد. از جنبه دیگر، تغییر سریع سرویسهای مورد نظر کاربران نیازمند تغییر سریع در ترتیب کارکردها است که در روش فعلی این تغییرات به سختی صورت میگیرد. بنابراین اپراتورهای شبکه نیاز به شبکههای قابل برنامه ریزی و ایجاد زنجیره سرویس کارکردها به صورت یویا پیدا کردهاند[۳]، [۴].

دو فناوری برای پاسخ گویی به این چالشها مطرح شد: مجازیسازی کارکرد شبکه <sup>۱</sup> و زنجیرهسازی کارکرد سرویس<sup>۲</sup>. مجازیسازی کارکرد شبکه با استفاده از مجازیسازی کارکردهای شبکه و اجرای آنها بر روی سرورهای استاندارد با توان بالا، امکان اجرای کارکردها بر روی سخت

 $<sup>^{1}</sup>$ Network Function Virtualization

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Service Function Chaining

۲ فصل ۱. مقدمه

افزارهای عمومی را فراهم کرده است تا نیاز به تجهیزات سخت افزاری خاص منظوره کاهش یابد. از طرف دیگر زنجیرهسازی کارکرد سرویس امکان تعریف زنجیره کارکردها را ارائه میکند که ایجاد و انتخاب مسیرهای متفاوت برای پردازش ترافیک به صورت پویا و بدون ایجاد تغییر در زیرساخت فیزیکی را امکان پذیر میکند. با توجه به این فناوریها، مسائل تحقیقاتی جدیدی مطرح شدند که از مهم ترین آنها می توان تخصیص منابع بهینه به سرویس درخواستی کاربر را نام برد.

از مهم ترین اهدافی که در حل مسائل تخصیص منابع میتوان در نظر گرفت، بحث کیفیت سرویس است. کیفیت سرویس تاثیر مستقیمی بر رضایت کاربر از سرویسهای یک مرکز داده داشته و از سوی دیگر نقص آن میتواند به قرارداد لایه سرویس آسیب زده و موجب جریمه مرکز دادهای شود.

تحقیقات متعددی در رابطه با تخصیص منابع در معماری مجازی سازی کارکرد شبکه انجام شده است. تعداد بسیار زیادی از این تحقیقات بحث کیفیت سرویس و یا تاخیر را مدنظر قرار دادهاند. با این وجود تعداد بسیاری از این تحقیقات فرضیات محدود کنندهای مانند نگاشت تنها یک کارکرد به هر ماشین مجازی، ایجاد حداکثر یک نمونه از هر کارکرد، عدم به اشتراک گذاری کارکردها و ...این در حالی است که مراکز داده برای ارائه سرویس بهتر نیاز به استفاده از همه منابع خود داشته و در بسیاری از اوقات نیز نمیتوان برای ترافیک موردنظر تنها از یک نمونه استفاده کرد. بنابراین در این رساله فرض شده است که میتوان از یک کارکرد نمونههای مختلف ساخته و از یک ماشین مجازی برای نگاشت بیش از یک کارکرد استفاده نمود. همچنین در جهت کاهش هزینههای مرکز دادهای میتوان از یک نامونه کارکرد برای سرویسدهی به چند در جهت کاهش هزینههای مرکز دادهای میتوان از یک نمونه کارکرد برای سرویسدهی به چند زنجیره نیز استفاده کرد که در این رساله مدنظر قرار گرفته است.

در این رساله به تحقق و تمضین توافقنامه لایه سرویس، سرویسهای درخواستی کاربران تمرکز میکنیم. سرویس درخواستی هر کاربر را به صورت مجموعهای از کارکردها که توسط SFC با یکدیگر ارتباط دارند در نظر میگیریم. برای استقرار سرویس باید مشخص شود که هر کارکرد باید بر روی چه سرورهایی در شبکه زیرساخت مستقر شود و پهنای باند لینکهای زیرساخت چگونه به لینک های بین کارکردها اختصاص یابد. در این رساله صرفا کارکردهای مجازی را در نظر میگیریم و فرض میکنیم که هر کارکرد توسط یک VNF که پیاده سازی نرمافزاری آن کارکرد است ارائه میشود. ما فرض میکنیم تعدادی درخواست سرویس توسط فراهم کننده زیرساخت دریافت شده است. تضمین توافقنامه لایه سرویس از سه گام تشکیل شده است: تحقق، تضمین و اثبات. برای هر یک از درخواستها میبایست این مراحل طی شود تا توافقنامه لایه سرویس تضمین شود.

در این رساله ما مساله تحقق و تضمین توافقنامه لایه سرویس برای سرویسهای درخواستی کاربر در مجازیسازی کارکردهای شبکه را در نظر گرفته و آن را در قالب سه زیر مساله مرتبط مورد بررسی قرار میدهیم.

در مساله اول به بحث جایگذاری و تخصیص منابع به سرویسهای درخواستی در جهت تحقق توافقنامه لایه سرویس میپردازیم. در این مساله بر خلاف مسائل موجود فرض میشود درخواستها به صورت برخط در اختیار مرکز دادهای قرار گرفته و خروجی مساله اول پذیرش یا عدم پذیرش درخواستها میباشد.

همواره در زیرساخت خطاهایی به وجود میآید که در نتیجه آن توافقنامه لایه سرویس به خطر میافتد. در مساله دوم با نظارت بر زیرساخت عملیاتهای لازم پیش و در هنگام وقوع خطا مشخص میشوند تا بتوان توافقنامه لایه سرویس را تضمین کرد.

در همه مسائل پیشنهادی نیاز به انتخاب و انجام تعدادی عملیات میباشد، بنابراین در حل همه این مسائل از چهارچوب یادگیری تقویتی عمیق ٔ استفاده میشود تا عامل بتواند بهترین عمل را انتخاب و انجام دهد. با توجه به این موضوع که زیرساخت شبکه به شکل گراف میباشد در یادگیری تقویتی عمیق از شبکههای عصبی گرافی ٔ استفاده میشود تا عامل نسبت به شبکههای جدید کارآیی بهتری داشته باشد.

#### به صورت خلاصه نوآوریهای این رساله به شرح زیر میباشد:

- امکان به اشتراکگذاری کارکردها میان چندین زنجیره و در نظر گرفتن پارامترهای کیفیت سرویس برای تحقق تفاهمنامه لایه سرویس: در جهت مصرف بهینه منابع ممکن است یک کارکرد میان چندین زنجیره به اشتراک گذاشته شود که نیاز به در نظر گرفتن یارامترهای کیفیت سرویس را دارد چرا که میتواند آنها را به مخاطره بیاندازد.
- استفاده از چهارچوب یادگیری تقویتی عمیق بر پایه شبکههای عصبی گرافی که می تواند کارآیی عامل نسبت به شبکههای جدید را افزایش دهد. در تحقیقاتی که به اینجا صورت گرفته است از الگوریتمهای یادگیری گرافی استفاده نشده است که در نتیجه آن ویژگیهای گراف در یادگیری تاثیر نداشته است، در این رساله قصدا داریم با استفاده از الگوریتمهای یادگیری گرافی تاثیر ویژگیها گراف شبکه را پررنگتر کنیم.
- در نظر گرفتن بحثهای نظارتی در مجازیسازی کارکرد شبکه برای جلوگیری از خطا به صورت بلادرنگ: خطاهای بسیار در شبکهها رخ میدهند که نیاز دارند به آنها رسیدگی شود و در صورت نیاز حتی از آنها پشیگیری شود. در این رساله این بحث به صورت بلادرنگ در نظر گرفته میشود و از سوی دیگر با پیشبینی پارامترها از خطاها پیشگیری نیز خواهد شد.

در نهایت ساختار رساله به شرحی است که در ادامه میآید. در فصل دوم معماریهای NFV و SFC و اجزای آنها را شرح میدهیم. در فصل سوم مسائل تحقیقاتی مطرح شده در این معماریها را بررسی میکنیم و آنها را از جنبه در نظر گرفتن انرژی با یکدیگر مقایسه میکنیم. در فصل چهارم مسائل پیشنهاد شده در رساله به صورت دقیق شرح داده میشوند. در نهایت در فصل پنجم به روش حل ارائه شده برای حل مسائل میپردازیم و فصل ششم به جمع بندی و ارائه زمان بندی انجام رساله اختصاص دارد.

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Deep Reinforcement Learning

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Graph Neural Network

۴ فصل ۱. مقدمه

# فصل ۲

# مفاهیم و معماریهای مرتبط

#### ۱.۲ مقدمه

راهاندازی و استقرار سرویس در صنعت مخابرات به طور سنتی بر این اساس است که اپراتورهای شبکه، سختافزارهای و نرمافزارهای مناسب هر کارکرد در سرویس را در زیرساخت خود مستقر کنند. فراهم کردن نیازمندیهایی مانند پایداری و کیفیت سرویس بالا منجر به اتکای فراهم کنندگان سرویس بر تجهیزات اختصاصی میشود. نیازمندی کاربران به سرویسهای متنوع و عموماً با عمرکوتاه و نرخ بالای ترافیک نیز افزایش یافته است. بنابراین فراهم کنندگان سرویسها باید مرتبا و به صورت پیوسته تجهیزات فیزیکی جدید را خریده، انبارداری کرده و مستقر کنند که باعث افزایش هزینههای فراهم کنندگان سرویس می شود[۱]. از سوی دیگر در تحقیقاتی که اخیرا انجام شده است، نشان داده شده که تعداد سخت افزارهای خاص منظوره نصب شده برای کارکردهای شبکه قابل مقایسه با تعداد سوییچ ها و مسیریابهای شبکه است[۴]. با افزایش تعداد تجهیزات، پیدا کردن فضای فیزیکی برای استقرار تجهیزات جدید به مرور دشوارتر میشود. علاوه بر این باید افزایش هزینه و تاخیر ناشی از آموزش کارکنان برای کار با تجهیزات جدید را نیز در نظر گرفت. همچنین اغلب کارایی و قابلیتهای سخت افزارها و نرم افزارهای خاص منظوره که از سمت فروشندگان تجهیزات ارائه میشود محدود به انتخابهای فروشندگان است و خریداران تجهیزات قادر به سفارشیسازی تجهیزات خریداری شده نیستند. بدتر این که هر چه نوآوری سرویسها و فناوری شتاب بیشتری میگیرد، چرخه عمر سختافزارها کوتاهتر میشود که مانع از ایجاد نوآوری در سرویسهای شبکه میشود[۲].

در روش سنتی استقرار سرویس شبکه، ترافیک کاربر باید از تعدادی کارکرد شبکه به ترتیب معینی عبور کند تا یک مسیر پردازش ترافیک ایجاد شود. در حال حاضر این کارکردها به صورت سخت افزاری به یکدیگر متصل هستند و ترافیک با استفاده از جداول مسیریابی به سمت آن ها هدایت میشود. چالش اصلی این روش در این است که استقرار و تغییر ترتیب کارکردها دشوار است. به عنوان مثال، به مرور زمان با تغییر شرایط شبکه نیازمند تغییر همبندی و یا مکان کارکردها برای سرویسدهی بهتر به کاربران هستیم که نیاز به جا به جایی کارکردها و تغییر جداول مسیریابی دارد. در روش سنتی این کار سخت و هزینهبر است که ممکن است خطاهای بسیاری در آن رخ دهد. از جنبه دیگر، تغییر سریع سرویسهای مورد نظر کاربران نیازمند تغییر سریع در ترتیب کارکردها است که در روش فعلی این تغییرات به سختی صورت نیازمند تغییر سریع یویا بیدا کردهاند[۳].

