# فسلنامه طمی-ترویجی پدافند خیروال سال سوم، شاره ۴، زمستان ۱۳۹۱، (بیایی ۱۲): صص ۱-۱۰

## اتکاپذیری در وبسرویسها با رویکرد پدافند غیرعامل

محمدرضا حسني آهنگرا، مصطفى اخضمي

تاریخ دریافت: ۹۱/۰۹/۰۶ تاریخ پذیرش: ۹۱/۱۰/۰۴

## چکیده

فناوری وبسرویس، روشی برای توسعه برنامههای توزیعشده با استفاده از واسطهای ساده و تعریفشده، فراهم می کند. حصول اطمینان از اینکه وبسرویسها قابل اعتماد هستند و می توانند درخواستهای مشتریان خود را برآورده نمایند، به یک چالش برای وبسرویسها تبدیل شده است. خرابی سرویس و یا بازگرداندن نتایج غلط در وبسرویسها، ممکن است عواقب متعدد و بسیاری دربر داشته باشد. از اینرو، اتکاپذیری وبسرویسها بهعنوان یکی از معیارهای پدافند غیرعامل، بسیار مهم تلقی می گردد. این مقاله در ابت دا به تعریف مختصری از اجزاء وبسرویس می پردازد؛ سپس طبقهبندی کلی از خطاهای وبسرویس و روشهای مختلف تحمل پذیری خطا در آنها بیان می شود. در انتها چند مورد از معماریهای اتکاپذیری در وبسرویسها از جمله معماری چندلایه برای تحمل پذیری نفوذ در وبسرویس و معماری و معماری و معماری و معماری هی شوند.

كليدواژهها: وبسرويس، اتكاپذيري، تحمل پذيري خطا، تكرارفعال، پدافند غيرعامل

#### **۱** - مقدمه

در سالهای اخیر، فناوریها و استانداردهای جدیدی برای توسعه نرمافزار ارائه شده است. وبسرویس، یک مدل برای سرویسهای توزیعشده می باشد که از قابلیت دسترسی ساده و واسطهای تعریفشده استفاده می کند. وبسرویس، نرمافزاری است که دسترسی به اطلاعات و سیستمهای پردازش اطلاعات را به صورت توزیع شده فراهم می کند. سرویسهای وب بر پایه XML ، WSDL ، SOAP و UDDI استوارند. پروتكل SOAP وظيفه انتقال اطلاعـات مبتنـي بـر XML را برعهده دارد. WSDL زبان توصیف سرویسوب، و UDDI محل ذخیره و دسترسی عمومی مشخصات وبسرویس است. یکی از چالشهای پیش روی وبسرویسها، اتکاپذیری آنها است. از این رو، در مورد اتکاپذیری آنها باید تدابیر مناسبی اندیشیده شود. از سوی دیگر، بسیاری از سیستمهای اساسی و ملی کشور از وبسرویس برای ايجاد ارتباطات بينسيستمي استفاده ميكنند. ارائه سرويس توسط این سیستمها، حتی در صورت بروز خرابی، از نکات بسیار حائز اهمیت است. به همین دلیل، اتکاپذیری وبسرویسها یک معیار مهم و اساسی در بحث یدافند غیرعامل می باشد. نفوذگران می توانند با نفوذ به این سرویسها باعث ایجاد اختلال اساسی در آنها شده و سیستمها را از کار بیندازند. دو مسئله مهم در این جا مطرح است. یکی این که باید تا حد ممکن جلوی نفوذ به وبسرویس گرفته شود. دیگر این که اگر مهاجم بتواند به سیستم نفوذ پیدا کنید و سیستم را دچار اختلال نماید، باید روشهایی برای تحمل پذیری خطا در سیستم پیشبینی نمود تا سیستم بتواند به کار خود ادامه دهد.

در این مقاله، یک تقسیمبندی از خطاهایی که در وبسرویسها می تواند رخ دهد، ارائه شده است. سپس انواع روشهای تحمل پذیری خطا در وبسرویسها مطرح شده و چند مورد از این روشها مانند تکرار فعال، غیرفعال و نیمهفعال مورد بررسی قرار گرفته است. در انتها به بررسی چند معماری اتکاپذیر، از جمله معماری FTWeb و معماری چندلایه برای تحمل پذیری نفوذ در وبسرویسها پرداخته

## ۲- تعاریف و مفاهیم یایه

در این بخش، تعریف و اجزاء وبسرویس شرح داده میشود.

#### ۲-۱- وبسرویس

بر طبق تعریف کنسرسیوم جهانی وب میک وبسرویس، نوعی سیستم نرمافزاری است که جهت تعامل ماشین با ماشین در سطح شبکه طراحی شده و دارای یک تعریف قابل پردازش توسط ماشین به

- 1- Simple Object Access Protocol
- 2- Web Services Description Language
- 3- Universal Description, Discovery and Integration

نام WSDL است. دیگر سیستمها بر طبق این توصیف، از قبل مهیا شده، با سرویس دهنده تعامل خواهند داشت و پیامهای خود را تحت پروتکل SOAP منتقل می کنند. وبسرویس حاصل، ترکیب دو فناورى قدرتمند XML و HTTP مى باشد[١].

بنابراین تعریف، وبسرویس از اجزاء زیر تشکیل شده است.

#### WSDL -1-1-1

زبان توصیف وبسرویس، زبانی مبتنی بر XML است که برای تعریف وبسرویس و توصیف چگونگی دسترسی به وبسرویس استفاده می شود. یکی از خواص وب سرویس ها، توصیف خود آن ها است. وبسرویس دارای اطلاعاتی است که نحوه استفاده از خود را توضیح مىدهد. این توضیحات در WSDL نوشته مى شود؛ متنبى بـه زبـان XML که به برنامهها می گوید این وبسرویس چه اطلاعاتی بهعنوان ورودی لازم دارد و چه اطلاعاتی را برمی گرداند[۱].

