

دانشگاه صنعتی امیرکبیر (پلی تکنیک تهران) دانشکده برق

> پروژه کارشناسی گرایش الکترونیک

## طراحی و پیادهسازی بستر بدون سرور اینترنت اشیاء

نگارش

محمدحسن مجاب

استاد راهنما

دکتر طاهری

شهریور ۹۸



#### به نام خدا



#### تاریخ: شهریور ۹۸

## تعهدنامه اصالت اثر

اینجانب محمدحسن مجاب متعهد می شوم که مطالب مندرج در این پایان نامه حاصل کار پژوهشی اینجانب تحت نظارت و راهنمایی اساتید دانشگاه صنعتی امیر کبیر بوده و به دستاوردهای دیگران که در این پژوهش از آنها استفاده شده است مطابق مقررات و روال متعارف ارجاع و در فهرست منابع و مآخذ ذکر گردیده است. این پایان نامه قبلاً برای احراز هیچ مدرک هم سطح یا بالاتر ارائه نگردیده است.

در صورت اثبات تخلف در هر زمان، مدرک تحصیلی صادر شده توسط دانشگاه از درجه اعتبار ساقط بوده و دانشگاه حق پیگیری قانونی خواهد داشت.

کلیه نتایج و حقوق حاصل از این پایاننامه متعلق به دانشگاه صنعتی امیرکبیر میباشد. هرگونه استفاده از نتایج علمی و عملی، واگذاری اطلاعات به دیگران یا چاپ و تکثیر، نسخهبرداری، ترجمه و اقتباس از این پایان نامه بدون موافقت کتبی دانشگاه صنعتی امیرکبیر ممنوع است. نقل مطالب با ذکر مآخذ بلامانع است.

محمدحسن مجاب

امضا

ساس کزاری پ

از جناب آقای دکتر طاهری که بنده را یاری نمودند و جناب آقای دکتر شریفیان بابت راهنماییهای ارزنده ایشان کمال تشکر را دارم.

محد حن محاب شهر پور ۹۸

## چکیده

با توجه به گسترش اینترنت اشیاء در زمینه های تحقیقاتی و کاربردی، احساس نیاز به سرویسهای ابری اینترنت اشیاء بیشتر شده است. بیشتر شرکتها و استارت آپهایی که در این حوزه فعال هستند نیز تنها در سطح سختافزار و توسعه نرمافزار فعالیت می کنند و برای ذخیرهسازی دادهها و پردازشها از ارائه دهندههای ابری استفاده می کنند. همزمان با اینترنت اشیاء، معماری بدون سرور نیز در زمینه رایانش ابری در حال رشد است. در این معماری تمامی هزینه و تقاضای سرورها به عهدهی ارائه دهندهی سرویس است و تنها مدت زمان اجرای توابع معیار قرار می گیرد. همچنین توسعه دهندهها نیازی به در نظر گرفتن شرایط زیرساخت و سرورها ندارند. هدف این پروژه راه اندازی یک بستر بدون سرور برای اجرای توابع و پردازش های شبکه های اینترنت اشیاء شامل دریافت و تحلیل دادههای حسگرها و اجرای سناریوهای مشخص است. این بستر می تواند مورد استفاده استارت آپها، دانشگاهها و مرکزهای تحقیقاتی اینترنت اشیاء قرار گیرد.

## واژههای کلیدی:

اینترنت اشیاء، بدون سرور، تابع به عنوان سرویس

# فهرست مطالب

صفحه

عنوان

| 1     | معرفی                                   | • |
|-------|---|---|
| ۲     | ۱-۱ مقدمه                               |   |
| ٣     | ۲-۱ تعریف مسأله                         |   |
| ٣     | ٣-١ اهداف                               |   |
| ۴     | ۱-۴ ساختار۴-۱                           |   |
| ۵     | مفاهیم اولیه                            | 1 |
|       | <ul><li>۲-۱ اینترنت اشیاء</li></ul>     | • |
|       | ۲-۲ مدلهای رایانش ابری                  |   |
|       | ۳-۳ رایانش بدون سرور                    |   |
|       |   |   |
|       | Backend ۱-۳-۲ به عنوان سرویس (BaaS)     |   |
|       | ۲-۳-۲ تابع به عنوان سرویس (FaaS)        |   |
| ۱۳    | ۲-۳-۳ راه حلها و بسترهای ابری موجود     |   |
| ۱۷    | ۴-۲ میکروسرویس و کانتینرها              |   |
| ۱۷    | ۲-۴-۲ میکروسرویس                        |   |
| 77    | ۲-۴-۲ کانتینرها                         |   |
| 74    | ٣-٢-٢ داكر                              |   |
| ۲۵    | ۴-۴-۲ کوبرنتیز                          |   |
| ٣۵    | OpenWhisk Δ-۲                           |   |
| ٣۵    | ۱-۵-۲ معماری OpenWhisk معماری           |   |
| 38    | ۲-۵-۲ تابعها و رویدادها                 |   |
| ٣۶    | ۳-۵-۲ زبان های برنامه نویسی OpenWhisk   |   |
| ٣٧    | Action ۴-۵-۲ ها                         |   |
| ٣٧    | ۵-۵-۲ زنجیر کردن Action ها              |   |
|       | ۶-۵-۲ نحوه عملکرد OpenWhisk نحوه عملکرد |   |
| ۴٣    | طراحی و پیاده سازی                      | ۲ |
| · · · |   |   |