دو فناوری برای پاسخ گویی به این چالش ها مطرح شد: مجازیسازی کارکرد شبکه این است و زنجیرهسازی کارکردهای سرویس (SFC). هدف از مجازیسازی کارکردهای شبکه این است که کارکردها بتوانند بر روی سخت افزارهای استاندارد اجرا شوند تا نیاز به تجهیزات سختافزاری خاص منظوره کاهش یابد. از طرف دیگر زنجیرهسازی کارکردهای سرویس امکان تعریف زنجیره کارکردها به صورت پویا و در هر زمان را ارائه میکند که تغییر در زیرساخت فیزیکی را کاهش میدهد.

از آنجایی که از مفاهیم این فناوری ها برای طراحی و تعریف مسئله در این رساله استفاده شده است، نیازمند آشنایی با مفاهیم ابتدایی و اصول اولیه آن ها خواهیم بود. بنابراین در این فصل به صورت خلاصه اجزای این فناوری ها را مرور خواهیم کرد و کاربردها، چالش ها و مسائل تحقیقاتی که در هر یک از این معماری ها وجود دارد را مورد بررسی قرار خواهیم داد.

# ۲.۲ مجازیسازی کارکرد شبکه

مجازیسازی کارکرد شبکه اصل جداسازی کارکرد شبکه به وسیله انتزاع سختافزاری مجازی از سختافزاری است که بر روی آن اجرا میشود. هدف مجازیسازی کارکرد شبکه تغییر روش اپراتورهای شبکه در طراحی شبکه با تکامل مجازیسازی استاندارد فناوری اطلاعات به منظور تجمیع تجهیزات شبکه در سرورهای استاندارد، سوییچها و ذخیرهسازها با توان بالا است. یک سرور استاندارد با توان بالا سروری است که توسط اجزای استاندارد شده فناوری اطلاعات، مانند معماری 8%، ساختهشده و در تعداد بالایی، مانند میلیون، فروخته میشود. ویژگی اصلی این سرورها این است که اجزای آنها به راحتی از فروشندگان مختلف قابل خریداری و تعویض است. این تجهیزات میتوانند در مراکز داده، گرههای شبکه، یا مکان کاربران انتهایی قرار بگیرند. این روند در ؟؟ نیز توصیف شده است. با استفاده از مجازیسازی کارکرد شبکه، انواع کارکردهای شبکه مانند دیواره آتش و NAT را میتوان به صورت یک برنامه نرمافزاری از فروشندگان مختلف تهیه کرد و آنها را بر روی سرورهای با توان بالا اجرا کرد که نیاز به نصب تجهیزات خاص منظوره و جدید را برطرف میسازد[۲].

مزایا و اهداف اساسی که NFV برای تحقق و دستیابی به آنها شکل گرفته است عبارتند از[۶]:

- کاهش هزینههای تجهیزات و مصرف انرژی از طریق تجمیع کارکردها بر روی سرورها و در نتیجه کاهش تعداد تجهیزات
- کاهش نیاز به آموزش کارکنان، افزایش دسترسیپذیری به سختافزار و کاهش زمان بازیابی از خرابی سختافزار به علت استفاده از سختافزارهای استاندارد و عمومی
- افزایش سرعت عرضه محصول به بازار با کوتاه کردن چرخه نوآوری و تولید. در واقع مجازیسازی کارکرد شبکه به اپراتورهای شبکه کمک میکند تا چرخه بلوغ محصول را به اندازه قابل توجهی کاهش دهند.
- امکانپذیر بودن تعریف سرویس مورد نظر بر اساس نوع مشتری یا محل جغرافیایی.
   مقیاس سرویسها میتواند به سرعت، بر اساس نیاز، گسترش یا کاهش یابد.
- تشویق به ایجاد نوآوری و ارائه سرویسهای جدید و دریافت جریانهای درآمدی تازه با سرعت بالا و ریسک پایین.

افزایش توانایی مقابله با خرابی کارکردها، قابلیت به اشتراک گذاری منابع بین کارکردها
 و پشتیابی از چند مشتری

سازمانهای استانداردگذاری متعددی در استانداردسازی فناوری مجازیسازی کارکرد شبکه دخیل هستند که شاخصترین آنها موسسه استانداردهای مخابراتی اروپا (ETSI) است. در اواخر سال ۱۳۲۲ ISG NFV ISG توسط هفت اپراتور جهانی شبکه به منظور ارتقا ایده مجازیسازی کارکرد شبکه تأسیس شد. NFV ISG تبدیل به یک بستر صنعتی اصلی برای توسعه چارچوب معماری NFV و نیازمندیهای آن شده است و اکنون بیش از ۲۵۰ سازمان با آن همکاری میکنند. اسناد معماری NFV به صورت عمومی و رایگان توسط ETSI NFV ISG منتشر میشود. ما در این رساله برای توصیف معماری NFV از اسناد ارائه شده این سازمان استفاده میکنیم.

#### ۱.۲.۲ اجزای معماری ۱.۲.۲

در این بخش مؤلفههای تشکیل دهنده معماری NFV شرح داده میشوند. هر یک از اجزای معماری میتوانند توسط تولیدکنندگان متفاوتی تأمین شوند و به وسیله واسطهایی که توسط معماری NFV توصیف شدهاند با یکدیگر در ارتباط باشند. بنابراین معماری ETSI توصیف شده توسط ETSI راهحلی با قابلیت مشارکت و هماهنگی چندین تولیدکننده مختلف را دارد. مؤلفههای اصلی چارچوب معماری NFV که در ؟؟ دیده میشوند عبارتند از:

- ۰ NFVI شامل منابع سخت افزاری و نرم افزاری لازم برای اجرای VNFها
- $\circ$  Service شامل  $\circ$  Service ها که کارکردهای شبکه را پیادهسازی کردهاند،  $\circ$  EMS برای مدیریت  $\circ$  WNF و  $\circ$   $\circ$  VSS/BSS برای ارتباط با سیستمهای مدیریت سنتی
- MANO که وظیفه مدیریت و هماهنگی سرویس ها و تخصیص منابع را برعهده دارد و از سه بخش VIM ، NFVO و VNFM تشکیل شده است.

در ادامه به توصیف اجزای ذکر شده از اسناد ETSI می پردازیم[۶]، [۷] ، [۸] و [۹].

#### **NVFI**

مولفه NFVI شامل تمام نرمافزارها، مانند Hypervisor، و سختافزارهایی است که با همکاری یکدیگر منابع زیرساخت برای استقرار VNFها را فراهم میکنند. سختافزارهای موجود در زیرساخت NFV به سه دسته منابع پردازشی، منابع ذخیره سازی و شبکه ارتباطی دسته بندی می شوند. Hypervisor یک لایه نرمافزاری است که سختافزارهای زیرساخت را مجازی کرده و انتزاعی از آنها به دست میدهد.

این مولفه میتواند شامل کارکردهای شبکه به صورت کامل مجازی نشده نیز باشد. در این NFVI- مولفه هر جایی که یک کارکرد شبکه به صورت یک VNF می تواند استقرار یابد یک PoP نامیده میشود. به عنوان مثال یک سرور مجازی شده و یا یک مرکز داده مجازی شده را می توان به عنوان NFVI-PoP در نظر گرفت.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>European Telecommunications Standards Institute

VNF

یک VNF پیادهسازی از یک کارکرد شبکه است که میتواند بر روی VVI استقرار یابد. یک نمونه ٔ از VNF، نتیجه ایجاد نمونه در زمان اجرا از برنامه VNF و مولفههای آن با رعایت نیازمندیهای توصیف شده لازم است. در حقیقت یک نمونه را میتوان با استفاده از اجرای برنامه یا تصویر <sup>۳</sup> VNF در یک ماشین مجازی و اختصاص منابع محاسباتی، پردازشی و شبکه به آن ایجاد کرد. هر VNF میتواند از یک یا چند مولفه (VNFC) تشکیل شود که هر یک از این مولفهها خود میتوانند در یک ماشین مجازی اجرا شوند. برای ایجاد نمونه از یک VNF، از همه VNFCهای آن باید نمونه ایجاد شود. به عنوان یک مثال از VNF میتوان کارکرد دیواره آتش مجازی شرکت CISCO به نام ASAv را نام برد که مشخصات آن در شکل ۳ نمایش داده شده است. همانگونه که در این شکل مشاهده میشود، چهار قالب مختلف ASAv تعریف شده که هر کدام نیازمندی های منابع پردازشی، حافظه و ذخیره سازی متفاوتی دارند و متناسب با منابع اختصاص یافته به آنها، توانایی پردازش ترافیک مشخصی را میتوانند ارائه کنند که با عنوان Throughput در شکل مشخص شده است. برای استقرار هر یک از این قالبها باید یک ماشین مجازی مطابق با مشخصات نمایش داده شده در این شکل آماده شود و تصویر ASAv به آن داده شود. البته این روند برای ASAv به صورت خودکار و با استفاده از یک قالب استقرار که همراه با VNF دانلود میشود انجام میشود. هر یک از این قالبها نیاز به مجوزهای متفاوت دارند و هزینههای استفاده از آنها متفاوت است.

هر VNF توسط توصیفگر<sup>†</sup> VNF(VNFD) توصیف میشود که شامل توصیف VNF و نیازمندیهای لازم برای استقرار و همچنین رفتار VNF در زمان اجرا است. دو نوع مقیاس پذیری برای نمونههای یک VNF در زمان اجرا تعریف میشود. مقیاس پذیری افقی و عمودی. در اسناد ETSI این مقیاس پذیریها برای VNFCها به صورت زیر تعریف شده است:

- افزایش مقیاس افقی نمونههای جدیدی از VNFCها ایجاد میشود.
- افزایش مقیاس عمودی منابع پردازشی، ذخیرهسازی و یا شبکهای بیشتری به نمونههای ایجاد شده از VNFCها داده میشود.
  - کاهش مقیاس افقی نمونههای ایجاد شده از VNFCها خاتمه مییابند.
  - کاهش مقیاس عمودی منابع داده شده به نمونههای VNFCها از آنها گرفته میشود.