#### **SOAP - Y-1-Y**

SOAP یک پروتکل سبکوزن برای تبادل اطلاعات در محیطهای توزیعشده و غیرمتمر کز می باشد. این پروتکل مبتنی بر XML بوده و شامل سه بخش میباشد: ۱) پوششی که چارچوبی برای توصیف پیام بوده و چگونگی پردازش آن را تعریف می کند، ۲) مجموعهای از قوانین رمزنگاری برای بیان نمونههایی از انواع دادههای تعریفشده ۳) قراردادی برای نمایش و فراخوانی و پاسخ از راه دور.

SOAP به طور بالقوه می تواند در ترکیب با انواع پروتکلهای دیگر استفاده شود.SOAP دارای فرمت ویژهای برای تبادل اطلاعات وبسرویسها از طریق پروتکل HTTP میباشد. وقتی یک برنامه شروع به ارتباط با وبسرویس می کند، پیامهای SOAP وسیلهای برای ارتباط و انتقال دیتا بین آن دو می باشند. یک پیغام SOAP به وبسرویس فرستاده می شود و یک تابع را در آن به اجرا درمی آورد. وبسرویس نیز از محتوای پیام SOAP استفاده کرده و عملیات خود را آغاز می کند. در انتها نیز نتایج را با یک پیام SOAP دیگر به برنامه اصلی میفرستد[۲].

#### UDDI - 4-1-1

UDDI استانداردی طراحی شده برای ارائه یک فهرست راهنمای قابل جستجو برای وبسرویسها میباشد. بنابراین، مکان و موقعیت کارگزار سرویس را نمایش میدهد. در بسیاری موارد، UDDI ماننـد یک دفترچه تلفن طراحی شده است. شرکتها میتوانند وبسرویس خود را معرفی کنند، با وبسرویس دیگران آشنا شوند و آن را در سیستمهای خود استفاده کنند[۳].

### ۳- طبقهبندی و مدیریت خطا در وبسرویسها

خطای متفاوت، واکنشی متفاوت را میطلبد. میتوان منابع خرابیها را دستهبندی کرد و بهوسیله این دستهبندی، عکسالعمل مناسبی را اتخاذ نمود. همچنین میتوان در صورت مشاهده خرابی جدید، به دنبال عکسالعمل مناسبتری گشت.

#### ۳-۱- انواع خطا در وبسرویسها

خطاهای وبسرویس را میتوان در سه دسته اصلی بـر اسـاس علـت وقوع آن خطا طبقهبندی نمود.

#### ۳-۱-۱- تخطی از توافقنامه سطوح خدمات

تخطی از توافقنامه سطوح خدمات و سیاستهای وظیفهمندی (بهعنوان مثال، محدودیت قیمت و یا تحویل فوری)، و نیازهای غیر وظیفهمندی (بهعنوان مثال، زمان پاسخ سرویس، قابلیت دسترسی سرویس و امنیت). در این مورد، اجرای سرویس ممکن است به پایان برسد، امّا نتایج بهدست آمده، منطبق بر مذاکرات توافقنامه سطوح خدمات و سیاستهای همکاری نیستند[۴].

#### ۳-۱-۲ خطاهای رفتاری و وظیفهمندی

ایجادکننده سرویس، نمی تواند اجرای وظیفه کامل یا ارائه خدمات را با توجه به اشتباهات محاسباتی و منطقی انجام دهد و باعث نتایج نادرست می شود. لذا جریان داده اشتباه یا ناسازگاری های معنایی در مبادله پیامها را به دنبال دارد. خطاهای رفتاری می توانند در اثر مکالمات نامناسب، از قبیل فراخوانی نامناسب جهت بهره برداری سرویس و از دست دادن پیامها در زمان پردازش ایجاد شوند [۴].

#### ۳-۱-۳ خطاهای عملکردی

این خطاها شامل ناهنجاریهای زیرساخت ارتباطات و خطاهای میان افزارها بر روی سرور و پایگاه داده میزبان میباشند. نمونهای از این خطاها میتواند دردسترس نبودن شبکه که منجر به قطعشدن آن میشود، تراکم شبکه که باعث از دست رفتن پیامها میشود، و یا سربار زیاد سرور که باعث تاخیر بیش از حد و وقفههای زیاد میشود، باشد[۴].

#### ۲-۲ سیستم مدیریت خطا در وبسرویسها

سیستم مدیریت خطا شامل ترکیبی از مراحل چندگانه نظارت $^{\prime}$ ر کشف $^{\prime}$ ، تشخیص $^{\prime}$ ، بازیابی $^{\dagger}$ ، راهاندازی مجدد $^{\circ}$  و تعمیر میباشد[ $^{\dagger}$ ].

#### ٣-٢-١- نظارت/كشف خطا

نظارت و کشف خطا تشخیص می دهد که اتفاقی غیر منتظره رخ داده است. اجرای فرایند وبسرویس جهت پیدا کردن رفتارهای نادیده سیستم، با توجه به مدل رفتار عادی سیستم و ثبت اطلاعات کافی برای تشخیصهای برخط و برون خط کنترل می شود [۴].

#### ٣-٢-٢ تشخيص

تشخیص خطا، علت ریشهای مشکل را در نقاطی که اقدامات اصلاحی را می توان انجام داد مشخص می کند. تشخیص خطا شامل هم تشخیص خطا و هم مکان خطا می باشد [۴].

### ۳-۲-۳ محدود کردن خطا

محدود کردن خطا، تلاش می کند تا تأثیر خطا را برای جلوگیری از گسترش اثرات خطا در یک ناحیه از وبسرویس محدود نماید. در نتیجه، از آلودگی مناطق دیگر وبسرویس جلوگیری می شود [۴].