| ۴۵ | طراحی   | ۲-۳           |
|----|---|---------------|
| 49 | ۳-۲-۳ طراحی میکروسرویس  |               |
| 48 |   |               |
| 41 | ۳-۲-۳ مدیریت دادههای سری زمانی  |               |
| ۴٧ | ۳-۲-۳ برنامه کاربردی ۴-۲-۳  |               |
| ۴۸ | تکنولوژیهای استفاده شده   | ٣-٣           |
| ۴٨ | MicroK8s 1-٣-٣  |               |
| ۴٨ | Helm ۲-۳-۳  |               |
| ۴۸ | EMQx ۳-۳-۳  |               |
| ۴٨ | CouchDB <b>۴-۳-</b> ۳   |               |
| 49 |   |               |
| ۵٠ | پیاده سازی  | ۴-۳           |
| ۵٠ | OpenWhisk 1-۴-۳   |               |
| ۵٠ |   |               |
| ۵١ | ۳-۴-۳ سرویسهای کوبرنتیز   |               |
| ۵١ | action ۴-۴-۳ ها و trigger ها د trigger ها د د د د د د د د د د د د د د د د د د |               |
|    |   |               |
|    | ی کار و ارزیابی   |               |
|    | نحوهی کار با بستر بدون سرور اینترنت اشیاء                                     | 1-4           |
|    | ۱-۱-۴ سرویس دهنده   |               |
| ۵۵ | ۲-۱-۴ سرویس گیرنده  |               |
| ۵۵ | ۴-۱-۳ دستگاه اینترنت اشیاء  |               |
| ۵۵ | ارزیابی بستر بدون سرور اینترنت اشیاء  | 7-4           |
| ۵۶ | بندی و نتیجه گیری و کارهای آینده  | <i>ا ج</i> مع |
|    | جمع بندی و نتیجه گیری   |               |
|    | کارهای آینده  |               |
| ۵۹ |   | نابع و ه      |

| صفحه | فهرست شكلها  | شكل  |
|------|--|------|
| ۶    | ساختار شبکهی اینترنت اشیاء                                     | 1-7  |
| ٩    | مدلهای رایانش ابری   | 7-7  |
| ١٠   | مقایسه میزان کنترل توسعه دهنده در مدلهای رایانش ابری مختلف     | ٣-٢  |
| ١٢   | مثال ابتدایی از معماری یک بستر بدون سرور                       | 4-7  |
| 14   | افزایش محبوبیت کلمه serverless در Google Trends طی سه سال اخیر | ۵-۲  |
|      | معماری بستر بدون سرور OpenWhisk                                |      |
| ۱۸   | معماری یکپارچه   | ٧-٢  |
| ۲۰   | مقایسه معماری میکروسرویس با معماری یکپارچه                     | ۸-۲  |
| ۲۲   | توزیع میکروسرویسها روی سرورهای مختلف                           | 9-5  |
| ۲۳   | ۱ نمایش یک کانتینر   | ۲-۰  |
| 74   | ۱ مقایسهی داکر و ماشین مجازی                                   | 1-7  |
| ۲۷   | ۱ رابطهی نود و خوشه در کوبرنتیز                                | 7-7  |
|      | ۱ معماری خوشه کوبرنتیز   |      |
| ۳٠   | ۱ معماری نود کارگر   | 4-7  |
| ۳۳   | ۱ نحوه عملکرد replica set نحوه عملکرد                          | ۵-۲  |
| ۳۴   | ۱ روش اعلامی ایجاد شده توسط deployment روش اعلامی              | 18-7 |
| ۳۵   | ۱ نحوهی عملکرد رویداد محور OpenWhisk نحوهی عملکرد              | ٧-٢  |
| ٣٨   | ۱ نمای کلی ساختار action های OpenWhisk نمای کلی ساختار         | ۸-۲  |
|      | ۱ ساختار OpenWhisk ساختار                                      |      |
| ۴٠   | ۲ چگونگی پردازش action در OpenWhisk                            | ·-Y  |
| ۴۵   | نمای کلی معماری پروژه  | 1-4  |

# فصل اول معرفی

#### **1–1** مقدمه

وب جهان گستر اطی ۲۰ سال گذشته بیش از ۷ میلیارد کاربر داشته و سرعت رشد آن بیش از ۱۰۰۰ درصد افزایش یافته است. این تکنولوژی در سیر تکامل سایر تکنولوژی هایی که روزانه با آنها سر و کار داریم، تحول اساسی ایجاد کرده است. از تلفنهای هوشمند و ساعتهای هوشمند گرفته تا هواشناسی، کشاورزی، خانههای هوشمند و ماشینهای هوشمند همگی تحت تأثیر این تحول قرار گرفتهاند، به صورتی که می توان گفت اینترنت، شیوه زندگی کردن انسانها را عوض کرده است.