البته همانگونه که در تعریف ETSI، مقیاس پذیری برای VNFCها تعریف شده، میتوان آن را برای VNF نیز تعریف کرد. افزایش یا کاهش مقیاس افقی و عمودی میتواند به صورت خودکار بر اساس شرایط مشخص شده در VNFD انجام شود یا از طریق واسطهای مدیریتی و بر اساس شرایط شبکه تصمیم گیری شود. همچنین چهار روش برای توزیع بارbad مین نمونههای مختلف یک VNF به شرح زیر بیان شده است:

 $^3$ image

 $<sup>^2</sup>$ instance

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>descriptor

- VNF-Internal Load balancer •
- در این حالت فرض میشود که یک VNFC داخل VNF وجود دارد که توزیع و جمع آوری ترافیک را انجام میدهد. در این حالت نمونههای تکثیر شده VNFC از VNFCهای دیگر قابل مشاهده نیستند. این حالت در شکل ۴ نمایش داده شده است.
  - VNF-External load balancer •
- در این حالت یک  ${
  m VNF}$  به عنوان توزیع کننده بار عمل می کند و ترافیک را بین نمونه های ایجاد شده از  ${
  m VNF}$  توزیع میکند. از دید  ${
  m VNF}$  های دیگر، کل مجموعه به صورت یک  ${
  m VNF}$  دیده میشود. این حالت در شکل شکل ۵ نمایش داده شده است.
  - End-to-End Load balancer •
- در این حالت نمونههای ساخته شده از VNF به صورت VNFهای مجزا دیده میشوند. در این حالت Peer NF خود قابلیت توزیع ترافیک بین نمونههای ایجاد شده را دارد. مثالی از این حالت در شکل ۶ نمایش داده شده است.
  - Infrastructure network load balancer •
- در این حالت، نمونههای ایجاد شده از VNF، به صورت یک VNF واحد دیده میشوند و یک توزیع کننده بار در زیرساخت (به عنوان مثال در Hypervisor) وظیفه توزیع و جمع آوری ترافیک از/به نمونههای ایجاد شده را برعهده دارد. مثالی از این حالت در شکل ۷ نمایش داده شده است.

#### $\mathbf{EM}$

این مولفه کارکردهای FCAPS را برای VNF ها انجام میدهد که شامل مدیریت خطا، پیکربندی، امنیت، حسابداری و کارایی برای کارکردی است که VNF ارائه میدهد. این مولفه ممکن است آگاه از مجازیسازی کارکرد باشد و با همکاری VNFM عملکردهای خودش را انجام بدهد.

#### OSS/BSS

این مولفه، ترکیبی از سایر بخش های عملکردهای اپراتور است که در چارچوب معماری NFV ارائه شده از طرف ETSI قرار نمیگیرند. به عنوان مثال می تواند شامل مدیریت سیستم های Legacy باشد.

#### **NFVO**

این مولفه بخشی از مولفه MANO است که وظیفه تخصیص منابع به سرویس را برعهده دارد. یکی از مهم ترین اجزای سرویس گراف NFF-FG است که بیانگر VNF های سرویس و ارتباطات بین آن ها است. وظیفه اصلی مولفه NFVO ایجاد نمونه از سرویس و مدیریت چرخه حیات آن است. ایجاد نمونه از سرویس شامل ایجاد نمونه از VNF های تشکیل دهنده آن و ایجاد ارتباط بین نمونه ها است. سایر وظایف مولفه VNFO به شرح زیر است: • مدیریت چرخه حیات سرویس شبکه • مدیریت و هماهنگی منابع مورد نیاز NFVI بین چندین VIM • مدیریت منابع و ایجاد نمونه از VNF ها با هماهنگی VNFM • مدیریت منابع و نمونه سازی VNFM • مدیریت همبندی نمونه ساخته شده از سرویس شبکه مانند ایجاد، حذف و به روز رسانی VNF-FG ها مدیریت قالب های استقرار سرویس شبکه و VNF ها مانند اعتبار سنجی

 $<sup>^5</sup> Fault, Config, Accounting, Performance, Security\ management$ 

قالب ها همچنین این مولفه مسئولیت مشخص کردن مکان فیزیکی نمونه های ایجاد شده از ها۷NF را برعهده دارد.

#### **NFVM**

این مولفه مسئولیت مدیریت چرخه حیات نمونه های ایجاد شده از VNF ها را برعهده دارد. بنابراین فرض می شود هر نمونه ایجاد شده از هر ،VNF به یک VNFM اختصاص یافته است. مهم ترین وظایف این مولفه به شرح زیر است: • پیکربندی و نمونه سازی از VNF ها • گسترش و یا کاهش مقیاس پذیری افقی یا عمودی برای نمونه های ایجاد شده از هاVNF • مدیریت نمونه های ایجاد شده از «VNF • مدیریت نمونه های ایجاد شده شامل تغییرات، به روز رسانی برنامه ها و خاتمه دادن به نمونه ها مولفه VNFM با استفاده از ،VNFD از VNFM نمونه ایجاد می کند و مدیریت چرخه حیات آن را انجام می دهد. منابع پردازشی، محاسباتی و شبکه مطابق با توصیفات گفته شده در VNFD به نمونه های آن اختصاص می یابند.

#### **VIM**

این مولفه مسئولیت مدیریت چرخه حیات نمونههای ایجاد شده از ها۷NF را برعهده دارد. بنابراین فرض میشود هر نمونه ایجاد شده از هر ،۷NF به یک ۷NFM اختصاص یافته است. مهم ترین وظایف این مولفه به شرح زیر است:

- پیکربندی و نمونهسازی از هاVNF
- گسترش و یا کاهش مقیاس پذیری افقی یا عمودی برای نمونه های ایجاد شده از هاVNF
- مدیریت نمونههای ایجاد شده شامل تغییرات، به روزرسانی برنامهها و خاتمه دادن به نمونهها

مولفه VNFM با استفاده از ،VNFD از VNF نمونه ایجاد میکند و مدیریت چرخه حیات آن را انجام میدهد. منابع پردازشی، محاسباتی و شبکه مطابق با توصیفات گفته شده در VNFD به نمونههای آن اختصاص مییابند.

# ۲.۲.۲ سرویس شبکه و اجزای آن

یک سرویس شبکه را میتوان به صورت یک گراف جلورانی ٔ از کارکردهای شبکه (NF-FG) که به یکدیگر از طریق زیرساخت شبکه متصل هستند دید. کارکردهای شبکه میتواند توسط یک یا چند اپراتور ارائه شده باشند. نقاط انتهایی ٔ سرویس را میتوان به صورت گرههای گراف و ارتباطات میان کارکردها را توسط لینکهای گراف مدل سازی کرد که لینک های گراف می توانند، یک طرفه یا دو طرفه، چند پخشی یا همه پخشی باشند. مثالی از یک سرویس شبکه در شکل ۸ نمایش داده شده است. در این شکل، یک سرویس شبکه انتها به انتها از طریق نقاط انتهایی A و B ایجاد شده که شامل یک NF-FG داخلی است. این NF-FG خود شامل سه کارکرد شبکه است که به یکدیگر متصل هستند[۶].

در صورتی که در یک NF-FG حداقل یکی از این کارکردها VNF باشد، به آن VNF-FG گفته میشود[۸]. در صورتی که فرض کنیم همه هایNF شکل ۸، VNF هستند میتوان آن را مطابق شکل ۹ نمایش داد. در این شکل NF خود توسط سه VNF پیاده سازی شده است.

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup>Forwarding Graph

 $<sup>^7{</sup>m Endpoint}$ 

مشخص است که گراف VNF-FG صرفا ارتباطات بین هاVNF رو مشخص میکند ولی ترتیب عبور ترافیک از کارکردها را بیان نمیکند. ترتیب عبور ترافیک از کارکردها توسط NFP^ بیان میشود که یکی از اجزای VNF-FG است و هر VNF-FG باید حداقل یک NFP داشته باشد.

همانگونه که گفته شد، هدف NFV تغییر در نحوه ارائه سرویس سنتی شبکه است. به همین دلیل در این بخش نحوه تعریف سرویس شبکه در معماری NFV و اجزای آن را بررسی میکنیم. این اجزا در تعریف مسائل بیان شده در این رساله مطرح میشوند.

#### توصیف سرویس در معماری NFV

در معماری NFV سرویس شبکه به صورت مجموعه از کارکردهای فیزیکی، مجازی و لینکهای مجازی تعریف می شود که توسط مشخصات کارکردی و غیرکارکردیاش توصیف میشود. لینکهای مجازی کارکردها را به یکدیگر و به نقاط انتهایی متصل میکند و مجموعه لینکهای مجازی همبندی اتصالات شبکه <sup>۹</sup> (NCT) را تشکیل میدهند. یک سرویس شبکه توسط اجزای اطلاعاتی ۱۰ زیر توصیف میگردد:

- اجزاي اطلاعاتي توصيف كننده سرويس شبكه
- اجزاي اطلاعاتي توصيف كننده هاي VNF سرويس
- اجزای اطلاعاتی توصیف کننده لینکهای مجازی سرویس
  - اجزای اطلاعاتی توصیف کننده VNF-FG
  - اجزاي اطلاعاتي توصيف كننده هايPNF سرويس

این اجزای اطلاعاتی به دو صورت در معماری NFV استفاده میشوند:

- ۱. به صورت توصیف کننده که هنگام ساختن نمونه، به عنوان قالب ایجاد نمونه به کار میرود.
- ۲. به صورت رکوردهای حاوی اطلاعات نمونههای ایجاد شده که در زمان اجرا به کار میرود.

بنابراین مشخصات کارکردها توسط توصیف کنندهها، توصیف میشوند و رکوردها پس از نمونه سازی ایجاد می شوند که بیانگر مشخصات نمونه های ایجاد شده و اطلاعات زمان اجرا هستند. با این توصیف، VNF-FGR، VLR، VNFR، NSR، رکوردهای ایجاد شده متناظر با VNF-FGD VLD، VNFD، NSD، همای کننده های VF-FGD VLD، VNFD، NSD، هستند. مولفه ،VNF-FGD NSD و VNF را در کاتالوگ سرویس بارگذاری می کند. توصیف کننده VNF یعنی VNF همراه با VNF و به عنوان بخشی از بسته VNF بارگذاری می شود. چگونگی استقرار یعنی PNFD ها خارج از استادارد ETSI است. در این بخش به صورت خلاصه اجزای سرویس را شرح می دهیم. اطلاعات تکمیلی این بخش در پیوست قرار داده شده است.

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Network Forwarding Path

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup>Network Connection Topology

 $<sup>^{10}</sup> Information \ Element$ 

#### **NSD**

هر سرویس شبکه توسط توصیفگر سرویس شبکه (NSD) توصیف میشود که اجزای تشکیل دهنده سرویس را توصیف می کند. مهمترین اجزای NSD عبارتند از پارامترهای نظارت و قالبهای استقرار سرویس. پارامترهای نظارت پارامترهایی هستند که لازم است برای سرویس، نظارت شوند. به عنوان پارامترهای کیفیت سرویس جزئی از پارامترهای نظارت هستند. قالبهای استقرار سرویس، بیانگر ،هاVNF ها VV و هایVNF-FG تشکیل دهنده هر طرح استقرار هستند. قالب استقرار VNF بیانگر مشخصات هاVNF و تعداد نمونههایی است که باید از هر VNF برای برآورده کردن آن طرح سرویس نمونهسازی شود.

#### **VNFD**

هر VNF توسط توصیفگر مربوط به آن که نیازمندی های استقرار و رفتاری۱ آن را مشخص می کند توصیف می شود. مولفه VNF از VNFD در فرایند نمونه سازی VNF ها و مدیریت چرخه حیات آن ها استفاده می کند. همچنین این اطلاعات توسط مولفه VNFO برای ایجاد مدیریت و هماهنگی سرویس شبکه نیز استفاده می شود. VNFD شامل شاخص های کارایی است که می تواند توسط VNFM نیز مورد استفاده قرار بگیرد. در VNFD ارتباطات داخلی و واسط ها نیز توصیف می شوند که برای ایجاد لینک های مجازی بین مولفه های VNFC و یا ارتباط بین VNFC با سایر VNFC ها مورد استفاده قرار می گیرد. VNFD همچنین شامل قالب است.

