

# زنجیره‌سازی کارکردهای مجازی سرویس شبکه با لحاظ محدودیت منابع مدیریتی

مهندسی فناوری اطلاعات - شبکه‌های کامپیوتری

---

پرهام الوانی

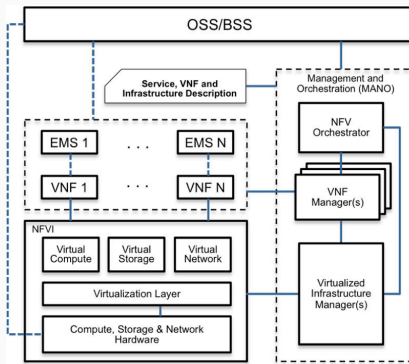
بهار ۱۳۹۷

دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

دکتر بهادر بخشی

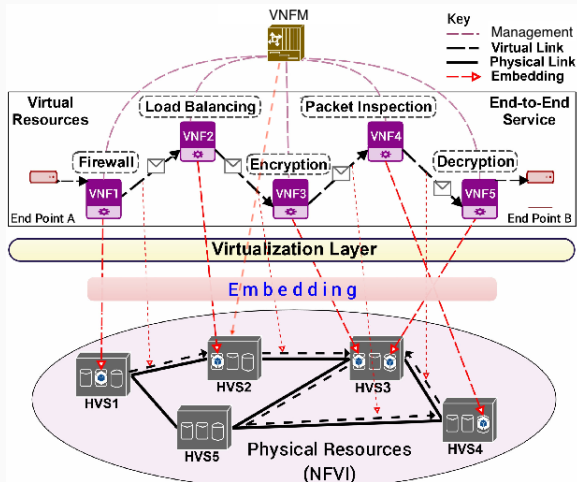
- ◀ مقدمه
- ◀ چالش‌ها
- ◀ سابقه‌ی کارها
- ◀ تعریف مساله
- ◀ چالش‌ها و نوآوری‌های مساله
- ◀ معیار و نحوه‌ی ارزیابی
- ◀ مراجع

- ◀ عدم انعطاف‌پذیری معماری فعلی شبکه
- ◀ در مجازی‌سازی کارکرد شبکه با استفاده از مجازی‌سازی منابع، می‌توان کارکردها را بر روی سرورهای استاندارد اجرا کرد و بهره‌وری منابع و هزینه‌های انرژی را کاهش داد.
- ◀ زنجیره‌سازی کارکرد سرویس نیز امکان ایجاد زنجیره‌ای از کارکردها را به صورت پویا فراهم می‌کند.



شکل ۱: معماری سطح بالای مجازی سازی کارکردهای شبکه

- ◀ NFVO وظیفه‌ی استقرار زنجیره‌های کارکرد سرویس را برعهده دارد.
- ◀ هر نمونه از کارکردهای مجازی شبکه نیاز دارد تحت مدیریت یکی از VNFMهای موجود در شبکه باشد.



- ◀ مدیریت و هماهنگی
- ◀ مصرف بهینه‌ی انرژی
- ◀ تخصیص منابع
- ◀ مسیریابی
- ◀ پذیرش زنجیره‌های
- ◀ کارکرد سرویس

جدول ۱: مقایسه مقالات پذیرش زنجیره‌های کارکرد سرویس

منبع	منابع تخصیص یافته	محدودیت ظرفیت پردازشی نمونه	برخط یا برون خط	نگاشت کارکرد و لینک	انتساب کارکرد	اشتراک نمونه	تخصیص VNF									
#	other	MEM	BW	CPU	دارد	ندارد	برخط	برون خط	کارکرد	لینک	یک نمونه	چند نمونه	دارد	ندارد	دارد	ندارد
[۴]	—	—	✓	✓	—	✓	—	✓	✓	✓	✓	—	—	✓	—	✓
[۴]	—	—	✓	✓	✓	—	—	✓	✓	✓	—	✓	—	✓	—	✓
[۴]	—	—	✓	✓	✓	—	—	✓	✓	✓	—	✓	—	✓	—	✓
پژوهش حاضر	—	✓	✓	✓	✓	—	—	✓	✓	✓	✓	—	—	✓	✓	—

[?] هدف کاهش هزینه‌ی عملیاتی در حالی که تاخیرهای ارتباطی و محدودیت‌های ظرفیت رعایت می‌شوند. در این مقاله فرض می‌شود جایگذاری کارکردهای مجازی شبکه صورت پذیرفته است.