#### ۳-۲-۴- بازیابی

بازیابی، بهره گیری از روشهایی برای از بین بردن اثر خطا می باشد. سه روش بازیابی اصلی عبارت اند از: پوشش خطا، سعی دوباره و عقبگرد. تکنیک «پوشش خطا»، اثرات خطا را با اجازه جایگزینی اطلاعات نادرست پنهان می کند. تکنیک «سعی دوباره»، متعهد به یک تلاش بیشتری در عملیات می باشد و بر این فرض استوار است که بسیاری از خطاها خاصیت گذرا بودن را دارند. تکنیک «عقبگرد» از عملیات وبسرویس نسخه پشتیبان (در نقاط خاص علی تهیه کرده و از آن در موارد خطا استفاده می کند. در برخی از این نقاط، ابتدا عملیات کشف خطا و سپس عملیات آغاز دوباره صورت می گیرد[۴].

### ۳-۲-۵ راهاندازی مجدد

راهاندازی مجدد، پس از آن که بازیابی اطلاعات صورت گرفت اتفاق میافتد. انواع راهاندازی مجدد عبارتاند از:

• راهاندازی آتشیر<sup>،</sup>

از سرگیری تمام عملیات، از نقاطی که خطا تشخیص داده شده، صورت می گیرد.

راهاندازی گرم<sup>۸</sup>

تنها برخی از فرایندها را میتوان بدون از دست رفتن بهدست آورد.

<sup>6-</sup> Check Pointed

<sup>7-</sup> Hot Restart

<sup>8-</sup> Warm Restart

<sup>1-</sup> Monitoring

<sup>2-</sup> Fault Detection

<sup>3-</sup> Diagnosis

<sup>4-</sup> Recovery

<sup>5-</sup> Restart

#### • راەندازى سرد<sup>ا</sup>

بارگذاری مجدد کامل سیستم بدون هیچ فرایندی. وبسرویسها را میتوان به وسیله راهاندازی مجدد سرور دوباره به کار انداخت[۴].

#### ۴- تحمل پذیری خطا در وبسرویسها

در این بخش، پارامترهای اتکاپذیری و روشهای تحمل پذیری خطا در وبسرویسها شرح داده می شوند.

#### ۴-۱- پارامترهای اتکاپذیری

برای اطمینان از این که وبسرویسها در لحظه ای که سرویس گیرنده به آنها نیاز دارند در دسترس باشند، باید پارامترهای قابلیت اطمینان  $^{7}$  و امنیت در طراحی سرویسها و عناصر تشکیل دهنده آنها در نظر گرفته شده باشد. در دسترس نبودن حتی یک قطعه از یک سرویس، دیگر اجزاء را تحت تأثیر خود قرار خواهد داد. دو پارامتر مهم و تأثیر گذار از اتکاپذیری در وبسرویسها عبارتاند از:

#### ۴-۱-۱- قابلیت دسترسی

خیلی از سیستمها چنان طراحی شدهاند که بدون وقفه و به صورت پیوسته عمل نمایند و سرویس مورد نظر را ارائه کنند. در بسیاری از شرایط، اهمیت دارد که در سیستم خرابی نبوده و تعداد خرابی هم مهم است. برای چنین سیستمهایی باید دانست چه کسری از زمان سیستم فعال است. این کار، قابلیت دسترسی را مشخص می کند [۵].

#### ۴-۱-۲ قابلیت اطمینان

قابلیت اطمینان یک سیستم R(t) در لحظه t عبارت است از احتمال اینکه سیستم در بازه زمانی [0,t] بدون خرابی باشد. در صورتی که در لحظه صفر، سیستم به صورت درست سرویس ارائه کرده باشد. قابلیت اطمینان، یک واحد اندازه گیری ممتد بدون ارائه سرویس صحیح سیستم میباشد [0,t].

#### ۴-۲- روشهای مختلف تحمل پذیری خطا

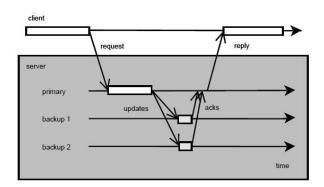
تحمل پذیری خطا می تواند برای افزایش سطح قابلیت اطمینان، دسترس پذیری و سازگاری دادههای وبسرویس مورد استفاده قرار گیرد. این فناوری شامل روشهایی مانند پیامهای قابل اعتماد، تکرار<sup>4</sup>، نقاط بازرسی، ترمیم، ثبت پیام و تراکنشها می باشد[۶]. در اینجا تمرکز خود را روی روش تکرار به کار می بندیم.

#### ۴-۲-۱- تکرار .

تکرار در سیستمهای تحمل پذیر خطا، برای حفاظت برنامه در مقابل خطا استفاده می شود. به طوری که اگر یک نسخه معیوب شود یکی دیگر از نسخه ها برای ارائه خدمت به سرویس گیرنده ها در دسترس باشد. انواع روشهای تکرار، شامل تکرار فعال  $^{0}$ ، تکرار غیرفعال  $^{3}$  می باشد ایرانیمه فعال  $^{4}$  می باشد [۶].

#### 4-۲-۱-۱ تكرار غيرفعال

در تکرار غیرفعال، تنها یک نسخه درخواستها را دریافت، پردازش و پاسخ را تولید می کند. این نسخه، نسخه اولیه نامیده می شود و بقیه نسخهها، نسخههای پشتیبان می باشند. مطابق شکل (۱)، نسخه اولیه، پیامهای به روزشده (نقاط بازرسی می تغییر حالت) را زمانی که پردازش آنها تمام شد، به نسخههای پشتیبان می فرستد. هنگامی که بازگشت به نسخه اولیه باز می گرداند. زمانی که نسخه اولیه، پیام بازگشتی را از هر نسخه پشتیبان دریافت نمود، پاسخ را به سرویس گیرنده می فرستد. اگر نسخه اولیه با خطا مواجه شود، نسخه اولیه دیگر استفاده می کنند. نسخه اولیه از آخرین نقطه نسخه اولیه دیگر استفاده می کنند. نسخه اولیه از آخرین نقطه بازرسی، بازیابی می شود و کار پردازش درخواستها را ادامه می دهد. گروه خارج می نماید. خطا در نسخه اولیه باعث افزایش زمان گروه خارج می نماید. خطا در نسخه اولیه باعث افزایش زمان باسخگویی می شود [۷].