#### **VNF-FGD**

توصیف کننده VNF-FG) VNF-FG) مشخصکننده همبندی سرویس شبکه به وسیله مشخص کردن ها۷۲۲ و های PNF موجود در سرویس و لینکهای مجازی اتصال دهنده آنها است. یک VNF-FG ممکن است شامل یک یا چند NFP نیز باشد. یک NFP لیست مرتبی از point Connection ها است که یک زنجیره از NF ها همراه با سیاست مربوطه را تشکیل می دهد. اگر VNF-FG هیچ NFP نداشته باشد، مسیر جلورانی قابل اعمال به ترافیک در زمان اجرا (به عنوان مثال با استفاده از سیگنالینگ) مشخص می شود.

توصیف کننده VNF-FGD) VNF-FGD) مشخص کننده همبندی سرویس شبکه به وسیله مشخص کردن VNF ها و PNF های موجود در سرویس و لینک های مجازی اتصال دهنده آن ها است. یک VNF-FG ممکن است شامل یک یا چند NFP نیز باشد. یک NFP لیست مرتبی از point Connection ها است که یک زنجیره از NF ها همراه با سیاست مربوطه را تشکیل می دهد. اگر VNF-FG هیچ VNF-FG نداشته باشد، مسیر جلورانی قابل اعمال به ترافیک در زمان اجرا (به عنوان مثال با استفاده از سیگنالینگ) مشخص می شود.

هر VNF-FG توسط اجزای زیر توصیف میشود.

- تعداد نقاط انتهایی و لینکهای مجازی
  - های VNF عضو VNF-FG
  - نقاط انتهایی عضو VNF-FG
  - لینکهای مجازی عضو VNF-FG

 هایNFP عضو :VNF-FG شامل نقطه ورودی و خروجی ترافیک، جهت لینکها (یک طرفه یا دوطرفه) ولیست Connection هاییpoint که ترافیک باید از آن ها عبور کند. همچنین میتواند همراه با یک Policy باشد که سیاستی که به ترافیک اعمال میشود را نیز مشخص میکند.

همانگونه که مشخص است، در یک VNF-FG می توان NFP هایی تعریف کرد که شامل بعضی از VNF ها نباشند. این حالت با یک مثال در شکل ۱۱ نمایش داده شده است. در این شکل، ترافیکی که از یک NFP عبور داده می شود توسط VNF۲ پردازش نمی شود.

#### **VLD**

نیازمندی های منابع مورد نیاز برای ایجاد لینک مجازی بین VNF ها، PNF ها و نقاط انتهایی سرویس توسط VLD توصیف می شوند. لینک های مجازی می توانند داخلی۱ یا خارجی۲ باشند. لینک های مجازی می توانند داخلی۱ یا خارجی۲ باشند. لینک های داخلی بین VNFC های یک VNFC هستند در حالی که لینک های خارجی، بین point Connection های داخلی و های مختلف برقرار می گردند. مثالی از لینک های مجازی و VNFC از سه VNFC تشکیل خارجی مرتبط در شکل ۲۱ نمایش داده شده است. در این شکل، VNFC از سه VNFC تشکیل شده و لینک های داخلی در VNF۲ ارتباطات بین ،vNFC۲ VNFC۱ و VNFC۳ را برقرار می کنند. هر لینک، داخلی یا خارجی، به point Connection مرتبط با خود متصل است. به عنوان مثال VNF به ۲۰۰۱ (CP۱ متصل است که نقطه ابتدایی سرویس را به VNF۱ متصل می کند.

مهمترین اجزای ،VLD نوع لینک، پهنای باند آن، نیازمندی های کیفیت سرویس آن و همچنین point Connection های مرتبط با آن هستند. به عنوان مثال نوع لینک E-Line برای ارتباط نقطه به کار می رود.

#### **PNFD**

این توصیف کننده توسط VNFO استفاده می شود تا ارتباط بین VNF و کارکردهای فیزیکی را برقرار نماید. بنابراین محدود به توصیف کننده point Connection های کارکردهای فیزیکی و بنازمندی های ارتباطی با آن است. در صورتی که در یک سرویس شبکه، کارکرد فیزیکی وجود داشته باشد این المان اطلاعاتی نیز وجود دارد.

## ۳.۲.۲ موارد کاربرد

در این بخش موارد کاربرد مهم معماری NFV را شرح می دهیم. یکی از مهم ترین موارد کاربرد ذکر شده برای NFV مجازی سازی تجهیزات CPE" است که در محل کاربران قرار دارد. عموما تجهیزاتی که در مکان کاربران برای اتصال به اینترنت نگهداری میشود شامل دیواره آتش، ،NAT مسیریاب و سوییچ است. در این حالت تنظیمات تجهیزات باید در مکان کاربر صورت بگیرد که هزینه بالایی دارد. با استفاده از مجازی سازی این کارکردها و نگه داری آن در سمت ،ISP میتوان هزینه تجهیزات و زمان نگهداری را کاهش داد. این مورد کاربرد در شکل ان دایش داده شده است.

 $<sup>^{11}</sup>$ Customer-Premises Equipment

به عنوان مثالی دیگر از موارد کاربرد می توان مجازی سازی کارکردها در زیرساخت LTE با MMF و PCRF S-GW، P-GW و MMF و pCRF S-GW، P-GW و و wiزی سازی ۱۸ شرایط قبل و بعد از مجازی سازی این کارکردها علاوه بر استفاده بهتر از منابع، می توان تعداد نمونه های آن ها را مطابق با تعداد کاربران بدون تغییر در زیرساخت افزایش و یا کاهش داد.

### ۴.۲.۲ مسائل تحقیقاتی در معماری NFV

در این بخش مسائلی که در معماری NFV مطرح میشود را بررسی میکنیم. به صورت کلی این مسائل تحقیقاتی به سه دسته تقسیم میشوند[۴]:

- ساخت گراف VNF-FG
- استقرار سرویس و تخصیص منابع بر اساس گراف VNF-FG
  - زمانبندی در استفاده از منابع تخصیص یافته به سرویس

هر یک از این مسائل میتوانند به صورت جدا و یا همراه با مسائل دیگر در یک مسئله مشترک مطرح شده و حل شوند. در ادامه به صورت خلاصه هر یک از این مسائل را شرح خواهیم داد:

#### ساخت گراف VNF-FG

در این مسئله فرض می شود که گراف VNF-FG که گراف VNF های سرویس است به صورت دقیق مشخص نیست و کاربر گراف را به صورت جزئی مشخص کرده است. بنابراین ورودی مسئله یک گراف با ترتیب ناقص گره ها و خروجی آن گراف یا گراف های VNF-FG است که در VNF-FGD است که در VNF-FGD همه لینک ها و VNF ها به صورت کامل مشخص هستند و خروجی آن شکل کاربر است. مثالی از ورودی این مسئله در شکل ۱۳ نمایش داده شده است. در این شکل کاربر انتظار دارد ۷NF۴ بعد از VNF۱ اجرا شود و ترافیک ۷NF۴ وارد ۷NF۵ شود. خط چین آبی رنگ این وابستگی را توصیف میکند. پیکان های قهوه ای رنگ بیانگر لینک های خروجی هاVNF است. ۱۹۲۱ یک توزیع کننده بار است و ۷NF۴ ترافیک ورودی را ۵۰۱ برابر میکند. همه لینک ها در این مثال یک طرفه هستند.

دو نوع از گراف VNF-FG ای که در این مثال می توان ایجاد کرد در شکل ۱۴ نمایش داده شده است. در هر دوی این گراف ها ترتیب مورد نظر کاربر رعایت شده است و بنابراین هردو این گراف ها جواب مسئله هستند. این که کدام یکی از این گراف ها بهتر است می تواند از جواب مسئله تخصیص منابع محاسبه شود

#### استقرار سرويس

سرویسی که توسط NSD و VNF-FG توصیف شده است باید در زیرساخت استقرار پیدا کند. استقرار سرویس به معنی ایجاد نمونه از VNF ها و Point Connection های VNF-FG ها VNF-FG ها و VNF-FG ها VNF-FG ها VNF-FG ها VNF-FG ها بر روی زیرساخت فیزیکی است. ورودی این مسئله توصیف سرویس به همراه گراف VNF-FG است. خروجی آن این است که چه تعداد نمونه از VNF ها بر روی چه گره های ایجاد شوند و منابع پهنای باند به VL ها از روی چه لینک های در شبکه زیرساخت اختصاص پیدا کند. البته وابسته به اینکه چه مقدار اطلاعات در NSD توصیف شده و چه قالب استقراری مد نظر است ممکن است ورودی ها و خروجی های مسئله متفاوت از موارد گفته باشد. نمونه ای از ورودی و خروجی این مسئله در شکل ۱۵ نمایش داده شده است.

نکته مهمی که باید در این مسئله در نظر گرفته شود برآورده کردن نیازمندی های سرویس است که توسط پارامترهای تضمین بیان می شود. بنابراین ممکن است یک سرویس را به چندین حالت بتوان مستقر کرد ولی صرفا جوابی مناسب است که نیازمندی های سرویس و اهداف فراهم کننده سرویس و زیرساخت را برآورده کند.

#### زمانبندی در استفاده از منابع تخصیص یافته

در تخصیص منابع مواردی وجود که منابع زیرساخت برای پاسخ گویی به همه درخواست های سرویس کافی نیست. در این حالت می توان منابع را بین سرویس های مختلف به اشتراک گذاشت. به عنوان مثال در صورت وجود منابع به اندازه کافی می توان برای هر VNF یک نمونه اختصاصی یعنی یک ماشین مجازی که تصویر VNF یک نمونه اختصاصی یعنی یک ماشین مجازی که تصویر مورد نظر را اجرا می کند و تصویر VNF در طول عمر ماشین مجازی با یک VNF دیگر عوض نخواهد شد. اما در صورت کمبود منابع میتوان تنظیم کرد که ماشین مجازی در یک دوره زمانی یک VNF و در دوره زمانی بعدی، VNF دیگری را اجرا کند.

سناریوی دیگری برای زمان بندی می تواند اینگونه باشد که نمونه های ایجاد شده از یک VNF-FG بین گراف های VNF-FG مختلف به اشتراک گذاشته شده اند ولی همزمان نمیتوان ترافیک VNF-FG های مختلف را، به عنوان مثال به دلایل امنیتی، در نمونه ها پردازش کرد. در این حالت اگرچه در طول عمر ماشین مجازی یک VNF در حال اجرا است ولی اجرای کارکردها از گراف های VNF-FG مختلف با تاخیر زمان بندی مواجه خواهد شد. بنابراین ورودی مسئله نگاشت VNF ها به نمونه ها یا ماشین های مجازی و خروجی آن زمان بندی اجرای هر VNF در هر گراف VNF-FG است. نمونه ای از این مسئله در شکل ۱۶ نمایش داده شده است.

ورودی این مسئله، تخصیص VNF ها به ماشین های مجازی است و خروجی آن نحوه زمان بندی هر VNF برای اجرا در ماشین مجازی است. در این شکل، دو VNF به اسم های ۲۳ و ۲۳ بر روی ماشین مجازی ۷M۲ زمان VM۲ زمان بدی شده و اجرا می شوند. VNF های ۴۳ و ۴۴ مربوط به سرویس شماره ۱ و VNF های ۴۲ و ۴۲ مربوط به سرویس شماره ۲ و ۷NF های ۴۲ مربوط به سرویس شماره ۲ هستند.

