

#### دانشگاه تهران پردیس دانشکدههای فنی دانشکده مهندسی برق و کامپیوتر



## توضیح خطا در شبکههای مبتنی بر نرمافزار با استفاده از استدلال مبتنی بر علیت

پایاننامه برای دریافت درجهٔ کارشناسی ارشد در رشتهٔ مهندسی کامپیوتر گرایش نرمافزار

اميرحسين صيحاني

اساتيد راهنما

دکتر حسین حجت و دکتر محمدرضا موسوی

این راهنما، نمونهای از قالبِ پروژه، پایاننامه و رسالهٔ دانشگاه تهران می باشد که با استفاده از کلاس -lesis و بستهٔ زی پرشین در Iftex تهیه شده است. این قالب به گونهای طراحی شده است که مطابق با دستورالعمل نگارش و تدوین پایاننامه کارشناسی ارشد و دکتری، مورخ ۴۹/۰/۹۰ پردیس دانشکده های فنی دانشگاه تهران باشد و حروف چینی بسیاری از قسمتهای آن، مطابق با استاندارد قالبهای فارسی پایاننامه در لاتک، به طور خودکار انجام می شود.

چکیده بخشی از پایان نامه است که خواننده را به مطالعه آن علاقمند می کند و یا از آن می گریزاند. چکیده باید ترجیحاً در یک صفحه باشد. در نگارش چکیده نکات زیر باید رعایت شود. متن چکیده باید مزین به کلمه ها و عبارات سلیس، آشنا، بامعنی و روشن باشد. بگونه ای که با حدود ۳۰۰ تا ۵۰۰ کلمه بتواند خواننده را به خواندن پایان نامه راغب نماید. چکیده، جدای از پایان نامه باید به تنهایی گویا و مستقل باشد. در چکیده باید از ذکر منابع، اشاره به جداول و نمودارها اجتناب شود. تمیز بودن مطلب، نداشتن غلطهای املایی یا دستور زبانی و رعایت دقت و تسلسل روند نگارش چکیده از نکات مهم دیگری است که باید درنظر گرفته شود. در چکیده پایان نامه خودداری شود. چکیده باید منعکس کننده اصل موضوع باشد. در چکیده باید اهداف تحقیق مورد توجه قرار گیرد. تأکید روی اطلاعات تازه (یافته ها) و اصطلاحات جدید یا نظریه ها، فرضیه ها، نتایج و پیشنهادها متمرکز شود. اگر در پایان نامه روش نوینی برای اولین بار ارائه می شود و تا به حال معمول نبوده است، با جزئیات بیشتری ذکر شود. شایان ذکر است چکیده فارسی و انگلیسی باید حتماً به تأیید معمول نبوده است، با جزئیات بیشتری ذکر شود. شایان ذکر است چکیده فارسی و انگلیسی باید حتماً به تأیید استاد راهنما رسیده باشد.

کلمات کلیدی در انتهای چکیده فارسی و انگلیسی آورده می شود. محتوای چکیده ها بر اساس موضوع و گرایش تحقیق طبقه بندی می شود و به همین جهت وجود کلمات شاخص و کلیدی، مراکز اطلاعاتی را در طبقه بندی دقیق و سریع پایان نامه یاری می دهد. کلمات کلیدی، راهنمای نکات مهم موجود در پایان نامه هستند. بنابراین باید در حد امکان کلمه ها یا عباراتی انتخاب شود که ماهیت، محتوا و گرایش کار را به وضوح روشن نماید.

## فهرست مطالب

٣	دانش پیش زمینه	فصل ۱:
٣	مقدمه	1.1
٣	نتكت پويا	۲.۱
*	۱.۲.۱ دستور زبان نت کت پویا	
*	۲.۲.۱ معنای عملیاتی نتکت پویا .	
اول		مراجع
سوم	رسی به انگلیسی	واژەنامە فا
پنج	گلیس <i>ی</i> به فارس <i>ی</i>	واژهنامهٔ ان

### فهرست کارهای باقیمانده

## فصل ۱

### دانش پیش زمینه

#### ۱.۱ مقدمه

در این فصل مفاهیم مورد نیاز و استفاده در این پروژه مورد بررسی قرار می گیرند. این فصل، محل شرح کامل روش تحقیق است و بسته به نوع روش تحقیق و با نظر استاد راهنما می تواند «مواد و روشها۱» نیز نام بگیرد. این فصل حدود ۱۵ صفحه است.