علاوه بر کاربران عادی، دسترسی به اینترنت برای اکثر دستگاهها و وسایل ممکن است. با پیشرفتهای اخیر در زمینه الکترونیک دیجیتال و ارتباط بیسیم می توان گفت برای تمامی اشیاء این قابلیت به وجود آمده است که با اینترنت به راحتی به یکدیگر متصل شوند، با هم ارتباط داشته باشند و توسط کاربران یا اشیاء دیگر نظارت یا حتی کنترل شوند. این مفهوم به اینترنت اشیاء ۲ معروف شده است و در دهه اخیر رشد چشمگیری داشته است. در حال حاضر تعداد دستگاههایی که به اینترنت متصل هستند از تعداد انسانها پیشی گرفته است و پیش بینی می شود تا ۱۰ سال آینده به ۵۰۰ میلیارد برسد. دستگاههای اینترنت اشیاء اینترنت اشیاء در معماری، میزان حافظه و توان مصرفی با یکدیگر تفاوت دارند. شبکههای اینترنت اشیاء نیز همانند دستگاهها و بسته به محیط متنوع هستند. همچنین این دستگاهها در منابع محدودیت دارند که این محدودیت می تواند شامل حافظه، منبع انرژی یا توان پردازشی باشد.

دسترسی به اینترنت همچنین باعث تغییر شگرفی در حوزه خدمات فناوری اطلاعات شده است. از جمله این تغییرات می توان به پدیدار شدن رایانش ابری  $^7$  و افزایش محبوبیت آن اشاره کرد. رایانش ابری مدلی از ارائه سرویس است که در آن ارائه دهندگان ابری، سرویسهای پردازشی از جمله فضای ذخیره سازی، سرور رایانشی و پایگاه داده را از طریق اینترنت برای کاربرها فراهم می کنند. هزینه متناسب با استفاده کاربران از این سرویسها حساب می شود. رایانش ابری نه تنها باعث پایین آمدن هزینههای ساخت برنامههای کاربردی شده است، بلکه زمان دسترسی کاربران به زیرساختها و سرویسها را کاهش داده است. در نتیجه بسیاری از شرکتها به جای مراکز داده خصوصی خودشان به استفاده از سرویسهای ابری روی آوردهاند [۱۲].

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Wolrd Wide Web

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Internet of Things

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>cloud computing

## **1−1** تعريف مسأله

با توجه به گسترش اینترنت اشیاء در زمینههای تحقیقاتی و کاربردی و همچنین محدودیتهای دستگاههای اینترنت اشیاء، احساس نیاز به سرویس های ابری بیشتر شده است. رایانش ابری، منابع مورد نیاز شبکههای اینترنت اشیاء را فراهم می کند. بنابراین بیشتر شرکتها و استارت آپهایی که در این حوزه هستند تنها در سطح سختافزار و توسعه نرمافزار فعالیت می کنند و برای ذخیره سازی دادهها و پردازشها از ارائه دهندههای ابری استفاده می کنند. شرکتهای بزرگی همچون آمازون و گوگل که در زمینه رایانش ابری پیشرو هستند، سرویسهای متنوعی در زمینه زیرساخت به عنوان سرویس تا نرمافزار به عنوان سرویس ارائه می کنند. این شرکتها نمونهای از ارائه دهندگان سرویسهای ابری هستند که کاربران زیادی در سرتاسر جهان از سرویسهایشان استفاده می کنند. متأسفانه امکان دسترسی به این سرویسها توسط شرکتهای ایرانی یا اساساً وجود ندارد یا با هزینههای گزاف امکان پذیر است. در داخل کشور نیز روند ارائه چنین سرویسهایی در حال آغاز است. بنابراین در بازار داخل عرضه بسیار کمتر از تقاضا است، بنابراین نیاز به ارائه سرویسهای نوین ابری به شدت احساس می شود.

استفاده از سرویسهای ابری برای تأمین منابع دستگاههای اینترنت اشیاء در سطحهای مختلف (زیرساخت، بستر نرمافزاری و نرمافزار) امکانپذیر است که هر کدام مزیتها و معایب خاص خود را دارند. با بررسی دقیق تر و نیازسنجی، سرویس مناسب برای این حوزه مشخص گردد.