# ۳.۲ زنجیرهسازی کارکرد سرویس

زنجیره سازی کارکردها ایده جدیدی نیست. در حال حاضر اپراتورها برای ارائه سرویس یک زنجیره از کارکردها ایجاد میکنند که ترافیک کاربر باید از کارکردها با یک ترتیب مشخص عبور کند. اگرچه همانطور که بیان شد در صورت تغییر در ترتیب کارکردها و یا زنجیره ها و یا ایجاد سرویس های جدید، نیازمند تغییر مکان فیزیکی کارکردها خواهیم بود که کاری سخت است و خالی از اشکال نیست. معماری زنجیره سازی کارکردهای سرویس، اپراتورهای شبکه را قادر می سازد که سرویس های جدید را به صورت نرم افزاری و پویا و بدون اینکه در سطح سخت افزار تغییری ایجاد کنند، ارائه کنند. در این راستا IETF در اسناد متعددی به شرح معماری و اجزای آن پرداخته است. در این بخش به شرح معماری زنجیره سازی کارکرد سرویس می پردازیم و بخش های اصلی آن را بیان می کنیم.

## ۱.۳.۲ اجزای معماری SFC

عماری SFC توسط V۶۶۵ RFC تعریف شده است[۱۳]. در این RFC یک سرویس شبکه به صورت پیشنهادی۱ که توسط اپراتور ارائه می شود و از طریق یک یا چند کارکرد سرویس۲ تحویل می شود، تعریف شده است. یک کارکرد سرویس، رفتار خاصی (به غیر از جلورانی) با بسته را انجام می دهد و می تواند در هر یک از لایه های مدل OSI فعالیت کند. یک شبکه یا بخشی از آن که در آن SFC پیاده سازی شده است یک دامنه SFC گفته می شد. در یک دامنه SFC مطابق با شکل ۱۹ پیاده سازی می شود.

#### به صورت خلاصه اجزای اصلی این معماری عبارتند از:

- زنجیره کارکرد سرویس: یا به صورت خلاصه زنجیره کارکرد یک مجموعه مرتب از کارکردهای سرویس انتراعی و محدودیت های ترتیبی که باید به بسته ها، فریم ها و یا جریان های دریافتی به عنوان نتیجه دسته بندی۱ اعمال شود.
- دستهبند: وظیفه دستهبندی و انتخاب زنجیره کارکرد برای ترافیک ورودی بر اساس قوانین از پیش تعیین شده را برعهده دارد.
  - :SFF وظیفه جلورانی و هدایت ترافیک در دامنه SFC را برعهده دارد.
- کارکرد سرویس(SF): یک کارکرد انتزاعی که مسئول انجام دادن رفتار خاصی، به جز جلورانی، با بسته است.
  - Proxy: SF وظیفه ارتباط با کارکردهای غیر آگاه از کپسول بندی SFC را برعهده دارد.
- صفحه کنترل: وظیفه کنترل و نظارت بر زنجیره ها و ایجاد قوانین دسته بندی بر روی دسته بند را برعهده دارد.

همه این اعضا به صورت منطقی هستند و می توانند در شبکه به صورت فیزیکی و یا مجازی در یک یا چندین دستگاه فیزیکی به صورت مشترک با یکدیگر وجود داشته باشند. به عنوان مثال یک کارکرد می تواند خود دسته بندی را نیز انجام دهد و همراه با دیگر کارکردها و یک SFF در یک سرور فیزیکی وجود داشته باشد. در ادامه هر یک از بخش ها را مطابق با اسناد ITU-T شرح خواهیم داد[۱۳]، [۱۵]، [۱۶].

#### دستەبند

دسته بند وظیفه دسته بندی ترافیک ورودی بر اساس قوانینی که از طرف صفحه کنترل بر روی آن نصب می شود را برعهده دارد. پس از دسته بندی، دسته بند ترافیک را به یک زنجیره کارکرد و به صورت دقیق تر به یک SFP۱ اختصاص می دهد. یک SFP۱ مسیری است که مجموعه مرتب از نمونه های ساخته شده از کارکردها را تعریف می کند که بسته، فریم یا جریان در یک زنجیره باید از آن ها عبور کند. اگرچه در SFC، کارکردها انتزاعی هستند ولی SFP با استفاده از نمونه های ایجاد شده از کارکردها(فیزیکی یا مجازی) تعریف می شود. معیار انتخاب SFP ریزدانگی بیشتری نسبت به SFC دارد و به عنوان مثال می تواند شامل پارامترهای بیشتری مانند تاخیر مسیر نیز باشد.

به عنوان نتیجه دسته بندی، کپسول بندی۱ مطابق با SFP انتخاب شده به داده ها اعمال می شود. این روند در شکل ۲۰ نمایش داده شده است. یک کپسول بندی باید حداقل مشخص کننده SFP ای که جریان باید از آن عبور کند باشد. درشت دانگی۱ دسته بند و قوانین دسته بندی وابسته به پیاده سازی است. همچنین دسته بندی مجددا می تواند در هر یک از گره های زنجیره کارکرد انجام شود که باعث می شود ترافیک به یک زنجیره مجزای دیگر هدایت شود. اغلب این مواقع دسته بند هم مکان با یک کارکرد است. به عنوان مثال کارکرد دیواره آتش می تواند در صورتی که بسته های مربوط به حمله را تشخیص داد آن را به یک زنجیره مجزا هدایت کند. یک دسته بند می تواند یک توزیع کننده بار ساده نیز باشد[۳].

#### کاکرد سرویس

در معماری SFC، هر کارکرد سرویس یا به صورت خلاصه کارکرد می تواند فیزیکی یا مجازی باشد و الزامی به مجازی بودن کارکردها نیست. در یک دامنه SFC دو نوع کارکرد سرویس می تواند وجود داشته باشد. کارکردهای آگاه از کپسول بندی SFC و غیر آگاه از کپسول بندی. کارکردهای آگاه از کپسول بندی کارکردهای آگاه از کپسول بندی، بس از دریافت بسته ها مطابق با اطلاعات موجود در کپسول بندی SFC با آن برخورد میکنند. کاربردهای غیر آگاه نیاز به یک Proxy SF دارند که بسته را تحویل گرفته، سرآیند کپسول بندی SFC را برداشته و آن را به کارکرد غیرآگاه از SFC تحویل دهد. در ادامه Proxy بسته را از کارکرد تحویل گرفته و سرآیند را به آن ملحق میکند. به عنوان دمونه هایی از کارکرد سرویس می توان دیواره آتش و NAT را نام برد. همانگونه که گفته شد کارکردها انتزاعی هستند. در حقیقت هر کارکرد خود می تواند یک زنجیره جداگانه باشد که جزئیات آن در [۱۷] آمده است.

#### زنجيره كاركرد سرويس

عنصر اصلی معماری RFC۷۶۶۵ زنجیره کارکرد سرویس۱ (SFC) است. همان گونه که بیان شد زنجیره کارکرد سرویس به صورت یک مجموعه مرتب از کارکردهای سرویس انتزاعی و محدودیت های ترتیبی که باید به بسته ها، فریم ها و یا جریان های به عنوان نتیجه دسته بندی۲ که توسط دسته بند۳ اعمال شود گفته می شود. به تعریف کردن مجموعه مرتب از کارکردهای سرویس، ایجاد نمونه از آن ها و هدایت کردن ترافیک به کارکردها زنجیره سازی کارکرد سرویس گفته می شود.

زنجیره کارکرد را می توان به صورت یک گراف مدل کرد که ترتیب عبور ترافیک از کارکردها در آن به صورت لینک های بین کارکردها می تواند یک طرفه یا دو طرفه باشد. نمونه ای از زنجیره کارکردهای سرویس در شکل ۲۱ نمایش داده شده است.

در شکل ۲۱ هر گره گراف، بیانگر حداقل یک کارکرد انتزاعی، مثلاً دیواره آتش، است. همانگونه که مشاهده می شود، یک کارکرد می تواند در چندین زنجیره وجود داشته باشد. در زنجیره اول و دوم در شکل ۲۱، در گره ۲ یک شاخه ایجاد شده است که منجر به انتخاب یک زنجیره جدید شده است. به عنوان مثال گره ۲ می تواند یک دیواره آتش باشد که اگر ترافیک متعلق به حمله را تشخیص دهد آن را به زنجیره دوم هدایت می کند. زنجیره سوم در شکل ۲۱ یک حلقه را نمایش می دهد. در یک زنجیره سرویس ممکن است کارکرد تکراری وجود داشته باشد. همانگونه که مشاهده می شود، ترافیک بعد از گره ۴ دوباره به گره ۷ برگشته است.

سه نوع مدل استقرار برای زنجیره کارکرد وجود دارد که این مدل ها در شکل ۲۲ نمایش داده شده است. این مدل ها وابسته به وجود یا عدم وجود دسته بند در کارکردها است. در مدل خطی۱ دسته بند انتخاب زنجیره کارکرد برای ترافیک ورودی را بر اساس قوانین دسته بندی انجام می دهد و پس از عبور ترافیک از کارکردها این دسته بندی عوض نمی شود. در مدل بازگشتی۲ یک کارکرد، در شکل ۲۲ کارکرد ،SF۱ تشخیص دسته بندی اشتباه می دهد. به عنوان مثال تشخیص می دهد که ترافیک شامل ترافیک حمله است. بنابراین کارکرد اجرای زنجیره برای آن ترافیک را متوقف کرده ولی از آنجایی که قابلیت دسته بندی در آن کارکرد قرار داده نشده است ناچار است ترافیک را به دسته بند بازگرداند تا زنجیره جدید را انتخاب کند. در شکل ۲۲ در حالت دوم این اتفاق رخ داده است. در مدل شاخه ای۳، کارکرد قابلیت دسته بندی را نیز دارد و یک زنجیره جدید را انتخاب می کند. در این حالت کارکرد SF۱ یک زنجیره جدید را انتخاب کرده است.

هر زنجیره می تواند از یک یا چند SFP تشکیل شده باشد. انتخاب اینکه چه SFP به ترافیک ورودی اعمال شود برعهده دسته بند است. یک SFP می تواند به صورت کامل مشخص شود به این صورت که آدرس دقیق نمونه های کارکردها و SFF ها که بسته ها باید از آن عبور کنند به صورت دقیق مشخص باشد و یا اینکه تصمیم گیری به SFF ها واگذار شود که بسته را به کدام نمونه تحویل دهند. معماری ارائه شده در RFC۷۶۶۵ اجباری در مشخص کردن سطح بیان SFP ندارد. به عنوان مثال اگر یک زنجیره شامل یک دیواره آتش و یک کارکرد NAT داشته باشیم، یکSFP می تواند در این سطح تعریف شود که این دو کارکرد در مرکزداده شماره ۱ NAT هستند. یک SFP دیگر می تواند دقیقا مشخص کند که از کدام نمونه دیواره آتش و NAT استفاده شود. هر دو SFP صحیح هستند. در حقیقت ترتیب واقعی و دقیق ملاقات نمونه ها SFF ها در RSP مشخص می شود. بنابراین اگر SFP صرفا به شماره مرکزداده اشاره کرده باشد، RSP باید با ذکرجزییات بیشتری ترتیب را بیان کند.

