

رویکرد بهینه‌سازی مبتنی بر الگوریتم رقابت استعماری

www.ketab.ir

نویسنده:

امید رنجبر دهقان

| | | | |
|--|--|--|--|
| رده بندی کنگره | ۵۸۷۸۱۶۷۴ | فیبا | اطلاعات رکورد کتابشناسی |
| رده بندی دیجیتی | ۹۳۰۰۱۴۹ | فیبا | اطلاعات ملی |
| شماره کتابشناسی | ۶۷۸۷۸۰۰۴ | فیبا | اطلاعات اینترنتی |
| Computer networks -- Security measures | Computer security -- Security measures | شیوه های کامپیوتوری -- تدبیر اینمنی | کامپیوتوهای اطلاعات -- تدبیر اینمنی |
| Computer security -- Security measures | Computer networks -- Security measures | Computer security -- Security measures | کامپیوتوهای اطلاعات -- تدبیر اینمنی |
| شیوه های کامپیوتوری -- تدبیر اینمنی |
| R | Algorithms | Cloud computing -- Security measures | Cloud computing -- Security measures |
| R | Cloud computing -- Security measures | Cloud computing -- Security measures | Cloud computing -- Security measures |
| R | Algorithms | Cloud computing -- Security measures | Cloud computing -- Security measures |
| R | R | R | R |
| موضوع | رايانش ابری | رايانش ابری | رايانش ابری |
| يادداشت | كتابنامه: ص. | كتابنامه: ص. | كتابنامه: ص. |
| وضعيت فهرست نويسى | فيما | فيما | فيما |
| شمايک | مشخصات ظاهري | مشخصات ظاهري | مشخصات ظاهري |
| عنوان و نام پدیدآور | گرگان: انتشارات نوروزى ، ۱۴۰۲. | گرگان: انتشارات نوروزى ، ۱۴۰۲. | رويکرد بهينه سازي الگوريتم رقابت استعماري / مولف اميد رنجبر دهقان. |
| سرشناسه | ۹۷۸-۶۲۲-۰۲-۲۹۰۰۱ | ۹۷۸-۶۲۲-۰۲-۲۹۰۰۱ | - رنجبر دهقان، اميد، ۱۳۷۷ |

و یک د رهنه سازی الگوریتم رقابت استعماری

نهاده: امید رنجبر دهقان

نومت چاپ: اول - ۱۴۰۲

مشخصات ظاهری: ۹۶ ص

قطع: وزیری

شمارگان: ۵۰۰

شانک: ۱-۲۹۰۰-۰۲-۶۲۲-۶۷۸

قیمت: ۷۰۰۰۰ تومان

• ۱۷۳۲۲۴۲۲۵۸ - نوروزی: حاب و نشر

حق چاپ برای نویسنده محفوظ می باشد.



۰ گاستان، گان، خیابان شهد بهشتی، پاسار رضا، کدپستی ۴۹۱۶۶۵۷۳۷۶

 entesharatnorouzi

 www.entesharate-noruzi.com



 entesharate.noruzi@gmail.com

فهرست

| | |
|----|---|
| ۷ | مقدمه |
| ۷ | بیان موضوع رویکرد بهینه سازی مبتنی بر الگوریتم رقابت استعماری |
| ۱۰ | ضرورت پرداختن به رویکرد بهینه سازی مبتنی بر الگوریتم رقابت استعماری |
| ۱۳ | فناوری رایانش مه |
| ۱۴ | تفاوت رایانش مه با رایانش ابری |
| ۱۴ | کاربردها و مزایای رایانش مه |
| ۱۵ | تفاوت رایانش مه و رایانش لبه |
| ۱۶ | کاربرد رایانش مه در اینترنت اشیا |
| ۱۷ | درخواست زنجیره تابع سرویس در معماری NFV |
| ۲۱ | مفهوم مکان‌بایی زنجیره تابع سرویس |
| ۲۵ | ۹ مثالی از مکان‌بایی SFC |
| ۲۶ | اهداف و راه حل ها |
| ۲۸ | هزینه عملیاتی |
| ۳۱ | تأثیر |
| ۳۳ | استفاده از منابع |
| ۳۵ | صرف انرژی |
| ۳۶ | درآمد |
| ۳۸ | سایر مسائل |
| ۳۹ | چند-هدفه |
| ۴۱ | الگوریتم رقابت استعماری |