#### ۱-۳ اهداف

همزمان با اینترنت اشیاء، معماری بدون سرور <sup>†</sup> نیز در زمینه رایانش ابری در حال رشد است. در این معماری هزینه و تقاضای سرورها به عهده ی ارائه دهنده سرویس است و تنها مدت زمان اجرای توابع تعریف شده توسط کاربر معیار قرار می گیرد. همچنین توسعه دهنده ها نیازی به در نظر گرفتن شرایط زیرساخت و سرورها ندارند و بدون نیاز به داشتن هیچ گونه اطلاعات فنی در این حوزه به توسعه ی برنامه کاربردی خود با استفاده از تابع ها می پردازند.

هدف این پروژه طراحی، راه اندازی و بررسی مزایا و معایب یک بستر بدون سرور برای اجرای توابع و پردازشهای شبکههای اینترنت اشیاء شامل دریافت و تحلیل داده های حسگرها و اجرای سناریوهای مشخص است. این بستر میتواند مورد استفاده استارت آپها، دانشگاهها و مرکزهای تحقیقاتی اینترنت اشیاء قرار گیرد.

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

## ۱-۴ ساختار

این پایانامه به جز فصل معرفی از چهار فصل دیگر تشکیل شده است. فصل دوم به تعریف مفاهیم اولیه مورد نیاز و بررسی تکنولوژیها و راه حلهای موجود پرداخته است. پس از یادگیری مفاهیم و در نظر گرفتن اهداف پروژه، در فصل سوم، ابتدا ساختار کلی و طراحی پروژه توضیح داده شده، سپس نحوه پیاده سازی آن گام به گام مورد بررسی قرار گرفته است. در فصل چهارم نحوهی کار با پروژه با ایجاد یک برنامهی کاربردی تست بررسی شده و نتایج ارزیابیهای انجام گرفته ارائه میشود. نهایتاً در فصل پنجم، کارهای انجام شده در پروژه جمعبندی و نتیجه گیری میشود، سپس کارهای احتمالی آینده توضیح داده خواهد شد.

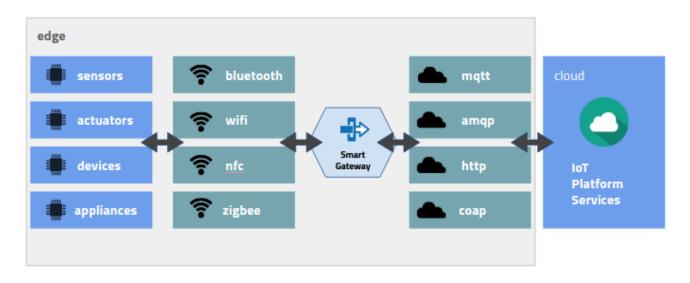
# فصل دوم مفاهیم اولیه

در این بخش به توضیح بیشتر مفاهیم معرفی شده (اینترنت اشیاء، رایانش ابری و بدون سرور) پرداخته شده، سپس پروژهها و راه حل های موجود برای توسعه هر کدام از این محیطها بررسی می شود.

## ۱-۲ اینترنت اشیاء

اینترنت اشیاء شبکهای از دستگاههای هوشمند فیزیکی مانند لوازم خانگی، وسایل نقلیه، دستگاه های پوشیدنی و حسگرها است. این دستگاهها Things نامیده می شوند و از اینترنت برای برقراری ارتباط با یکدیگر استفاده می کنند. دستگاههای اینترنت اشیاء از نظر ماهیتی هوشمند، به هم پیوسته و محدود به منابع هستند. خانه هوشمند، کشاورزی، مراقبتهای پزشکی و سیستم حمل و نقل هوشمند برخی از زمینههایی هستند که در آینده نه چندان دور به دستگاههای اینترنت اشیاء متکی خواهند بود. به عنوان مثال، خودروی هوشمند از طریق ارتباط با خودروهای دیگر اطلاعات ترافیک را تجزیه و تحلیل می کند. در مثال دیگر پزشکان از طریق دستگاههای اینترنت اشیاء بر سلامتی بیماران نظارت می کنند. ارتباطات ذکر شده در بالا نیاز به اتصال بین دستگاهها دارد و منجر به تولید حجم زیادی از دادهها می شود. با رشد اینترنت اشیاء، دنیایی در حال ایجاد است که میلیاردها دستگاه همهی دادهها را جمع می کنند و از این دادهها می توان برای دستیابی به چیزی استفاده کرد که اگر همه این دستگاهها به یکدیگر و اینترنت متصل نبودند، هیچگاه امکان پذیر نبود.

شکل ۱-۲ ارتباط بین انواع دستگاههای اینترنت اشیاء و gateway، پروتکلهای ارتباطی و ارتباط با بستر خدمات ابری را نشان میدهد.