زنجیره کارکردها می تواند یکطرفه یا دو طرفه یا ترکیبی باشد به این معنی که ترافیک می تواند از یک طرف یا هر دو طرف به نمونه های ساخته شده از کارکردها وارد شود. در زنجیره دو طرفه نمونه هایی که ترافیک به آن ها وارد می شود باید در هر دو جهت یکسان باشد.

#### SFF

مولفه SFF مسئولیت ارسال اطلاعات به کارکردها و دریافت دوباره اطلاعات از آن ها را بر اساس اطلاعاتی که در کپسول بندی SFC وجود دارد برعهده دارد. همچنین SFF می تواند ترافیک را از کلاس بند دریافت کند و در جریان مسیریابی ترافیک را به SFF های دیگر هدایت کند و در صورتی که SFF اخرین عضو در SFP باشد سرآیند های مرتبط با کپسول بندی SFC را از بسته ها بردارد. همچنین SFF مسئولیت تحویل بسته ها بردارد. همچنین SFF مسئولیت تحویل بسته ها بردارد. در حقیقت وظیفه جلورانی و هدایت بسته در یک دامنه SFC بر عهده SFC می است

#### صفحه كنترل

پاراگراف مولفه های صفحه کنترل به صورت دقیق در [۱۴] مشخص نشده اند ولی به صورت کلی مسئولیت های زیر برای آن در نظر گرفته شده است:

- ایجاد و نظارت بر همبندی آگاه از سرویس
- نگهداری یک مخزن از SFC ها، ضوابط تطبیق جریان ترافیک با SFC ها، نگاشت بین SFC ها و SFP ها

- محاسبه SFP ها به صورت متمركز يا توزيع شده
- به روز رسانی SFC ها و یا تنظیم SFP ها. به عنوان مثال زمانی که یک نمونه از کار می افتد.
- تنظیم جداول جلورانی SFP بر روی SFF و همچنین نصب قوانین دسته بندی بر روی دسته بند.

## ۲.۳.۲ کیسولبندی SFC

در یک دامنه ،SFC دسته بند پس از دسته بندی ترافیک از کپسول بندی SFC استفاده می کند که در آن یک سرآیند۱ به بسته ها اضافه می شود. در این سرآیند SFP مورد نظر برای جلورانی بسته ها مشخص شده و این سرآیند توسط کارکردهای اگاه از SFC و همچنین SFF ها برای جلورانی استفاده می شود. برای کپسول بندی، IETF سرآیند [۱۶]NSH را پیشنهاد داده است. اطلاعات این سرآیند در ضمیمه آورده شده است.

## ۳.۳.۲ موارد کاربرد

در این بخش به صورت خلاصه موارد کاربرد معماری SFC را مرور خواهیم کرد. نمونه ای از کارکردهایی که می توانند در مرکز داده قرار بگیرند در شکل ۲۳ نمایش داده شده است. در این شکل، ترافیک از اینترنت قبل از وارد شدن به سرورهای مرکز داده، توسط یک کارکرد ،NAT یک کارکرد دیواره آتش و یک کارکرد IDS پردازش می شود تا شامل ترافیک حمله نباشد.

یک مورد کاربر دیگر می تواند در شبکه های موبایل باشد. معماری شبکه LTE در شکل ۲۷ نمایش داده شده است. در این شکل، اطلاعات کاربر پس از عبور از P-GW از طریق واسط SG وارد PDN می شود که دسترسی به اینترنت و سرویس های ارزش افزوده اپراتور را فراهم می کند.

زنجیره های کارکرد متنوعی را می توان در بخش SGI-Lan شبکه PDN تعریف کرد. نمونه ای از این زنجیره ها در شکل ۲۸ نمایش داده شده است.

در این حالت زنجیره پیش فرض برای ترافیک SFC۱ است. اگر ترافیک شامل ترافیک ویدئوی نیز باشد SFC۲ و اگر ترافیک مربوط به ارتباط HTTPS باشد SFC۳ اجرا خواهد شد.

# ۴.۳.۲ مسائل تحقیقاتی در معماری SFC

تمرکز اصلی معماری SFC بر ایجاد زنجیره پویا از کارکردها است. ولی قبل از ایجاد زنجیره، باید کارکردها بر روی زیرساخت فیزیکی وجود داشته باشند. بنابراین در صورتی که کارکردها وجود داشته باشند، مسائل معماری SFC بر مسیریابی ترافیک بین کارکردها و ایجاد SFP تمرکز می کند. در غیراین صورت می توان به صورت همزمان کارکردها را جایگذاری کرده و مسیریابی ترافیک را نیز انجام داد.

هر گراف SFC را می توان به وسیله یک گراف VNF-FG نیز نمایش داد [۱۵]. به همین دلیل با فرض اینکه کارکردها از قبل در زیرساخت قرار نداشته باشند و توسط VNF ارائه شوند، مسائل تحقیقاتی معماری SFC مشابه مسائل تحقیقاتی معماری SFC خواهند شد. یعنی مسائل ایجاد زنجیره SFC استقرار سرویسی که توسط SFC توصیف می شود و همچنین زمان بندی در تخصیص منابع اختصاص یافته در معماری SFC نیز مطرح خواهند شد.

در حالتی که کارکردها از قبل ایجاد شده باشند، یک مسئله ایجاد SFP از نمونه های ایجاد شده از کارکردها است. در این حالت باید مسیریابی ترافیک بین نمونه های مختلف کارکردها مشخص شود به نحوی که نیازمندی های سرویس و اهداف فراهم کننده سرویس و یا زیرساخت برآورده شود. یک نمونه از این مسئله در شکل ۲۵ نمایش داده شده است.

در شکل ۲۵ ورودی مسئله یک SFC است و خروجی آن یک SFP از نمونه های ایجاد شده از کارکردها است. در حقیقت مسئله باید معین کند چه نمونه ای از کارکردها باید مورد استفاده قرار بگیرد. همانگونه که در این شکل مشخص است چهار انتخاب برای این مسئله وجود دارد. به این مسئله می توان ابعاد دیگری مانند توزیع بار بین SFP های مختلف را نیز اضافه کرد.

# ۴.۲ ارتباط معماریهای SFC و NFV

معماری NFV بر جداسازی کارکردها از زیرساخت اختصاصی تمرکز دارد و این کار را با استفاده از مجازی سازی انجام می دهد. یک سرویس شبکه در معماری NFV توسط NSD توصیف می شود که اجزای آن گراف ،VNF-FG ،هاVL VNF ها به همراه پارامترهای نظارت و تضمین سرویس هستند. پس از استقرار سرویس، ترافیک مشتری می توان را با استفاده از Source IP Routing از نمونه های ایجاد شده از کارکردها عبور داد ولی معماری NFV درباره نحوه مسیریابی ترافیک سکوت کرده است.

معماری SFC بر ایجاد زنجیره کارکرد سرویس به صورت پویا تمرکز کرده است که این کار را از طریق دسته بندی ترافیک و اعمال کپسوله بندی به آن ها و استفاده از سرایند NSH انجام می دهد. در معماری SFC نیاز و یا تاکیدی بر مجازی بودن کارکردها نیست و صرفا کارکردها باید قادر به پردازش ترافیک مطابق با کپسول بندی انجام شده باشند. حتی در صورتی که کارکردها قادر به این کار نباشند معماری SFC، مولفه های Proxy SF را تعریف کرده است که قادر به پردازش ترافیک و ارسال آن به کارکردهای غیر آگاه از کپسول بندی میکنند.

مفهوم زنجیره کارکرد ابتدا توسط ETSI با استفاده از گراف NF-FG ارائه شد. در حقیقت زنجیره کارکرد شکل ساده شده ای از NF-FG است و می تواند توسط لینک های نقطه به نقطه (E-Line) که کارکرد ها را به یکدیگر متصل می کنند، در معماری NFV پیاده سازی شود. در هر صورت برای ایجاد سرویس های با ساختار پیچیده تر باید از توصیف NF-FG استفاده کرد [۱۵]. در معماری NFV گراف NF-FG یا VNF-FG هر هم بندی دلخواهی می تواند داشته باشد و هر ترتیب دلخواه ملاقاتی را با استفاده از NFP می توان بر روی آن ایجاد کرد. این در حالی است که زنجیره کارکرد اجازه ایجاد گره های منشعب کننده را نمی دهد و گره های منشعب کننده در حقیقت یک زنجیره کارکرد جدید را ایجاد می کنند. در نهایت اگرچه معماری SFP سطح تعریف SFP را به صورت دقیق مشخص نکرده است ولی می توان SFP را مشابه SFC داخل SFP در نظر گرفت. از آنجایی که SFP به نمونه های کارکردها اشاره می کند، SFP داخل VNF-FGR نیز به نمونه های ایجاد شده از VNF ها اشاره می کند. البته باید توجه

داشت که در VNF-FG چندین NFP می تواند وجود داشته باشد. بهترین حالت برای تشابه این است که SFC را معادل یک گراف VNF-FG با لینک های نقطه به نقطه در نظر گرفت که یک NFP که عینا بر گراف VNF-FG منطبق باشد برای آن تعریف شده باشد.

همانگونه که مشاهده میشود، معماریهای SFC و NFV مکمل یکدیگر هستند. یک گراف سرویس به راحتی میتواند توسط معماری SFC به صورت پویا ساخته شود که ترافیک آن به راحتی توسط سرآیند NSH مسیریابی میشود. جداسازی کارکردها از سخت افزار نیز توسط معماری NFV فراهم میشود. به همین دلیل بسیاری از تحقیقات انجام شده که در فصل بعد بررسی خواهد شد، از این ترکیب استفاده کرده اند و ورودی مسئله خود را یک گراف SFC بعد بررسی خواهد شد، از این ترکیب استفاده کرده اند و ورودی مسئله خود را یک گراف SFC که گره های آن VNF هستند در نظر گرفته اند. در حقیقت از آنجایی که گراف SFC می تواند توسط گراف VNF-FG نیز بیان شود معماری در نظر گرفته شده برای توصیف مسائل بیان شده در این رساله نیز معماری NFV خواهد بود.

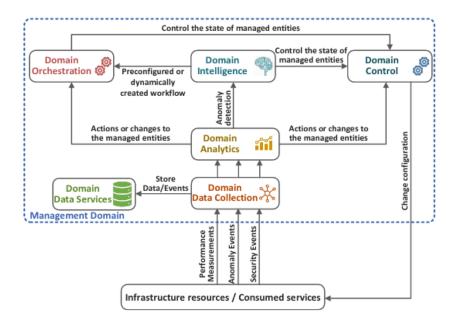
# ۵.۲ مدیریت شبکه و سرویس بدون لمس

#### ۱.۵.۲ مقدمه

معماری ZSM به گونهای طراحی شده است که مدیریت تمام خودکار شبکه و سرویسها را در یک محیط چند دامنهای که شامل عملیات در محدودههای قانونی است را پشتیبانی کند. معماری به صورت ماژولار (ساخته شده از سرویسهای مستقل و کافی)، قابل گسترش (اجازه سرویسهای جدید و قابلیتهای نو)، مقیاسپذیر (فراهم کردن استقرار مستقل و مقیاس مستقل برای سرویسها در جهت تحمل بار مدیریتی) و مقاوم در برابر خطاها (سرویسها به گونهای طراحی شدهاند که با خرابیهای زیرساخت یا سرویسهای مشکلی نداشته باشند). لازم به ذکر است که تمام قابلیتهای مقیاسپذیری، تحمل خطا و گسترشپذیری نتیجه طراحی ماژولار میباشند.