شكل ١- تكرار غيرفعال [٧]

#### 4-۲-۱-۲ تكرار فعال

در تکرار فعال همه نسخهها کار یکسانی را انجام میدهند. هنگامی که یک درخواست رسید، بهوسیله تمام نسخهها دریافت و پردازش

<sup>5-</sup> Rctive Replication

<sup>6-</sup> Passive Replication

<sup>7-</sup> Semi-Active Replication

<sup>8-</sup> Checkpoints

<sup>9-</sup> ACK

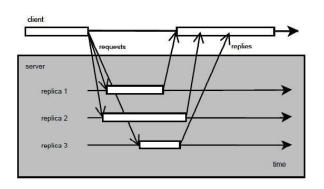
<sup>1-</sup> Cold Restart

<sup>2-</sup> Reliability

<sup>3-</sup> Availability

<sup>4-</sup> Replication

میی شود و هر نسخه یک پاسخ صحیح را ارائیه می نمایید. سرویس گیرنده منتظر می ماند تا اولین پاسخ را دریافت کنید. این رفتار در شکل (۲) نشان داده شده است. این روش، افزونگی سریع در موردی که یکی از نسخه ها در اجرا با خطا مواجه شود، را در پی دارد. سرویس گیرنده درخواستی را می فرستد و یک پاسخ از نسخه دیگری که خطا ندارد، بدون تاخیر زیاد دریافت می کند. این کار منجر به زمان پاسخ کوتاه - حتی در صورت وجود خطا - می شود [۷].



شكل ٢- تكرار فعال [٧]

#### 4-۲-۱-۳ تكرار نيمهفعال

این روش، ترکیبی از دو اجرای غیرقطعی و تکرار فعال میباشد. یکی از نسخهها سردسته نامیده میشود و دیگر نسخهها پیروان آن میباشند. مانند تکرار فعال، همه نسخهها درخواست را پردازش می کنند؛ اما سردسته قطعات غیرقطعی را پردازش و به پیروان اطلاع میدهد. سردسته تصمیم می گیرد که درخواست سفارشی باید به کار گرفته شود و تصمیمات خود را به پیروان می فرستد. هم چنین تنها، پاسخ سردسته بهوسیله سرویس گیرنده دریافت می شود، زیرا پاسخهای یکسان توسط سیستم ارتباطی حذف می شوند [۷].

#### ۵- معماریهای اتکاپذیر وبسرویس

در این بخش به بررسی دو نمونه از معماریهای وبسرویس اتکاپذیر شامل معماری چندلایه برای تحمل پذیری نفوذ در وبسرویس و معماری تحمل پذیری خطا برای وبسرویسها ٔ پرداخته می شود.

## ۵-۱- معماری چندلایه برای تحمل پذیری نفوذ در وبسرویسها

تکنیکهای تحمل پذیر خطا $^{0}$  در نرمافزار به دو دسته اصلی تکنیکهای تکنیکهای چندنسخهای تقسیم میشوند.

- 1- Non-Deterministic
- 2- Leader
- 3- Followers
- 4- FTWeb
- 5- Fault Tolerance

انتخاب بهترین روش طراحی، بستگی به مشخصات نرمافزار و نیازمندی های امنیتی، از جمله قابلیت دسترسی، جامعیت و محرمانگی دارد. در این معماری از مدل تکنسخهای استفاده شده است.

#### ۵-۱-۱- اجزاء معماری

در این معماری، چهار بنای اصلی وجود دارد که لایههای مختلفی از امنیت در بخشهای کلیدی سیستم بهمنظور شناسایی، پیشگیری، محدود نمودن و تحمل حملات را شامل میشوند. این معماری از یک طرح اولیه و پشتیبانی ساده استفاده می کند. سرویسهای اولیه و پشتیبان، پیادهسازی یکسانی داشته و در نتیجه، آسیبپذیریهای مشابهی دارند. اما اگر بتوان از حملاتی که قبلاً شناسایی شدهاند، بهطور مداوم بر روی سیستم جلوگیری کرد، آنگاه می توان از مزایای تکنیک تحمل پذیر خطای تکنسخهای حتی در مورد خطاهای مخرب استفاده نمود[۸].

#### ۵-۱-۲ ابزارهای تشخیص و پیشگیری

در این جا به بررسی ابزارهای تشخیص و پیشگیری در معماری چندلایه برای تحمل پذیری نفوذ در وبسرویسها می پردازیم.

### -1-1-4 ديواره آتش وبسرويس

این برنامه، دومین لایه دفاعی در این معماری را شامل میشود. با دیواره آتش وبسرویس، میتوان قبل از ارسال پیامها به وبسرویس، اعتبار آنها را با الگوی XML سختگیرانه تأیید نمود و در برابر درخواستهای نامعتبر و یا مخرب، وبسرویس را محافظت کرد. تعیین محدوده بالا و پایین برای تعدادی از عناصر در اسناد، محدود نمودن طول ورودی، تعیین کاراکترهای معتبر، اندازه کل درخواستها و هر چیزی که ممکن است توسط مهاجم مورد سوء استفاده قرار گیرد، توسط الگوی XML سخت گیرانه می تواند مورد استفاده قرار گیرد، توسط الگوی نامید کیرانه می تواند مورد

#### ۵-۱-۲- تشخیص نفوذ

استفاده از ترکیبی از دو شیوه غیرمتعارف و شناخته شده، مکانیزم تشخیص سوء استفادهها، و رفتارهای غیرطبیعی از اجزاء این معماری میباشند. پوشش نفوذ ٔ بهطور معمول با تکرار بهدست میآید. بنابراین قابل اجرا در تکنیک تکنسخهای یا معماری افزونگی با توجه به این که همان ورودی را به خروجی یکسان در همه نسخهها کپی مینماید، نمیباشد. در این سیستم، الگوهای فعالیت، با الگوهای فعالیت نرمال و غیر نرمال برای تشخیص سوء استفاده و یا رفتارهای

غیرطبیعی مقایسه می شود. دو مکانیزم تشخیص در این معماری، شامل استفاده از تست پذیرش  $^{\prime}$  برای درخواست کنترل اعتبار بر روی پاسخ، و حالت مکانیزم انتقال برای تعیین حالت پذیرفته شده بعدی می باشند. سیستم تشخیص نفوذ در این معماری، همچنین بازرسی های برون خط بر روی حفاظت فایل های ثبت وقایع  $^{\prime}$ ، جهت تشخیص فعالیتهای غیر طبیعی را انجام می دهد [۸].