#### ۲.۱ نتکت یویا

نککت پویا <sup>۲</sup> برای رفع برخی از کاستی های نتکت ارائه شده است [۲]. به صورت دقیق تر نتکت پویا، امکان توصیف به روز رسانی سیاست های شبکه و همچنین رفتار شبکه در مقابل چندین بسته را ممکن می سازد.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Materials and Methods

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>DyNetKAT

#### ۱.۲.۱ دستور زبان نت کت پویا

در نت کت پویا، از رفتار انتها به انتهای توصیفهای شبکه در قالب عبارتهای نت کت استفاده می شود. به همین منظور سینتکس نت کت یویا به صورت زیر تعریف می شود:

$$\begin{split} N &\coloneqq \mathrm{NetKAT}^{-dup} \\ D &\coloneqq \bot |N; D| x? N; D| x! N; D| D \parallel DD \oplus D| X \\ X &\triangleq D \end{split}$$

در سینتکس بالا NetKAT $^{-dup}$  قسمتی از زبان نتکت است که عبارتهای dup از آن حذف شده است. عبارتهای dup در توصیفهای نتکت تاثیری در رفتار یک عبارت ندارند و هدف از استفاده از آنها ثبت یک اثر از هر بسته پس از پردازش توسط یکی از عناصر شبکه است و امکان استدلال بر روی رفتار شبکه را ممکن می سازد. با توجه به این که در نتکت پویا رفتار انتها به انتهای یک عبارت نتکت مورد استفاده است، عبارت dup از دستور زبان کنار گذاشته شده است. نتکتپویا یک لیست از بستههای ورودی را پردازش می کند و یک لیست از مجموعهی بستههای خروجی تولید می کند. اپراتور ترکیب متوالی N;D' باعث می شود که یک بسته از لیست بستههای ورودی توسط سیاست N پردازش شود و سپس بستهی توسط عبارت D پردازش می شود. در نت کت پویا امکان ارتباط توسط عبارتهایی به شکل N!x و n توصیف می شوند که به ترتیب ارسال و دریافت یک عبارت نت کت را روی کانال x توصیف می کنند. ترکیب موازی n دو عبارت توسط n توصیف می شوند. در نهایت رفتارهای غیرقطعی n توسط عبارتهایی به شکل n توصیف می شوند.

#### ۲.۲.۱ معنای عملیاتی نتکت پویا

معنای عملیاتی  $^{2}$  نت کت پویا با استفاده از عبارتهایی به شکل (d,H,H') تعریف می شوند که d عبارت نت کت پویا فعلی است، d لیست بستههایی که در ادامه باید پردازش شوند و d لیست بستههایی است که به

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Sequential Composition

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>Parallel Composition

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>Non-Deterministic

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup>Operational Seamntic

صورت موفقیت آمیز توسط شبکه پردازش شده اند. در اینجا فرض می شود که  $F = \{f_1, ..., f_n\}$  یک مجموعه از فیلدهای بسته ها است. یک بسته به شکل یک تابع  $F \to \mathbb{N}$  توصیف می شود. برای یک بسته مانند  $\sigma$  تساوی از فیلدهای بسته ها است. یک بسته به شکل یک تابع  $\sigma$  برابر با  $\sigma$  است. یک لیست خالی از بسته ها با  $\sigma$  نمایش داده می شود. اگر  $\sigma$  بیان می کند که مقدار فیلد  $\sigma$  برابر با  $\sigma$  بیان است که حاصل از اضافه کردن بسته  $\sigma$  به ابتدای لیست داده می شود. اگر  $\sigma$  یک لیست از بسته ها باشد  $\sigma$  به ابتدای لیست به دست می آید. برچسب هر قانون که با  $\sigma$  مشخص می شود به صورت یکی از شکل های  $\sigma$  به است. قوانین به دست می آید. برچسب هر قانون که با  $\sigma$  مشخص می انجام شدن  $\sigma$  به صورت همگام  $\sigma$  است. قوانین زیر معنای عملیاتی نت کت یو یا را تعریف می کنند:

$$(cpol_{\underline{\cdot}}) \xrightarrow{\sigma' \in \llbracket p \rrbracket (\sigma :: \langle \rangle)} (p; q, \sigma :: H, H') \xrightarrow{(\sigma, \sigma')} (q, H, \sigma' :: H')$$

$$(1.1)$$

$$(cpol_X)\frac{(p, H_0, H_1) \xrightarrow{\gamma} (p', H_0', H_1')}{(X, H_0, H_1) \xrightarrow{\gamma} (p', H_0', H_1')} X \triangleq p$$

$$(Y.1)$$

$$(cpol_{\underline{\phantom{A}}}) \xrightarrow{(p, H_0, H'_0)} \xrightarrow{\gamma} (p', H_1, H'_1) \xrightarrow{(p \oplus q, H_0, H'_0)} \xrightarrow{\gamma} (p', H_1, H'_1)$$

$$(".1)$$

$$(cpol_{\oplus}) \xrightarrow{(q, H_0, H'_0)} \xrightarrow{\gamma} (q', H_1, H'_1)$$

$$( \uparrow . 1)$$

$$( p \oplus q, H_0, H'_0 ) \xrightarrow{\gamma} (p', H_1, H'_1)$$

$$(cpol_{\parallel}) \frac{(p, H_0, H'_0) \xrightarrow{\gamma} (p', H_1, H'_1)}{(p \parallel q, H_0, H'_0) \xrightarrow{\gamma} (p' \parallel q, H_1, H'_1)}$$

$$( \Delta. 1)$$

$$(cpol_{\parallel_{-}})\frac{(q, H_0, H'_0) \xrightarrow{\gamma} (q', H_1, H'_1)}{(p \parallel q, H_0, H'_0) \xrightarrow{\gamma} (p \parallel q', H_1, H'_1)} \tag{5.1}$$

$$(cpol_?) \xrightarrow{} (x?p;q,H,H') \xrightarrow{x?p} (q,H,H')$$
 (V.1)

$$(cpol_!) \xrightarrow{(x!p;q,H,H') \xrightarrow{x!p} (q,H,H')} (\Lambda.1)$$

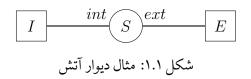
$$(cpol_{!?}) \xrightarrow{(q, H, H') \xrightarrow{x!p} (q', H, H')(s, H, H') \xrightarrow{x?p} (s', H, H')} (q \parallel, H, H') \xrightarrow{rcfg(x,p)} (q' \parallel s', H, H')$$

$$(4.1)$$

$$(cpol_{?!}) \xrightarrow{(q, H, H') \xrightarrow{x?p} (q', H, H')(s, H, H') \xrightarrow{x!p} (s', H, H')} (1 \circ .1)$$

$$(q \parallel, H, H') \xrightarrow{rcfg(x,p)} (q' \parallel s', H, H')$$

<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Synchronized



قانون ۱.۱ انجام یک عملیات مانند  $(\sigma, \sigma')$  که به معنای پردازش بسته ی ابتدایی لیست ورودی توسط عبارت p و افزودن خروجی حاصل از آن مانند  $\sigma'$  به لیست خروجی است را مشخص می کند. قانون ۲.۱ بیان می کند که رفتار متغیر X که برابر با عبارت p است معادل با رفتار عبارت p است. قوانین ۳.۱ و ۴.۱ رفتار غیرقطعی را توصیف می کنند قوانین ۵.۱ و ۸.۱ و ۴.۱ مشخص می کنند که ارسال و ۱.۸ مشخص می کنند که ارسال یا دریافت پیام در نت کت پویا پردازشی روی بسته ها انجام نمی دهد. در نهایت همگام سازی  $\sigma'$  ارسال و دریافت پیام توسط قوانین ۷.۱ و ۸.۱ توصیف شده است.