#### ۲.۵.۲ معماری

معماری ZSM در جهت پشتیبانی دغدغههای مدیریتی به تعداد دامنه مدیریتی تقسیم میشود. سرویسهای دیتا مشترک اجازه میدهند پردازش داده از ذخیرهسازی آن جدا شود. این امر دسترسی به دادهها و نشر بین دامنهای آنها را سادهتر میکند. این دادهها میتوانند در سرویسهای دامنهای یا انتها به انتها برای حلقههای کنترلی بسته مبتنی بر هوش مصنوعی مورد استفاده قرار بگیرند. سامانههای تصمیمگیری خودکار بر پایه قوانین و سیاستها کنترل میشوند. سرویسهای تعریف شده در یک دامنه یا سرویسهای انتها به انتها در کنار یکدیگر در گروههای منطقی قرار میگیرند. این گروههای سرویسهای مدیریتی را در قالب رابطهای مدیریتی فراهم میکنند. سرویسها میتوانند با استفاده رویههای تقاضا و پاسخ یا انتشار و جذب مورد استفاده قرار بگیرند.



شکل ۱.۲: معماری سطح بالای دامنههای مدیریتی ZSM

# ۶.۲ هوش تجربی شبکه

#### ۱.۶.۲ مقدمه

کارگروه ETSI ENI در حال طراحی یک معماری مدیریت شبکه شناختی از بر پایه حلقه بسته از مکانیزمهای هوشمصنوعی بر اساس سیاستهای آگاه به متن و مبتنی بر دادهها برای بهبود تجربه اپراتورهای شبکه میباشند. این معماری بر پایه حلقه کنترلی، نظارت ارزیابی تصمیم عمل میباشد. این پروژه برای عملکردهای متنوع که مدیریت زیرساخت، عملیاتهای شبکه، هماهنگی سرویسها و تضمین آنها را پوشش میدهند، تعریف شده است.

# ۲.۶.۲ در قیاس با مدیریت شبکه و سرویس بدون لمس

از بین کارکردهای ENI آنچه به ZSM مرتبط است میتوان به مدیریت هوشمند قطعهبندی شبکه، شناسایی و پیشبینی خطا در شبکه و تظمین نیازمندیهای سخت سرویس اشاره کرد.

برخلاف  ${
m ZSM}$  که بر تکنیکهای خودکارسازی، مدیریت انتها به انتها سرویس و خودکارسازی کامل تمرکز دارد،  ${
m ENI}$  بر تکنیکهای هوش مصنوعی، مدیریت سیاستها و مکانیزمهای حلقه بسته تمرکز دارد.

 $<sup>^{12}</sup>$ Cognitive Network Management

 $<sup>^{13}</sup>$  closed-loop

<sup>&</sup>lt;sup>14</sup>Context-aware

۷.۲. نتیجهگیری

# ۷.۲ نتیجهگیری

در این بخش معماری های NFV و SFC به صورت کامل شرح داده شد و اجزای آن ها و مسائل تحقیقاتی موجود در هر یک از این معماری ها بررسی شد. همانگونه که بیان شد، معماری NFV بر مجازی سازی کارکردها تمرکز دارد.یک سرویس در معماری NFV با استفاده از NSD توصیف می شود که شامل ،VNF VNF-FG ها و لینک های توصیف کننده ارتباطات بین VNF ها است. معماری SFC به ایجاد زنجیره پویا از کارکردها تمرکز دارد.

یک زنجیره کارکرد توسط یک گراف SFC توصیف می شود که به صورت مجموعه مرتب از کارکردها که ترافیک باید با ترتیب مشخصی از آن ها عبور کند توصیف می شود. این معماری تاکیدی بر مجازی سازی کارکردها ندارد. همچنین برای مسیریابی ترافیک در این معماری نیز می توان از سرآیند NSH استفاده کرد.همانگونه که بیان شد در حقیقت این دو معماری مکمل یکدیگر هستند و یک گراف SFC را می توان توسط یک VNF-FG معادل نمایش داد.

# فصل ۳

# مرور ادبيات

## ۱.۳ مقدمه

در این بخش تحقیقات مرتبط با استقرار سرویس و تخصیص منابع در معماریهایNFV و SFC را مورد بررسی قرار میدهیم. ابتدا ابعاد مختلف مسائل تحقیقاتی و به خصوص مساله تخصیص منابع را مورد بررسی قرار میدهیم. سپس دسته بندی از تحقیقات انجام شده با توجه به درنظر گرفتن یا نگرفتن تفاهمنامه لایه سرویس در تخصیص منابع انجام داده و تحقیقات مرتبط با هر دسته را بررسی خواهیم کرد. در نهایت مهمترین تحقیقات انجام شده غیرمرتبط با مسئله تخصیص منابع را نیز بررسی خواهیم کرد.

# ۲.۳ ابعاد مختلف مسائل تحقیقاتی

در این بخش با توجه به معماریهای SFC و NFV ابعاد مختلف مسائل تحقیقاتی را مورد بررسی قرار میدهیم. از آنجایی که موضوع این رساله بر مسئله تخصیص منابع تمرکز دارد بر این بخش تمرکز بیشتری خواهیم داشت. در این تحقیق تخصیص منابع را به صورت اختصاص منابع شبکه، پردازشی، محاسباتی و ذخیره سازی به ماشینهای مجازی اجراکننده کارکردها و اختصاص پهنای باند به لینکهای مجازی بین کارکردها بر روی شبکه ارتباطی زیرساخت تعریف میکنیم. در این راستا باید مشخص شود که ماشینهای مجازی اجرا کننده کارکردها که به عنوان نمونه ایجاد شده از کارکردها شناخته میشوند بر روی چه سرورهایی ایجاد شوند. این فرآیند را نگاشت کارکردها به نمونهها می گوییم. همچنین باید مشخص شود چه میزان پهنای باند از چه لینک هایی به لینک های مجازی اختصاص یابد. ممکن است پهنای باند یک لینک، بر روی چند لینک و یا چند مسیر در شبکه زیرساخت اختصاص پیدا کند. به این فرایند نیز نگاشت لینکهای مجازی گفته میشود. با توجه به توضیحات گفته شده در ادامه ابعاد مختلف مسائل تحقیقاتی را شرح می دهیم.

# ۱.۲.۳٪ دیدگاه تعریف مساله

معماری آینده اینترنت بر اساس مدل تجاری IaaS۱ است که نقش ISP ها به دو نفش فراهم کننده سرویس۲ (SP) و فراهم کننده زیرساخت۳(IP)، تبدیل می شود[۲۱]. فراهم کننده سرویس مسئول ارائه سرویس انتها به انتها به کاربران بر روی زیرساختی است که از

سمت IP ارائه می شود و مسئولیت مدیریت منابع آن را برعهده دارد. بر اساس این دو نقش، مسائل را از دو جنبه می توان دسته بندی کرد:

- مسائلی که در آن صرفا بحث سرویس گرفتن از یک یا چند IP مطرح است. از آنجایی که سرویس گیرنده خود تخصیص منابع را انجام نمی دهد، تمرکز این گونه مسئله ها بر روی مسائل قیمت گذاری در یک بازار NFV خواهد بود.
- مسائلی که در آن ها تخصیص بهینه منابع به سرویس نیز مورد توجه است. در این حالت IP از یک مرکز داده متمرکز یا چندین مرکز داده توزیع شده برای ارائه سرویس به کاربران استفاده می کند. در این بخش وابسته به سطح انتزاع مسئله، PoP-اکار امی توان یک سرور یا یک مرکز داده در نظر گرفت. طبیعتا وابسته به سطح انتزاع، همبندی های مختلف شبکه ارتباطی را نیز می توان در نظر گرفت.

در هر یک از این دیدگاه ها می توان فرضیاتی را در نظر گرفت که منجر به مسائل متفاوتی می شود. به عنوان مثال در دسته اول نحوه قیمت گذاری، همکاری و یا عدم همکاری IP ها و کاربران را می توان مورد مطالعه قرار داد. در مسائل تخصیص منابع هم اگر یک مرکز داده وجود داشته باشد، درباره شبکه زیرساخت می توان انواع همبندی های centeric Switch و یا centeric Switch و یا centric Server را در نظر گرفت[۲۲] که تاثیر زیادی بر تعریف مسائل دارند. زمانی که چندین مرکز داده توزیع شده از نظر جغرافیایی وجود داشته باشد، مسائل مهمی از جمله نحوه کاهش ترافیک بین مراکز داده مطرح می شود. همانگونه که بیان شد تمرکز این تحقیق بر دسته دوم مسائل یعنی تخصیص بهینه منابع به سرویس است.

# ۲.۲.۳ انواع مسائل تحقیقاقی

۲۶

همانگونه که پیشتر در بحث مسائل تحقیقاتی در معماری های SFC و NFV اشاره شد به طول کلی سه مسئله اصلی در این معماری ها وجود دارد که ترکیب های مختلف این مسائل با یکدیگر نیز می تواند به عنوان مسائل جدید مطرح گردد:

- ساخت زنجیره کارکرد در معماری SFC یا گراف VNF-FG در معماری NFV
- استقرار سرویس و تخصیص منابع بر اساس زنجیره SFC یا گراف VNF-FG
  - زمانبندی در استفاده از منابع تخصیص یافته به سرویس

مسائلی که بر ساخت زنجیره کارکرد در معماری SFC تمرکز دارند، فرض میکنند که کاربر ترتیب صریح زنجیره را ذکر نکرده است و صرفا ترتیب جزئی عبور ترافیک از کارکردها بیان شده است. به عنوان مثال کاربر بیان میکند که زنجیرهاش شامل سه کارکرد دیواره آتش، NAT است. به عنوان مثال کاربر بیان میکند که زنجیرهاش شامل سه کارکرد دیواره آتش، Load مست. ولی ترتیب دقیق آن ها را بیان نکرده و صرفا بیان میکند که balancer Load اخرین کارکرد در زنجیره است. در این حالت ممکن است TAT قبل یا بعد از دیواره آتش قرار گیرد که وابسته به شرایط شبکه ممکن است حتی در نمونه های ایجاد شده از کارکردها نیز تاثیر گذار باشد. مشابه این شرایط در ایجاد گراف VNF-FG نیز مطرح میشود. از آنجایی که زنجیرههای متفاوت نحوه استقرار متفاوتی دارند، می توان این مسئله را با استقرار سرویس ترکیب کرد.

سرویسی که ارتباط کارکردهای آن توسط SFC یا VNF-FG توصیف میشود باید در زیرساخت استقرار یابد. در استقرار سرویس ابتدا باید مشخص شود چه تعداد نمونه از کارکردها بر روی چه سرورهایی باید ایجاد شود و چه میزان پهنای باند از چه لینکهایی باید به لینکهای مجازی اختصاص یابد. پس از مشخص شدن این موارد منابع به نمونهها و لینکهای مجازی اختصاص می اید.