| | |
|----|--------------------------------|
| ۴۷ | مروری بر کارهای انجام شده |
| ۵۸ | مکان یابی SFC‌های ایستا و پویا |
| ۶۰ | مدل سیستم |
| ۶۵ | جزئیات روش پیشنهادی |
| ۶۷ | جزئیات ورودی |
| ۶۸ | طرح کدگذاری راه حلها |
| ۷۰ | تابع هدف |
| ۷۱ | فرایند تکامل |
| ۷۲ | تشکیل امپراطوریها |
| ۷۲ | سیاست جذب |
| ۷۵ | سیاست رقابت |
| ۷۶ | شرایط توقف الگوریتم |
| ۷۶ | تنظیمات آزمایشها |
| ۷۸ | روش‌های مورد مقایسه |
| ۸۰ | نتایج تحلیل |
| ۸۷ | نتیجه گیری |
| ۹۰ | منابع فارسی |
| ۹۱ | منابع غیر فارسی |

مقدمه

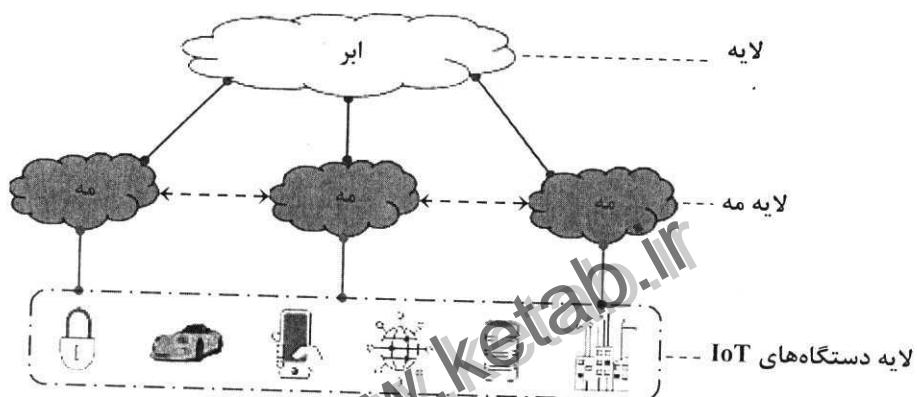
با استفاده از مزايا و ويژگي هاي متعدد محاسبات مه ميتوان اين فناوري را به عنوان يك پلتفرم مناسب جهت برنامه هاي کاربردي و خدمات اينترنت اشیاء در نظر گرفت. با اين وجود، محاسبات مه با مشكلات و مسائل امنيتی، تهدیدات و چالش هاي حریم خصوصی مواجه هستند. در اين راستا، در زنجيره سرويس سنتی، توابع شبکه به عنوان جعبه هاي ميانی سخت افزاري پياده سازی می شوند که از نظر فيزيکي همه بهم متصل هستند، برای مثال، فايروال، پروکسي، مسیر یاب و سیستم تشخیص نفوذ [۱]. این جعبه ها توسط اپراتور هاي شبکه برای اهداف امنيتی يا عملکردي استفاده می شوند. در اين تحقیق زمينه پژوهشی «فرصت ها و تهدیدات فناوري محاسبات مه در امنيت و پدافند سایبری» تعیین شده است. از اينرو، مسئله مكان یابی زنجيره تابع سرويس^۱ (SFC) بر مبنای رویکردهای بهینه سازی فرموله می شود و طيفی از محدودیت ها مانند ظرفیت منابع، الزامات تأخیر و امنیت در نظر می شود.

بيان موضوع رویکرد بهینه سازی مبتنی بر الگوریتم رقابت استعماری

در سال های اخیر، شبکه های مبتنی بر محاسبات ابر مه راهی فراهم سازی منابع مورد نیاز سرویس های حساس به تاخیر از سوی کاربران معرفی شده است [۲]. همانطور که در شکل ۱ نشان داده شده است، معماری این شبکه ها از سه لایه تشکیل شده است: دستگاه های اینترنت اشیاء (IoT)، لایه محاسبات مه و لایه محاسبات ابری. شبکه های مبتنی بر محاسبات ابر مه با استقرار گره های مه نزدیک به کاربران در مقایسه با محاسبات ابری میتواند تاخیر و پهنای باند را برای برنامه های زمان واقعی کاهش دهد. بنابراین، این شبکه ها منابع لازم برای برآورد سرویس های کاربران با در نظر گرفتن الزامات مختلف کیفیت سرویس^۲ (QoS) را دارند [۲]. با این وجود، استقرار مبتنی بر سخت افزار باعث پیچیدگی توسعه آنها شده است، زیرا هر دستگاه شبکه (برای مثال،