#### محدود نمودن نفوذ $-\Upsilon-\Upsilon-\Lambda$

برای ایجاد سیستمهای بحرانی تحمل پذیر خطا، باید گسترش وقوع خطا را بهطور خودکار به محض این که تشخیص داده شد، محدود نمود. این مؤلفه تضمین می کند که خسارات مستقیم یا غیر مستقیم ناشی از درخواستهای مخرب محدود شوند[۸].

### -4-1-4 بازیابی و پیکربندی مجدد

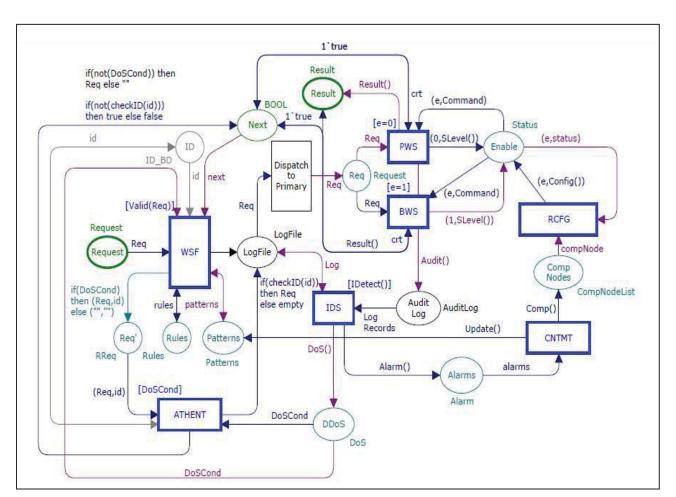
مکانیزمهای بازیابی در این معماری عبارتاند از:

#### • بازیابی نفوذ

مکانیزم بازیابی و بازرسی رویداد امنیتی، از دسترسیهای غیر مجاز به منابع سیستم که تلاش می کنند سیاستهای جامعیت سیستم را نقض کنند، جلوگیری می کنند. هر دسترسی به فایلهای وبسرویسها توسط یک فرایند پیچیده باید تایید شود[۸].

#### • بازیابی خطا

سرویسهای معیوب بهوسیله سیگنالهای دورهای و تصادفی با مجموعهای ازپیش تعریفشده از "درخواست و پاسخ" که توسط مدیر پیکربندی فرستاده میشود، شناسایی میشوند. با مقایسه پاسخهای سرویس با پاسخ مورد نظر، میتوان سرویسی که به خطر افتاده را تشخیص داد. هنگامی که خرابی در طرح اولیه تشخیص داده شد، ارائه سرویس به کاربر نهایی از طریق جایگزینی طرح پشتیبان با طرح اولیه ادامه می یابد[۸].



شکل ۳- مدل شبکه پتری معماری چندلایه [۸]

#### -8-1 مدل شبکه پتری رنگی

در شکل (۳) مدل شبکه پتری رنگی این معماری نشان داده شده است. ابتدا قسمت WSF درخواست کاربر را دریافت نموده و آن را با استفاده از الگوهای شناخته شده حمله و قوانین تصدیق ٔ تأیید مینماید. پس از مرحله تصدیق، درخواست وارد شده در سیستم ثبت و به وبسرویس اولیه فرستاده می شود. حالت گذر RCFG سطح سرویس را در وبسرویس اصلی تأیید مینماید. اگر سطح سرویس قانع کننده نبود آن گاه نسخه پشتیبان به جای نسخه اصلی استفاده می شود. حالت گذر IDS فایل ثبت وقایع را برای شناسایی و هـشدار دادن جهت رفتارهای غیرطبیعی بررسی می کند. با اعلام هر گونه هشدار، حالت گذر CNTMT جهت تهیه لیستی از گرههایی که با خطر مواجه شدهاند، به کار گرفته شده و گذر حالت RCFG تحریک شده و سرویسهای به خطر افتاده در وبسرویس اصلی را غیر فعال مىسازد. اگر سيستم وارد شرايط حمله DDOS شده باشد، حالت گذر ATHENT فعال شده و درخواستها را دریافت نموده و صحت ID اختصاص داده شده را تأیید می کند. هنگامی که سیستم آمادگی پاسخ به درخواستهای پذیرفته شده را دارد، حالت بعدی به طور صحیح جایگزین شده و درخواست بعدی به سیستم وارد می شود [۸].

#### $\Delta$ -۲- معماری تحمل پذیری خطا برای وبسرویسها $^{\mathsf{T}}$

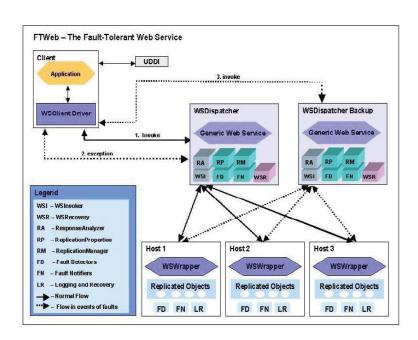
تکسیرا سانتوز<sup>۳</sup> و همکارانش این معماری را در سال ۲۰۰۵ ارائه کردند. این معماری از تکرار فعال برای تحمل پذیری خطا استفاده می کند[۹].