شكل ٢-١: ساختار شبكهى اينترنت اشياء

دستگاههای اینترنت اشیاء ویژگیهای بسیاری دارند که آنها را از دستگاههای رایانشی قدیمی متمایز می کند. در ادامه این خصوصیات بررسی میشوند.

- تنوع زیاد: دستگاههای اینترنت اشیاء در سختافزار و قابلیتهای مختلف متفاوت هستند. در نتیجه، یک شبکه اینترنت اشیاء شامل دستگاههای مختلف برای تعامل با یکدیگر است.
- محدودیت منابع: دستگاههای اینترنت اشیاء قدرت پردازش و حافظه محدود دارند. آنها برای انجام محاسبات محدود طراحی شدهاند.
- محدودیت انرژی: دستگاههای اینترنت اشیاء می توانند دارای منبع انرژی مداوم یا محدود باشند. در صورت وجود انرژی مداوم، یک دستگاه به طور مداوم به منبع انرژی وصل میشود. از طرف دیگر، در محیط سیار، دستگاه های اینترنت اشیاء متحرک هستند و از باتری به عنوان منبع انرژی خود استفاده می کنند.
- شبکه پویا: اکثر دستگاههای اینترنت اشیاء سیار هستند که باعث می شود شبکه ی اینترنت اشیاء پویا و مرتباً در حال تغییر باشد.

## ۲-۲ مدلهای رایانش ابری

رایانش ابری یک الگو است که در آن خدمات رایانشی مانند حافظه ذخیره سازی، سرورهای رایانشی و پایگاه داده ها از طریق اینترنت توسط ارائهدهندگان ابری به کاربران ارائه می شود. ارائه دهندگان برای استفاده از خدمات، هزینه را به ازای هر بار استفاده، محاسبه می کنند. این مدل صور تحساب شبیه به خدمات روزانه مانند برق، گاز و آب است. محیط رایانش ابری از یک ارائه دهنده ابر تشکیل شده است که منابع بر اساس تقاضا و بسیار مقیاس پذیر را از طریق اینترنت برای مشتریان فراهم می کند. این منابع می توانند یک برنامه، یک پایگاه داده یا یک ماشین مجازی ساده و بدون سیستم عامل باشند. ارائه دهنده مسئولیت بیشتر مدیریت زیرساخت ها را بر عهده دارد. با این حال، کاربر هنوز وظیفه معدود کارهایی مانند انتخاب سیستم عامل، ظرفیت و اجرای برنامه را بر عهده دارد. ارائه دهنده می تواند ضمن کارهایی مانند انتخاب سیستم عامل، ظرفیت و اجرای برنامه را بر عهده دارد. ارائه دهنده می تواند ضمن کارهایی به چند اجازه، سریعاً منابع را مستقر و مقیاس کند. در حالی که، هزینه و زحمت های مدیریتی سمت کاربر به شدت کاهش می یابد.

تحولات رایانش ابری را میتوان به مدلهای زیر تقسیم کرد:

- زیرساخت به عنوان سرویس (IaaS) یک مدل رایانش ابری است، که در آن ارائه دهندگان، زیرساخت را مانند سرورها، پایگاه داده و فضای مرکز داده ارائه میدهند. با استفاده از این مدل، کاربر نیازی به نگرانی در مورد راه اندازی، تعمیر، نگهداری و مقیاس پذیری زیرساختها ندارد.
- بستر نرمافزاری به عنوان سرویس<sup>۵</sup> (PaaS) متشکل از ارائه دهنده خدماتی است که بستر رایانشی آماده به همراه راه حل های کاربردی را به کاربر ارائه میدهد و باعث صرفه جویی در زمان راه اندازی میشود. مشتری میتواند با تعامل کمتر با واسطه برنامه های کاربردی را توسعه دهد و به سرعت پیادهسازی کند. مشتری همچنین نیازی به نگرانی در مورد نرم افزار، پیکربندی شبکه (provisioning) و میزبانی (hosting) ندارد.
- نرمافزار به عنوان سرویس (SaaS) یک مدل رایانش ابری است که در آن کاربران بدون هیچ گونه نگرانی در مورد پیادهسازی و مدیریت از برنامه های مبتنی بر وب مستقر در سرورهای ابری بهره مند میشوند. با استفاده از یک مرورگر وب به این برنامه های میزبان ابری دسترسی پیدا

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>cloud providers

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>virtual machine

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>Infrastructure as a Service

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>data center

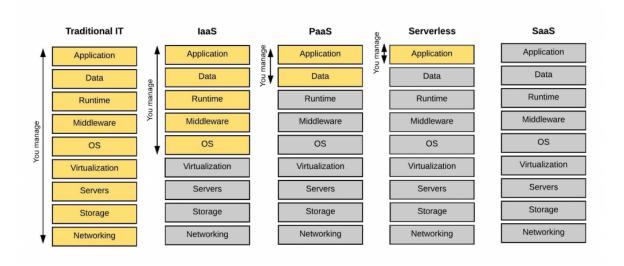
<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>Platform as a Service

<sup>&</sup>lt;sup>6</sup>Software as a Service

می کنند. در این مدل کاربران از خدماتی با شروع سریع، تقاضا محور، موقعیت مکانی مستقل و مقیاس پذیری پویا بهرهمند می شوند. با این حال، این رویکرد این مشکل را دارد که کاربر کنترل بسیار کمتری روی آن دارد.