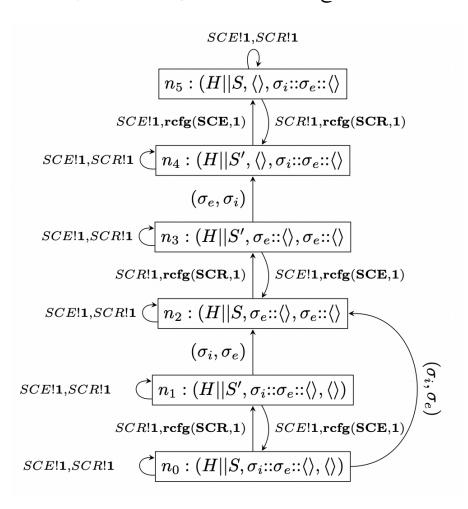
در ادامه چگونگی توصیف مثال دیوار آتش در شکل ۱.۱ بیان می شود. در این شبکه هدف این است که امکان ارتباط از داخل شبکه فراهم باشد ولی امکان ارسال بسته از خارج شبکه ممکن نباشد. اما زمانی که یک بسته به خارج ارصال شد، دیوار آتش اجازه ی عبور بسته ها از بیرون را می دهد تا پاسخ بسته ها داده شود. برای توصیف این شبکه می توان از عبارت نت کت پویای زیر استفاده کرد:

$$Host \triangleq secConReq!1; Host \oplus secConEnd!1; Host$$
 $Switch \triangleq (port = int) \cdot (port \leftarrow ext); Switch \oplus$ 
 $(port = ext) \cdot 0; Switch \oplus$ 
 $secConReq?1; Switch'$ 
 $Switch' \triangleq (port = int) \cdot (port \leftarrow ext); Switch' \oplus$ 
 $(port = ext) \cdot (port \leftarrow int); Switch' \oplus$ 
 $secConEnd?1; Switch$ 
 $Init \triangleq Host \parallel Switch$ 

در این توصیف هاست امکان ارسال پیام برای شروع یا خاتمهی یک ارتباط امن را دارد. رفتار سوییچ در ابتدا

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Synchronization

به این صورت تعریف شده است که بسته ها را از پورت داخلی به پورت خارجی ارسال کند و تمام بسته هایی که از پورت خروجی وارد می شوند رها کند. همچنین سوییچ امکان دریافت پیام شروع ارتباط امن را دارد. پس از دریافت این پیام سوییچ اجازه می دهد تا بسته ها از پورت خروجی وارد شبکه شوند. همچنین در صورتی که پیام خاتمه ی ارتباط امن را دریافت کند دوباره به رفتار اولیه ی خود بر می گردد. در نهایت رفتار کل شبکه با استفاده از ترکیب موازی یک هاست و یک سوییچ در حالت اولیه توصیف می شود. نمودار نمایش داده شده در شکل ۲.۱



شکل ۲.۱: سیستم انتقال برچسبدار برای شبکهی دیوار آتش

 بسته خارجی را به داخل ارسال می کند که پیش از آن پیام آغاز ارتباط امن دریافت کرده باشد. [۱]

### مراجع

- [1] Anderson, Carolyn Jane, Foster, Nate, Guha, Arjun, Jeannin, Jean-Baptiste, Kozen, Dexter, Schlesinger, Cole, and Walker, David. Netkat: Semantic foundations for networks. *Acm sigplan notices*, 49(1):113–126, 2014. 8
- [2] Caltais, Georgiana, Hojjat, Hossein, Mousavi, Mohammad, and Tunc, Hunkar Can. Dynetkat: An algebra of dynamic networks. *arXiv preprint arXiv:2102.10035*, 2021. 3

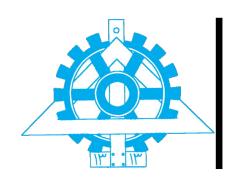
## واژهنامهٔ فارسی به انگلیسی

## واژهنامهٔ انگلیسی به فارسی

#### **Abstract**

This thesis studies on writing projects, theses and dissertations using tehran-thesis class. It  $\dots$ 

**Keywords** Writing Thesis, Template, LATEX, XAPersian



University of Tehran
College of Engineering
Faculty of Electrical and
Computer Engineering



# Explaining Failures in Software-Defined Networks Using Casual Reasoning

A Thesis submitted to the Graduate Studies Office In partial fulfillment of the requirements for The degree of Master of Science in Computer Engineering - Software Engineering

By:

Amir Hossein Seyhani

Supervisors:

Dr. Hossein Hojjat and Dr. Mohammad Reza Mousavi

Advisor:

**First Advisor** 

September 2022