^۱ Service Function Chain
^۲ Quality of service

سیستم تشخیص نفوذ^۱ (IDS)، سیستم‌های پیشگیری از نفوذ^۲ (IPS)، بازرگانی عمیق بسته^۳ (DPI)، مسیریاب، دروازه، مترجم آدرس شبکه^۴ (NAT)، فایروال و پروکسی) برای استقرار به سخت‌افزارهای گران و اختصاصی نیاز دارند [۱، ۳]. در این راستا، مجازی‌سازی تابع شبکه^۵ (NFV) با هدف توسعه معماری شبکه‌های سنتی و مقابله با این چالش‌ها معرفی شده است.



شکل ۱: معماری کلی از شبکه‌های مبتنی بر محاسبات ابر-مه

پارادایم NFV جعبه‌های میانی سخت‌افزاری سنگین^۶ را به مجموعه‌ای از تابع شبکه مجازی^۷ (VNF) مبتنی بر نرم‌افزار سبک^۸ تبدیل می‌کند [۴]. بنابراین، NFV با استقرار نمونه‌های VNF روی موجودیت‌های شبکه‌های مبتنی بر محاسبات ابر-مه قابلیت ارائه سرویس‌های حساس به تاخیر به صورت انعطاف‌پذیر و هزینه پایین را فراهم می‌کند. به

^۱ Intrusion Detection System

^۲ Intrusion Prevention Systems

^۳ Deep Packet Inspection

^۴ Network Address Translation

^۵ Network Function Virtualization

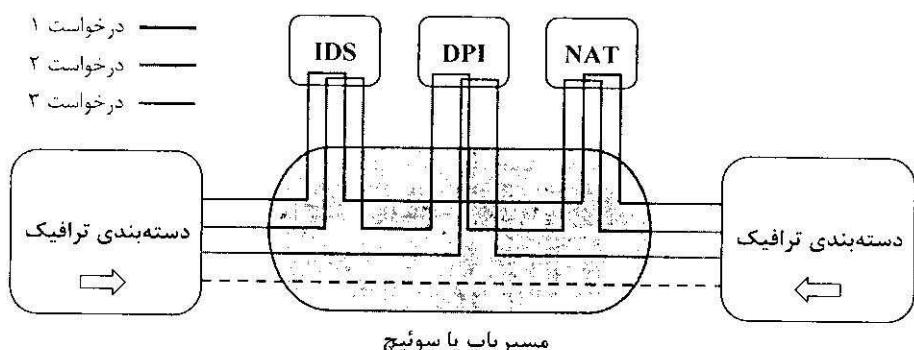
^۶ heavy hardware middleboxes

^۷ Virtual Network Function

^۸ light software

منظور ارائه سرویس‌های پیچیده میتوان چندین VNF را به عنوان SFC ترکیب کرد. در واقع، یک SFC به عنوان توالی مرتب شده از VNF‌ها تعریف می‌شود که میتواند سرویس را با هدایت جریان از طریق آنها فراهم کند. با در نظر گرفتن برخی الزامات QoS، یک SFC میتواند با استفاده از مکان‌یابی VNF‌های مورد نیاز و تعیین پیوندهای مجازی تشکیل شود، جائیکه VNF‌ها دارای ترتیب اجرا هستند [۵].

به طور کلی، SFC برای یک درخواست شامل تعیین یک معییر امکان‌پذیر در شبکه‌های مبتنی بر محاسبات ابر-مه با در نظر گرفتن نیازهای تاخیر پیوندها، پهنای‌باند پیوندها و منابع محاسباتی VNF‌ها است. با این حال، مسئله مکان‌یابی SFC یک مسئله NP-hard است و برای سرویس‌های پیچیده بسیار چالش برانگیز می‌باشد [۶]. در یک درخواست SFC، ترمینال مبدأ (یعنی، کاربر) ترافیکی شامل زنجیرهای از VNF‌ها به شبکه ارسال می‌کند تا جریان با عبور از آنها بر اساس یک ترتیب خاص به ترمینال مقصد (یعنی، سرور) برسد [۷]. ترافیک وارد شده روی یک طبقه بند برای تعیین مناسبترین SFC اعمال می‌شود. نمونه‌های مختلفی از SFC در شکل ۲ نشان داده شده است.



شکل ۲: نمونه‌های مختلفی از SFC