• رایانش بدون سرور آخرین مدل رایانش ابری است که به طور خاص برای برنامه های گذرا (ephemeral)، فاقد وضعیت (stateless) و رویداد محور(event based) ساخته شده است. مدل رایانش بدون سرور مبتنی بر مقیاس پذیری افقی براساس تقاضا است زیرا برنامه های میزبانی شده نیاز به مقیاس شدن با سرعت بالا دارند. این مدل همچنین از رویکرد "pay as you go" رایانش ابری استفاده می کند و صورتحساب کاربران بر اساس استفاده با دقت میلی ثانیه حساب می شود. تعریف رسمی تر از رایانش بدون سرور این است: معماری های بدون سرور به برنامه هایی اطلاق می شوند که به خدمات شخص ثالث بستگی دارد (FaaS به عنوان سرویس یا FaaS).

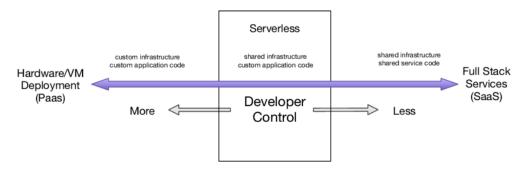
در شکل ۲-۲ مدلهای رایانش ابری نشان داده شده و همچنین بخشهای مدیریت شده توسط ارائه دهنده مشخص شده است.



شکل ۲-۲: مدلهای رایانش ابری

## ۲–۳ رایانش بدون سرور

تعریف اصطلاح بدون سرور دشوار است، زیرا این اصطلاح گمراه کننده است و تعریف آن هم بر مفاهیم دیگر مانند بستر نرم افزاری به عنوان سرویس (PaaS) و نرم افزار به عنوان سرویس (SaaS) همپوشانی دارد. بدون سرور بین این دو مفهوم قرار دارد، جایی که توسعه دهنده کنترل برخی زیرساخت های ابر را از دست میدهد، اما همانطور که در شکل ۲-۳ توضیح داده شده است، بر روی کد برنامه کنترل دارد. مفاهیم بدون سرور به دو دسته تقسیم میشوند:



شکل ۲-۳: مقایسه میزان کنترل توسعه دهنده در مدلهای رایانش ابری مختلف

#### Backend ۱-۳-۲ به عنوان سرویس (BaaS)

در مدل BaaS منطق سمت سرور توسط کاربر پیادهسازی و مدیریت نشده و در عوض از سرویس (SaaS) های ارائه دهنده استفاده می شود. این مدل بسیار نزدیک به مفهوم نرم افزار به عنوان سرویس (SaaS) است تا سر و کار داشتن با ماشین های مجازی و کانتینرها. در این مدل، برنامه ها به اجزای کوچک تر تقسیم می شوند و تعدادی از این اجزاء کاملا با محصولات برون سیاری شده پیادهسازی می شوند.

سرویس های BaaS دارای دامنه های عمومیهستند و از راه دور و از طریق API مورد استفاده قرار می گیرند. این سرویس ها بیشتر مورد توجه توسعه دهندگان برنامه تلفن همراه و صفحات وب ثابت قرار گرفته است زیرا به راحتی میتوانند برای انجام کارهای مورد نیازشان از این سرویس ها استفاده کنند. برای مثال Firebase گوگل یک پایگاه داده است که کاملا توسط خود گوگل مدیریت میشود و از آن مستقیماً می توان در هر برنامه کاربردی و بدون نیاز به هیچ سروری استفاده کرد.

نمونه دیگر سرویس های BaaS استفاده از منطق برنامه ای است که توسط تیم های دیگر پیادهسازی شده. به عنوان مثال سرویس هایی مانند Auth0 و Cognito برای احراز هویت کاربران و مدیریت آن ها

<sup>&</sup>lt;sup>7</sup>Backend as a Service

<sup>&</sup>lt;sup>8</sup>Application Programming Interface

وجود دارند که برنامه های وب و تلفن همراه می توانند از آن استفاده کنند بدون این که نیاز داشته باشند تیم توسعه آن ها حتی قسمتی از این منطق را خودشان پیادهسازی کنند.