در روند استقرار سرویس، نیازمندیهایی مانند نیازمندیهای کیفیت سرویس اعلام شده نیز باید در نظر گرفته شود. ممکن است فرض شود که بعضی از منابع، مانند ذخیرهسازی و یا پهنایباند، نامحدود یا از پیش تعیین شده هستند و در روند استقرار سرویس دخالت داده نشوند. همچنین نمونهها ممکن است ایجاد شوند یا از قبل وجود داشته باشند و صرفا کارکردهای زنجیره به آن ها انتساب پیدا کنند. انتساب چندین کارکرد یکسان به یک نمونه در حالتی رخ میدهد که نمونه ها بتوانند بین کارکردهای زنجیره های مختلف به اشتراک گذاشته شوند و ترافیک زنجیره های مختلف را پردازش کنند. به عنوان مثال ممکن است فرض کنید دو نمونه برای یک کارکرد دیواره آتش در یک زنجیره ایجاد شده است. زنجیره کارکرد دیگری نیز دارای کارکرد دیواره آتش است و باید برای آن چهار نمونه ایجاد شده فعلی نیز آن را انتساب برای آن کارکرد دو نمونه اختصاصی ایجاد کرد و به دو نمونه ایجاد شده فعلی نیز آن را انتساب داد. در این حالت، آن کارکرد به چهار نمونه انتساب پیدا کرده است و پردازش ترافیک آن توسط چهار نمونه انجام میشود.

در صورتی که در تعداد نمونههایی که میتوان برای کارکردها ایجاد کرد محدودیتی وجود داشته باشد، ناچار به زمان بندی در استفاده از آن ها خواهیم بود. در این صورت با درنظر گرفتن ماشین مجازی به عنوان یک منبع، میتوان زمانبندی در استفاده آن را تعریف کرد. به صورت دقیق تر با اشتراک ماشینهای مجازی بین چندین کارکرد متفاوت در طول زمان، میتوان سرویس مورد نظر کاربر را برآورده کرد. این کار به این صورت انجام میشود که کارکردهای متفاوت به یک ماشین مجازی انتساب پیدا می کنند و ماشین مجازی در هر زمان صرفا تصویر کلی از کارکردها را اجرا میکند. بنابراین سایر کارکردها باید منتظر بمانند تا اجرای کارکرد فعلی خاتمه یافته، تصویر کارکرد آن ها با کارکرد فعلی تعویض شده و کارکرد آن ها اجرا شود تا بتوانند خواتمه یافته، تصویر کارکرد آن ها با کارکرد فعلی تعویض شده و کارکرد آن ها اجرا شود تا بتوانند که به ماشین مجازی انتساب پیدا کرده اند با یکدیگر متفاوت هستند و ماشین مجازی در هر زمان صرفا یک کارکرد را می تواند اجرا کند. اگر در طول زمان انتساب کارکردها به ماشین مجازی نیز تغییر کند، این مسئله با مسئله تخصیص منابع ترکیب می شود. در این رساله ما صرفا بن تغییر کند، این مسئله با مسئله تخصیص منابع ترکیب می شود. در این رساله ما صرفا استقرار سرویس و تخصیص منابع تمرکز خواهیم کرد و در آن بحث اشتراک نمونه را نیز مدنظر قرار خواهیم داد.

# ۳.۳ باید مشخص شود!

مساله کیفیت سرویس در جایگذاری یا مهاجرت سرویسها در محلهایی با منابع مشترک مانند مراکز دادهای بسیار حائر اهمیت است.

# ۴.۳ مسائل حوزه هوش مصنوعی

سالها است که از تکنیکهای هوش مصنوعی برای انجام عملیاتهای شبکههای آینده از مدیریت تا نگهداری و مراقب استفاده میشود. از تکنیکهای یادگیری عمیق برای مسائلی از جمله جنبههای مختلف کنترل ترافیک مانند دستهبندی ترافیک شبکه، پیشبینی جریان شبکه، پیشبینی جابجایی و شبکههای خود ساماندهنده ٔ و شبکههای رادیویی شناختی ٔ استفاده میگردد. [۱]

با استفاده از تکنیکهای هوش مصنوعی میتوان ترافیک ورودی را پیشبینی کرده از آن جهت پذیرش سرویسها با رعایت تفاهمنامه لایه سرویس استفاده کرد. [۱] در [۲] محققان با استفاده از یادگیری ماشین و ترکیب آن با SDN و NFV ترافیک را پیشبینی کرده و بر اساس معیارهایی از جمله بار ترافیک، توپولوژی شبکه و تخصیص منابع را به صورت خودکار برای سرویسدهی به تقاضای جدید تغییر میدهند. سیستم پیشنهادی [۲] از سه قسمت تشکیل شده است، قسمت اول نقض تفاهمنامه لایه سرویس را با یک الگوریتم دستهبندی پیشبینی میکند و در میکند، قسمت دوم با استفاده از رگراسیون شاخصهای ترافیکی را پیشبینی میکند و در نهایت قسمت سوم با استفاده از دادههای دو قسمت اول یک مساله بهینهسازی را حل میکند.

در [۳] محققان از یادیگری تقویتی جهت مقیاسپذیری و تصمیمات بهتر برای مدیریت تغییرات کارایی استفاده میکنند. برای آموزش عامل آنها از Learning استفاده میکنند. استفاده از الگوریتمهای یادگیری ماشین به پروژههای تحقیقاتی محدود نبوده و پروژه -5G PPP قصد دارد یک چهارچوب مدیریت هوشمند برای شبکههای نسل پنجم طراحی کند. در کنار همه مراکز استانداردسازی نیست دست به تعریف استاندارد برای مدیریت خودکار شبکهها زدهاند که از جمله آنها میتوان به ENI و ZSM اشاره کرد.

مساله پیشبینی ترافیک در بیشتر مسائل شبکهای مطرح است و برای آن راهحلهای زیادی ارائه شده است که از جمله آن میتوان به روشهایی بر پایه شبکههای عصبی، شبکههای بازگشتی حفاظه کوتاه مدت بلند<sup>۳</sup> و ...

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Self-Organized Networks

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Cognitive Radio Network

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Long Short-Term Memory Recurrent Network

# فصل ۴ مساله

در این رساله قصد داریم مسائل مرتبط با برآورده ساختن قرارداد لایه سرویس را مورد بحث قرار دهیم. این برآورده ساختن از سه مرحله:

- 1. Fulfillment
- 2. Monitoring
- 3. Assurance

تشکیل شده است. یکی از پارامترهای مهم در این برآوردهسازی بحث کیفیت سرویس مىباشد.

تاخیر یکی از پارامترهای مهم در بحث کیفیت سرویس میباشد. در شبکههای  $5\mathrm{G}$  به این موضوع پرداخته شد اما این پرداخت به اندازهای نبود که بتواند این سرویسها را به صورت عملیاتی پیادهسازی کند. بنابراین یکی از بحثهای مهم در شبکههای  $6\mathrm{G}$  پرداختن به همین بحث تاخیر و سرویسهای با تاخیر کم میباشد.

مسالهی اول بحث کیفیت سرویس برای جایگذاری سرویسهای قطعی در زیر ساخت مجازیسازی کارکردهای شبکه است و مسالهی دوم بحث بازجایگذاری سرویسها بعد از مانیتور کردن آنها در یک بازه زمانی مشخص است. در مسالهی دوم هدف بهبود جایگذری صورت گرفته در مساله اول خواهد بود.

در مساله اول که بحث جایگذاری مطرح است نیاز داریم در ابتدا ساختار آنچه که میخواهیم جایگذاری کنیم را مشخص کنیم. این جایگذاری میتواند بر پایه SFC از استاندارد IETF یا VNF-FG از ETSI باشد. در مقالاتی مانند این سعی شده است ساختار SFCها به گونهای تغییر کند که توانایی در نظر گرفتن Load Balancing و چندین نمونه از یک سرویس را داشته باشد، بحثی مشابه با Partially and Totally ordered SFC که پیشتر در ارائه شفاهی دیده

در بحث جایگذاری مورد مهم دیگر در رابطه با زیرساخت جایگذاری میباشد. زیرساخت میتواند برای سرویسهای مختلف پارامترهای کیفیت سرویس گوناگونی ارائه دهد. به طور مثال میتوان دو مرکز دادهای در نظر گرفت که در کنار جایگذاری نیاز به انتخاب مرکز دادهای نیز به وجود میآورد. در اینجا بحث کیفیت سرویس نیز مطرح است. برای بحث کیفیت سرویس ۳۰ فصل ۲. مساله

نیاز داریم تاخیر سرویسها را در قالب ریاضی فرمولبندی کنیم و از این رو بحث Network نیاز داریم تاخیر سرویسها را در قالب ریاضی کمک میکند. مقالات در این حوزه عموما یک رابطه ساده برای منحنی سرویس و منحنی ورود سرویسها، در نظر میگیرند و با مفهوم پیچش آنها Network Calculus را به تمام سرویس تعمیم میدهند. مقالات کمی در حوزه بهرهگیری از TE میباشد. در این عمیقتر از این عمل کرده بودند که عمدتا هم حوزهی آنها بحثهای TE میباشد. در این مرحله میتوان یک مسالهی بهینهسازی صحیح مطرح و از روشهای گوناگون برای حل آن بهره برد. یکی از این روشها استفاده از Quantum computing میباشد. در عین حال میشود از روشهای یادگیری تقویتی هم بهره جست.

در مساله دوم قصد داریم سرویسهای جایگذاری شده را بعد از یک بازه زمانی دوباره جایگذاری کنیم اما بحث اصلی در این رابطه استفاده از پیشبینی ترافیک لینکها است. در واقع متقاضیان سرویس هرگز در رابطه با ترافیک دقیق سیستمشان اطلاعی ندارد. در پیشبینی ترافیک دو بحث معیار مطرح است یکی ساختار مکانی و دیگری زمان میباشد. برای حل این مساله نیاز است این دو معیار توامان مدنظر قرار گرفته شوند و از این رو از بحث-Spec حل این مساله نیاز به بحثهای یادگیری ماشین نیز وجود tral Graphs و ... استفاده میکنیم. در این مساله نیاز به بحثهای یادگیری ماشین نیز وجود دارد. در واقع در این مساله سعی خواهیم با استفاده از یک سری زمانی از اطلاعات که از شبکه بدست آمده است حجم ترافیک لینکها را پیشبینی کنیم. در صورتی که برای سرویسها از VNF-FG استفاده کنیم در این مرحله کار سخت تری برای پیشبینی ترافیک خواهیم داشت.

# كتابنامه

- [1] C. Benzaid and T. Taleb, "AI-driven zero touch network and service management in 5g and beyond: Challenges and research directions," *IEEE Network*, vol. 34, pp. 186–194, Mar. 2020.
- [2] A. Martin, J. Egana, J. Florez, J. Montalban, I. G. Olaizola, M. Quartulli, R. Viola, and M. Zorrilla, "Network resource allocation system for QoEaware delivery of media services in 5g networks," *IEEE Transactions on Broadcasting*, vol. 64, pp. 561–574, June 2018.
- [3] C. H. T. Arteaga, F. Risso, and O. M. C. Rendon, "An adaptive scaling mechanism for managing performance variations in network functions virtualization: A case study in an NFV-based EPC," in 2017 13th International Conference on Network and Service Management (CNSM), IEEE, Nov. 2017.