#### ۵-۲-۱ ساختار FTWeb

ایده اساسی معماری FTWeb، استقرار روش تکرار فعال برای دستیابی به تحملپذیری خطا در معماری سرویسگرا میباشد. نسخههای مختلف برای یک سرویس معین در یک گروه سازمان دهی میشوند و همه نسخهها درخواست را دریافت، اجرا و پاسخ را به کاربر ارائه میدهند. این روش اجازه میدهد تا اشیاء توزیعشده بر روی سرورهای پراکنده (در حوزههای مختلف) تکرار شده و مدیریت خود را به زیرساخت FTWeb واگذار نمایند. مطابق شکل (۴)، اجزاء این معماری عبارتاند از:

#### WSClient Driver - Y-Y-∆

مؤلفه WSClient Driver مسئولیت تشخیص خطای بخش موتور توزیع کننده وبسرویس و انتقال درخواست به آن را بر عهده دارد. پشتیبان گیر نیز بر روی یک سرور مستقل قرار دارد. این جزء به عنوان یک رهگیر در لایه SOAP تعریف شده و بر روی سرویس گیرنده قرار گرفته است. هدف این معماری این است که یک تحمل خطای شفاف به کاربران برنامه ها ارائه نماید. در نتیجه، موتور توزیع کننده وبسرویس از تبدیل شدن به یک نقطه بحرانی خطا جلوگیری مینماید. موتور توزیع کننده وبسرویس باید پس از خرابی مینماید. موتور توزیع کننده وبسرویس باید پس از خرابی مرخواست را پردازش کند؛ برای این که در هنگام پاسخ به مشتری، اجزاء WSClient Driver درخواست را به موتور پشتیبان میدهد، که سرویس تکرارشده را فراخوانی نماید.



شكل ۴- ساختار FTWeb [۹]

از طریق مکانیزم ثبت موجود در نسخهها، بررسی می شود که آیا درخواست در حال حاضر پردازش شده و سپس نسخه به سادگی، پاسخ را به موتور پشتیبان توزیع کننده وبسرویس برمی گرداند. شکل (۴)، هر دو جریان طبیعی و جریان رخداد خطا در موتور توزیع کننده وبسرویس را نشان می دهد [۹].

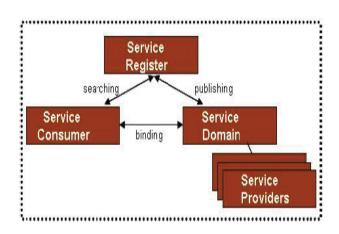
#### $\Delta$ - - - - موتور توزیع کننده وبسرویس

توزیع کننده وبسرویس، جزء اصلی معماری FTWeb میباشد و نیز مسئول مکانیزمهایی برای مدیریت نسخهها، فراخوانی به صورت همزمان، خدمات نسخهها، تجزیهوتحلیل پاسخهای پردازششده، تشخیص و شروع فرایند بازیابی برای نسخههای معیوب میباشد. توزیع کننده وبسرویس از اجزاء زیر تشکیل شده است[۹]:

#### 2-7-7 وبسرویس عمومی

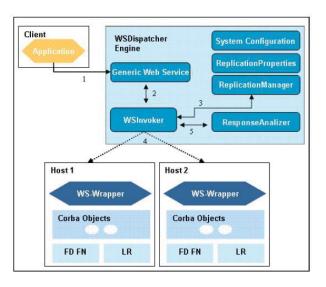
وبسرویس عمومی مسئول دستیابی سرویس گیرنده در ارجاع به وبسرویس و پارامترهای مورد نیاز برای اجرای آن میباشد. پس از اجرا، این مؤلفه مسئول بازگرداندن پاسخ به سرویس گیرنده میباشد. استفاده از این مؤلفه باعث می شود تا سرویس گیرنده مجموعهای از نسخهها که مستقل و از لحاظ جغرافیایی پراکنده هستند را به عنوان یک سرویس واحد مشاهده نماید.

به منظور ایجاد گروهها در روش تکرار، لازم است مفهوم دامنه سرویس استفاده شود. یک دامنه سرویس اجازه تجمیع و به اشتراکگذاری توصیف سرویسهای چندگانه را میدهد. انقیاد اطلاعات ارجاعشده به گروه، اجازه میدهد چندین سرویس بهعنوان تنها یک سرویس مجازی واحد در نظر گرفته شوند. قوانینی را میتوان برای دامنه جهت کنترل رفتار سرویسهای مجتمع به کار بست. شکل (۵)، تفاوت بین مدل دامنه سرویس و مدل وبسرویس معمولی را نشان میدهد[۹].



شكل ۵- دامنه سرويس[۹]

موتور توزیع کننده وبسرویس شامل یک پیکربندی سیستم می باشد که در آن مدیر سرویس، گروه را ایجاد و از طریق WSDL اسناد نسخهای که بخشی از این گروه است را نشان می دهد. در این سیستم، تکرار و خصوصیات مدیر خطا تعریف شده است[۹].



شكل ۶- عمليات WSInvoker

#### WSInvoker-T-T-T-D

عملکرد این مؤلفه و تعامل با سایر مؤلفهها مطابق شکل (۶) می تواند توسط یک توالی پنج مرحله ای شرح داده شود[۹].

- سرویسگیرنده، وبسرویس عمومی را فراخوانی می کند. آن گاه اجرا و پارامترهای مورد نیاز برای فراخوانی به وبسرویس عمومی داده می شود.
- مؤلفه وبسرویس عمومی، WSInvoker را فراخوانی و اطلاعـات به دست آمده از سرویس گیرنده را به آن انتقال میدهد.
- WSInvoker با مدیر تکرار، همکاری کرده و خواص مؤلفههای تکرار را برای بهدست آوردن محل نسخهها و خواص تحمل پذیری خطا برای این گروه معین می کند.
- WSInvoker سرویس تکرار را از حوزههای مختلف فراخوانی کرده و اجرای آنها را مدیریت میکند.
- پس از اخذ پاسخ از همه نسخهها، WSInvoker مؤلفه تحلیـلگـر پاسخ ( افراخوانی می کند. تحلیلگر پاسخ در میان پاسخهـا، کـار رأیگیری را انجام مـیدهـد. سـپس WSInvoker پاسـخی را کـه توسط تحلیلگر پاسخ آماده شده به وبسـرویس عمـومی ارسـال میکند[۹].