BaaS به خاطر رشد در زمینه توسعه برنامه های کاربردی تلفن همراه معروف شد و گاهی اوقات به BaaS شناخته می شد. اما این مفهوم به backend برای برنامه های کاربردی تحت وب و موبایل محدود نمی شود و به عنوان مثال می توان از سرویس هایی برای مدیریت سیستم فایل و ذخیره سازی داده و حتی آنالیز گفتار استفاده کرد که کاملا توسط شرکت دیگری ارائه و مدیریت می شوند. همچنین از این سرویسها در سمت سرور نیز می توان بهره برد.

#### (FaaS) تابع به عنوان سرویس Y-Y-Y

در مدل سرویس دهی FaaS، منطق سمت سرور همچنان توسط خود برنامه نویسان نوشته شده و کنترل می شود. اما برنامه ها در کانتینرهای فاقد وضعیت و گذرایی اجرا می شوند و که به وسیله رویدادها ایجاد شده اند.

تابع به عنوان سرویس در بسیاری از موارد برای تعریف کردن مفهوم بدون سرور استفاده می شود و بسیاری از افراد به اشتباه این دو مفهوم را به جای یکدیگر به کار می برند. FaaS به نسبت بقیه مفاهیم بدون سرور جدیدتر است و برای پیاده سازی پروژه تمرکز ما بر روی این مدل سرویس بیشتر خواهد بود، بنابراین بیشتر به توضیح کارکرد آن خواهیم پرداخت. هنگامی که می خواستیم برنامه سمت سرور را به روش های متداول قدیمی پیاده سازی کنیم، ابتدا با یک سرور میزبان، یک ماشین مجازی یا حتی یک کانتینر شروع به کار می کردیم. سپس برنامه خود را درون آن میزبان مستقر می کردیم. چنانچه میزبان یک ماشین مجازی یا کانتینر بود، برنامه ما به عنوان یک پردازه سیستم عامل اجرا می شد. معمولا برنامه ما متشکل بود از کدهایی که برای انجام عملیات های مختلف و مرتبط با هم نوشته شده بودند.

FaaS این نوع پیادهسازی را تغییر داد. به این صورت که میزبان و پردازه ی برنامه از این مدل حذف شدند و تمرکز بر پیادهسازی منطق برنامه به صورت عملیات ها و تابع های جداگانه قرار گرفت. این تابع ها پس از توسعه به صورت جداگانه بر روی بستر FaaS قرار گرفته و اجرا می شوند. اما این تابع ها مانند یک پردازه ی سرور نیستند که پیوسته فعال باشند و در وضعیت idle قرار داشته باشند تا اینکه زمان اجرای آنها برسد. در عوض بستر FaaS طوری ساخته شده که برای هر تابع منتظر رویداد مربوط به آن بماند. زمانی که آن رویداد رخ داد، بستر از تابع مربوط به آن یک نمونه می سازد، سپس آن نمونه را با پارامترهای آن رویداد اجرا می کند. هنگامی که اجرای تابع به اتمام رسید، بستر FaaS آزاد است که آن

<sup>&</sup>lt;sup>9</sup>Mobile Backend as a Service

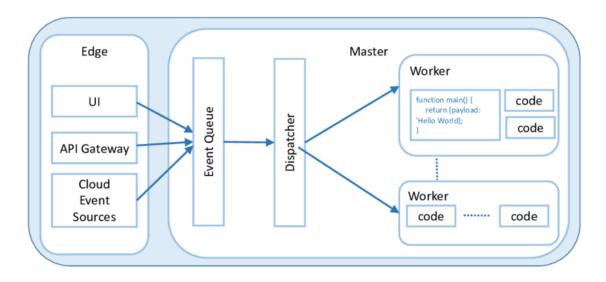
<sup>&</sup>lt;sup>10</sup>Function as a Service

را حذف کند، اما ممکن است آن را برای بهینه سازی مدتی آن را نگه دارد تا اگر رویداد جدیدی رخ داد نخواهد آن را از ابتدا بسازد.

FaaS یک رویکرد رویداد محور ۱۱ است که علاوه بر ارائه یک بستر برای میزبانی و اجرای توابع با بسیاری از منابع رویدادی همگام و ناهمگام ادغام شده است. برای مثال HTTP API Gateway یک منبع رویداد همگام است و صف پیام، عملیات ذخیرهسازی یا رویدادهای برنامهریزی شده، از منابع رویداد ناهمگام هستند.