پذیرفتن بیشترین تقاضای زنجیره کارکرد سرویس با در نظر گرفتن نیاز هر نمونه کارکرد مجازی شبکه به یک VNFM.

- ◀ توپولوژی زیرساخت شامل پنهای باند لینک‌ها و ظرفیت NFVI-PoP‌ها موجود است.
- ◀  $n$  تقاضای زنجیره کارکرد سرویس به صورت کامل و از پیش مشخص شده داریم. هر تقاضا شامل نوع و تعداد نمونه‌های مجازی و پنهای باند لینک‌های مجازی می‌باشد.
- ◀ تعداد پردازنده‌هایی که به هر نمونه تخصیص می‌یابد با توجه به ترافیک ورودی نمونه مشخص می‌شود.
- ◀ محدودیت ظرفیت لینک‌ها
- ◀ محدودیت توان پردازش سرورهای فیزیکی با توجه به میزان حافظه و تعداد پردازنده‌ها

- ◀ برای مدیریت یکدست و آسان تر زنجیره ها و در عین حال جمع آوری راحت تر خطاها، برای هر زنجیره یک VNFМ تخصیص می دهیم.
- ◀ VNFМ ها می توانند بین زنجیره به اشتراک گذاشته شوند.
- ◀ هر نمونه از VNFМ ها می تواند تعداد مشخصی از نمونه های کارکرد مجازی شبکه را سرویس دهد.
- ◀ برای ارتباط میان هر نمونه از VNFМ ها و VNF ها پهنای باند مشخصی رزرو می گردد.
- ◀ بر روی هر NFVI-PoP حداکثر یک نمونه VNFМ مستقر می گردد.

- ◀ در نظر گرفتن نیازمندی هر نمونه کارکرد مجازی به یک VNF
- ◀ در نظر گرفتن نیازمندی تاخیر برای لینک‌های مدیریتی
- ◀ تخصیص منابع مدیریتی به زنجیره‌ها و مسیریابی ارتباط مدیریتی
- ◀ جایگذاری و مسیریابی توامان زنجیره‌های کارکرد سرویس

- ◀ مدل‌سازی مساله
- ◀ حل مساله‌ی بهینه در ابعاد کوچک
- ◀ پیاده‌سازی راه‌حل مکاشفه‌ای
- ◀ معیار مقایسه این راه حل نرخ پذیرش تقاضاهای زنجیره‌های کارکرد سرویس می‌باشد.
- ◀ مقایسه‌ی نتایج راه‌حل مکاشفه‌ای با جواب بهینه
- ◀ مقایسه با کارهای مرتبط که نیازمندی‌های مدیریتی را مدنظر قرار نداده‌اند



فرمول‌بندی

پذیرش زنجیره‌های کارکرد سرویس  
و مدیریت آن‌ها با استفاده از VNFM

## متغیرهای تصمیم گیری

- $x_h$  binary variable assuming the value 1 if the  $h$ th SFC request is accepted; otherwise its value is zero
- $y_{wk}$  the number of VNF instances of type  $k$  that are used in server  $w \in V_s^{PN}$
- $z_{vw}^k$  binary variable assuming the value 1 if the VNF node  $v \in \cup_{i=1}^T V_{i,F}^{SFC}$  is served by the VNF instance of type  $k$  in the server  $w \in V_s^{PN}$