اگر یک نسخه در لحظهای که اجرا می شود یک خطا را ایجاد کند یا پاسخ در یک محدوده زمانی داده نشود، WSInvoker مکانیزمهای اطلاع رسانی را فعال می کند؛ به گونهای که مدیر تکرار می تواند نسخه

<sup>1-</sup> Response Analyzer

نظارت است، تعیین می کند که آن سرویس معیوب است یا خیر.

محدودیت زمانی پاسخ برای سرویسی که توسط WSInvoker

نمایان گر فرایند بازیابی سرویسها میباشد. حالت سرویس می تواند

به طور خود کار با استفاده از مکانیزمهای ارائه شده توسط معماری

آشکارساز خطا<sup>۷</sup>، تشخیص خطا و ویژگیهای اطلاعرسانی

FT-CORBA را به وبسرویـس گسترش میدهـد. بـرای یک

وبسرویس که باید مورد نظارت قرار گیرد، با استفاده از پیادهسازی

رابط PullMonitorable متد حاوى ()isAlive فراخواني مي شود. با فراخوانی این متد، مؤلفه ردیاب خطا بر روی نسخهها عمل نظارت را

انجام می دهد. نظارت با توجه به ویژگی های به دست آمده از طریق

زمانی که یک خطا رخ میدهد، مؤلفه آشکارساز خطا، یک اخطار را

از آشكارساز خطا دريافت ميكند. اخطاردهنده خطا به مدير تكرار

اطلاع میدهد که نسخههای معیوب را از گروه وبسرویس حذف

نماید. شکل (۷) مدیریت خطا در معماری FTWeb را نشان

خصوصیات تکرار و تعریف پیکربندی سیستم، انجام میشود[۹].

FTWeb یا به صورت دستی توسط مدیر بازیابی شود[۹].

• اتمام مهلت یاسخ <sup>۶</sup>

• بازیابی

مے دهد [۹].

فراخوانی شده، را تعیین می کند.

۵-۲-۳-۶ آشکارساز خطا

ReplicationProperties

ReplicationManager

WS-Wrapper

LR

Corba Objects

FD FN

معیوب را از گروه حذف نماید. نسخه معیوب تا زمانی که از طریق مکانیزمهای بازیابی دوباره بهطور صحیح قادر به سرویس دهی باشد، از این گروه اخراج می شود [۹].

#### ۵-۲-۳-۳ تحلیل گریاسخ

مؤلفه تحلیل گر پاسخ اختیاری میباشد و بهعنوان یک رای دهنده عمل مى كند. بعد از آن كه نسخه اجرا شد، مؤلفه WSInvoker پاسخ خطا استفاده شود[۹].

#### ۵-۲-۳-۴ مدیر تکرار

مؤلفه مدیر تکرار ٔ ویژگیهای مدیریت نسخههای FT-CORBA را گسترش مىدهد. این مؤلفه بهصورت پویا، اضافه نمودن نسخه جدید و حذف نسخههای معیوب را با توجه به قوانین تعریف شده در خصوصیات تکرار، کنترل می کند[۹].

FT-CORBA را برای ساختار FTWeb انجام میدهد. موتبور توزیع کننده وبسرویس با توجه به ویژگیهای پیکربندی سیستم به مديريت سرويس اجازه مي دهد تكرار و خصوصيات مديريت خطا را تعریف نماید. این خصوصیات عبارتاند از:

#### • شبوه تکرار

سبک و شیوهای از تکرار که شامل تکرار غیرفعال سرد، تکرار غیرفعال

#### • شيوه نظارت

شیوهای از نظارت بین کشش ٔ و فشار ٔ را تعیین می کنید. در روش کشش، ردیاب خطا به صورت دورهای پیامهایی را برای نسخههایی که مورد بررسی هستند ارسال می کند، که ببیند آیا فعال هـستند یـا خیر. در روش فشار، نسخهها بهصورت دورهای پیامهایی را به ردیاب خطا ارسال می کنند. با این کار نشان میدهند که نسخه فعال

#### • بازه زمانی نظارت و اتمام مهلت

بازہ زمانی نظارت<sup>†</sup> و حداکثر زمان یاسخ<sup>۵</sup> برای سرویسی که تحت

را به تحلیل گر پاسخ واگذار می کند. سپس تحلیل گر همه پاسخهای بهدست آمده را تجزیه و تحلیل می کند. پاسخی که بیـشترین تعـداد تکرار را دارد، انتخاب می شود. این مؤلفه می تواند در تحمل پذیری

#### **۵-۲-۵** خصوصیات تکرار

این مؤلفه عمل نگاشت خصوصیات تحمل پذیر خطای تعریف شده در

گرم و تکرار فعال میباشد را تعیین میکند.

Host 2

WSDispatcher Engine

**FaultNotifier** 

isAlive()

LR

WS-Wrapper

Corba Objects

FD FN

Host 1

شكل ٧- مديريت خطا در FTWeb [٩]

<sup>6-</sup> Response Time Out

<sup>7-</sup> Fault Detector

<sup>1-</sup> Replication Manager

<sup>2-</sup> PULL

<sup>3-</sup> PUSH

<sup>4-</sup> Ping

<sup>5-</sup> Timeout

تحمل پذیری نفوذ در وبسرویس و معماری FTWeb شرح داده شد و روشها و متدهایی که این معماریها از آن استفاده مینمایند بهطور کامل آمده است. نتیجه نهایی ایان که وبسرویسها باید دارای مکانیزمهایی برای بالابردن سطوح قابلیت اطمینان، دسترس پذیری و سازگاری را در خود ایجاد نمایند. بر این اساس، مباحث تحمل پذیری خطا جهت ایجاد سیستم اتکاپذیر در وبسرویسها بهعنوان یکی از موضوعات اساسی پژوهشها، جهت تحقق مباحث پدافند غیرعامل مطرح خواهد بود.

#### مراجع

- Socrates Krishnamurthy, Charles Stevens, Ramnath Nair; "An Overview Of Web Services"; University of Illinois – Springfield; (2011).
- http://www.w3.org/TR/SOAP;"Simple Object Access Protocol (SOAP)"; (2000).
- 3. Gunzer, Hartwig; "Introduction to Web Services"; (2002).
- HN, Lakshmi, Mohanty, Hrushikesha; "Automata for Web Services Fault Monitoring and Diagnosis"; Special Issue of IJCCT, Volume 3, Issue-2,pp 13-18; (2010).
- DUBROVA, ELENA, "FAULT TOLERANT DESIGN: AN INTRODUCTION"; Department of Microelectronics and Information Technology Royal Institute of Technology Stockholm, Sweden; Kluwer Academic Publishers; (2008).
- Moser, L. E., Melliar-Smith, P. M., Zhao, Wenbing; "Making Web Services Dependable"; Electrical and Computer Engineering University of California, Santa Barbara; (2005).
- Kolltveit, Heine; "Techniques for Achieving Exactly-Once Execution Semantics and High Availability for Multi-Tier Applications"; Norwegian University of Science and Technology Department of Computer and Information Science; (2004).
- 8. Aghajani, Zahra, AbdollahiAzgomi,Mohammad; "A Multi-Layer Architecture for Intrusion Tolerant Web Services"; International Journal of u- and e- Service, Science and Technology; p73-80; (2009).
- Teixeira Santos, Giuliana, Lau Cheuk Lung, Montez, Carlos, "FTWeb: A Fault Tolerant Infrastructure for Web Services"; Proceedings of the 2005 Ninth IEEE International EDOC Enterprise Computing Conference; (2005).

#### WSRecovery -Y-T-T-∆

این مؤلفه مسئول بازیابی نسخههای معیوب میباشد. موتور توزیع کننده وبسرویس یک کنسول نظارت دارد، که همه نسخههایی که در طول درخواست برای یک تراکنش یا در طول فرایند نظارت با خطا مواجه میشوند را نمایش میدهد. این کنسول اجازه میدهد تا مدیر سرویس، فرایند بازیابی برای یک یا تعدادی از نسخهها را آغاز نماید. مدیر میتواند حالت سرویس در صورت بروز یک خطا در همه نسخهها را اطلاع دهد، یا فرایند بازیابی را فقط برای یک نسخه معیوب آغاز نماید. این فرایند بهعنوان بازیابی دستی شناخته میشود [۹].

در بازیابی خودکار، WSRecovery به صورت دورهای نسخههای معیوب را به دست آورده و الت نسخههای غیر معیوب را به دست آورده و از طریق مکانیزم رأی گیری به وسیله مؤلفه تحلیل گر پاسخ، حالت نسخه معیوب را دوباره بازسازی می کند. عملیات این مؤلفه شبیه WSInvoker می باشد. این قابلیت یا از طریق کنسول مدیریت و یا از طریق اعلام اخطار توسط آشکارساز خطا (زمانی که یک نسخه معیوب را تشخیص می دهد) فراخوانی می شود [۹].

#### WSWrapper −۴−۲−۵

بهمنظور یکپارچگی بین CORBA و فناوری وبسرویس، یک مؤلفه WSWrapper برای ایجاد روابط بین موتور توزیع کننده وبسرویس و اشیائی که توسط فرایند درخواست کاربر آماده میشود، ایجاد شده است. از طریق این مؤلفه، درخواستهای SOAP به شیء CORBA تبدیل می شود. الاستفاده می کنند و می تواند در اجرای هر شیء فراخوانی اشیاء استفاده می کنند و می تواند در اجرای هر شیء CORBA بر روی ارائهدهنده سرویس استفاده شود. از طریق این روش، تکرار اشیاء روی سرورهای پراکنده جغرافیایی امکان پذیر شده و مدیریت آنها به موتور توزیع کننده وبسرویس واگذار می شود [۹].

#### ۶- نتیجه

وبسرویس، یک فناوری جدید برای یکپارچهسازی فرآیندهای کسبوکار در کسبوکار میباشد. وبسرویسها برای رسیدن به هدف کسبوکار در سازمانهای مختلف باید اتکاپذیر باشند. یکی از مهمترین چالشها در وبسرویسها ارائه خدمات بهصورت درست و دسترسپذیری آنها با وجود خطا است. در این مقاله، یک طبقهبندی از خطاهایی که ممکن است در وبسرویسها رخ دهد، بیان شد. همچنین انواع روشهای تحملپذیری خطا در وبسرویسها، از جمله تکرار فعال، تکرار غیال و تکرار نیمهفعال ارائه گردید. در انتها چند نمونه از عمماریهای اتکاپذیر وبسرویسها، از جمله معماری چندلایه برای

Abstracts 1

# The Dependability of Web Services with a Passive Defense Approach

M. R. Hasani Ahangar<sup>1</sup>
M. Akhzami<sup>2</sup>

#### Abstract

Web services technology provide a method for developing distributed applications by using simple and defined interfaces. However, ensuring that Web services are reliable, and are able to meet the demands of its customers, has become a challenge for Web services. Service failure or restoring false results in Web services, may have numerous consequences. Therefore dependability of Web services in passive defense is considered as very important. In this article ,a brief definition of components web services is given. Then a general classification of fault in Web Services and different methods of fault tolerance in Web services is provided. Finally, a few of the dependability of web services architectures including a multi-layer architecture for intrusion tolerant web services architecture and FTWeb architecture are also investigated.

**Key Words:** Web Service, Dependability, Fault Tolerance, Active Replication, Passive Defense

<sup>1-</sup> Imam Hossein Comprehensive University, Assistant Professor and Academic Member

 $<sup>2\</sup>hbox{-} Imam\ Hossein\ Comprehensive\ University,\ M.S\ in\ Software\ Engineering\ (mostafa\_akhzami@yahoo.com)\ -\ Writer\ in\ Charge$