## متغیرهای تصمیم گیری

- $\bar{y}_w$  binary variable assuming the value 1 if VNFM on server  $w \in V_s^{PN}$  is used; otherwise its value is zero
- $\bar{z}_{hw}$  binary variable assuming the value 1 if  $h$ th SFC is assigned to VNFM on server  $w \in V_s^{PN}$

$$\max \sum_{h=1}^T x_h \quad (1)$$

محدودیت حافظه نودها

$$\sum_{k=1}^F y_{wk} memory(k) + \bar{y}_w me\bar{m}ory \leq N_{ram}^{PN}(w) \quad \forall w \in V_s^{PN} \quad (2)$$

محدودیت تعداد پردازنده‌های نودها

$$\sum_{k=1}^F y_{wk} core(k) + \bar{y}_w c\bar{o}re \leq N_{core}^{PN}(w) \quad \forall w \in V_s^{PN} \quad (3)$$

اگر VNF،  $v$  توسط VNF instance نوع  $k$  روی سرور  $w$  سرویس شود می بایست VNF instance نوع  $k$  روی سرور  $w$  فعال شود. اشتراک گذاری VNF ها پشتیبانی نمی گردد.

$$\sum_{v \in \bigcup_{i=1}^T V_{i,F}^{SFC}} z_{vw}^k \leq y_{wk} \quad \forall w \in V_s^{PN}, \forall k \in [1, \dots, F] \quad (4)$$

اگر تقاضای  $h$  پذیرفته شده باشد می بایست تمام VNF node های آن سرویس شده باشند.  
 یک VNF حداکثر یکبار سرویس داده شود.

$$x_h = \sum_{k=1}^F \sum_{w \in V_s^{PN}} z_{vw}^k \quad \forall v \in V_{h,F}^{SFC}, \forall h \in [1, \dots, T] \quad (5)$$

اگر تقاضای  $h$  پذیرفته شده باشد می بایست توسط یک VNFم سرویس شده باشد.

$$x_h = \sum_{w \in V_s^{PN}} \bar{z}_{hw} \quad \forall h \in [1, \dots, T] \quad (6)$$

اگر SFC،  $i$  توسط VNFM روی سرور  $w$  سرویس شود می بایست VNFM سرور  $w$  فعال شود.

$$\bar{z}_{hw} \leq \bar{y}_w \quad \forall w \in V_s^{PN}, \forall h \in [1, \dots, T] \quad (7)$$

محدودیت ظرفیت سرویس دهی VNFM

$$\sum_{i=1}^T z_{iw} \leq capacity \quad \forall w \in V_s^{PN} \quad (8)$$

## متغیرهای تصمیم گیری

- $\tau_{ij}^{(u,v)}$  binary variable assuming the value 1 if the virtual link  $(u, v)$  is routed on the physical network link  $(i, j)$
- $\bar{\tau}_{ij}^v$  binary variable assuming the value 1 if the management of VNF node  $v$  is routed on the physical network link  $(i, j)$



## Flow Conservation

$$\begin{aligned}
\sum_{(i,j) \in E^{PN}} \tau_{ij}^{(u,v)} - \sum_{(j,i) \in E^{PN}} \tau_{ji}^{(u,v)} &= \sum_{k=1}^F z_{ui}^k - \sum_{k=1}^F z_{vi}^k \\
\forall i \in V_S^{PN}, (u, v) \in E_h^{SFC}, h \in [1, \dots, T] & \quad (9)
\end{aligned}$$

## Flow Conservation

$$\begin{aligned}
\sum_{(i,j) \in E^{PN}} \bar{\tau}_{ij}^v - \sum_{(j,i) \in E^{PN}} \bar{\tau}_{ji}^v &= \sum_{k=1}^F z_{vi}^k - \bar{z}_{hi} \\
\forall i \in V_S^{PN}, v \in V_{h,F}^{SFC}, h \in [1, \dots, T]
\end{aligned} \tag{10}$$

محدودیت ظرفیت لینک‌ها

$$\sum_{v \in \bigcup_{i=1}^T V_{i,F}^{SFC}} \bar{\tau}_{ij}^v * \bar{bandwidth} + \sum_{(u,v) \in \bigcup_{i=1}^T E_i^{SFC}} \tau_{ij}^{(u,v)} * bandwidth(u, v) \leq C_{ij} \quad (11)$$