از نظر سطحی، BaaS و FaaS کاملاً متفاوت هستند. مورد اول برونسپاری کامل اجزای برنامه به صورت جداگانه است و مورد دوم یک محیط میزبانی جدید برای اجرای کد شخصی افراد است. پس چرا آن ها با هم زیر مجموعه مفهوم بدون سرور قرار می گیرند؟

دلیل اصلی این است که در هر دو مورد توسعه دهنده نیاز نیست که مدیریت زیرساخت های سرور خودش و یا پردازه های سرور را در نظر بگیرد. بلکه تمامی منطق برنامه در یک محیط عملیاتی کاملاً منعطف اجرا می شود و وضعیت برنامه نیز در محیطی متشابه ذخیره می گردد. با تغییر تقاضا روی سرور، بستر بدون سرور بر این اساس تعداد ظرفیت سرورها را افزایش داده و یا کاهش می دهد، بدون اینکه لازم باشد برنامه نویسی توسط توسعه دهنده انجام شود. هزینه میزبانی یک سرویس بدون سرور به این معنی متناسب با تعداد در خواست های اجرای تابع ها محاسبه می شود. به عبارت دیگر بدون سرور به این معنی نیست که واقعا سروری در کار نباشد بلکه بدین معنی است که دیگر نیازی نیست نگران سرور باشید



شکل ۲-۴: مثال ابتدایی از معماری یک بستر بدون سرور

<sup>&</sup>lt;sup>11</sup>event-driven

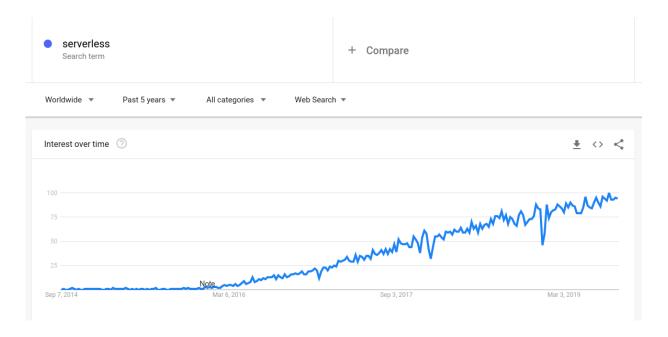
مانند آنچه در شکل ۲-۲ مشاهده می شود، عملکرد اصلی بستر بدون سرور متکی است به توانایی پردازش رویدادها بر اساس تقاضا، با استفاده از مجموعه ای از توابع. بستر بدون سرور باید به مدیریت مجموعهای از توابع، دریافت درخواست های HTTP یا نوع دیگری از درخواستها بپردازد، درخواست را با یکی از توابع مرتبط سازد، نمونهای از تابع را ایجاد کند یا یک مورد موجود را پیدا کند و رویداد را به آن بفرستد، منتظر پاسخ از نمونهی تابع باشد، با پاسخ از نمونهی تابع به درخواست HTTP پاسخ دهد و در صورت عدم نیاز نمونهی تابع را خاموش کند. گزارشهای مربوط به کل فرآیند را نیز باید هنگام انجام تمام این کارها جمع آوری کند. چالش اصلی بستر بدون سرور ارائه همه این موارد است در حالی که باید با الزاماتی از قبیل هزینه، تحمل خطا و مقیاس پذیری کنترل شود. چالش هایی که یک بستر بدون سرور باید بر آن غلبه کند، عبارتند از [۱۵] [۱۱] :

- سرعت برای شروع اجرای یک تابع و پردازش رویداد.
- صف رویدادها و سازگاری متناسب با آن ها. با توجه به ورود رویداد ها و وضعیت فعلی صف، باید برنامه زمانبندی اجرای تابع تنظیم و مدیریت شود تا منابع را از توابعی که در حال اجرا نیستند پس بگیرد.
  - چگونگی مقیاس پذیری و مدیریت خطاها را با دقت در نظر بگیرد.

همانطور که در شکل مشاهده می شود، از زمان شکل گیری مفهوم بدون سرور، محبوبیت آن بسیار افزایش یافته است و انتظار می رود که این رشد همراه با رشد IoT ادامه داشته باشد. رشد محبوبیت فناوری بدون سرور در شکل 3-4 قابل مشاهده است.

#### T-T-T راه حلها و بسترهای ابری موجود

- Amazon lambda اولین بستری است که مدل سرویس بدون سرور را پیادهسازی کرد و معیارهای آن از جمله قیمت گذاری، مدل برنامه نویسی، نحوه استقرار، محدودیت منابع، امنیت و مانیتورینگ را به بازار معرفی کرد. Lambda از زبان های برنامه نویسی Java ،Python ،Node.js و پشتیبانی میکند. با توجه به این که این بستر در این زمینه پیشگام بوده است به عنوان اولین و بهترین راه حل انتخاب میشود و تعداد زیادی از شرکت های بزرگ از سرویس های این بستر استفاده میکنند.
- Google Cloud Functions در حال حاضر این بستر بسیار محدود است و تنها از زبان Google Cloud Functions که در محیط استاندارد Node.js نوشته شده باشد پشتیبانی می کند و تنها به رویدادهای سرویس



شكل ۲-۵: افزايش محبوبيت كلمه serverless در Google Trends طي سه سال اخير

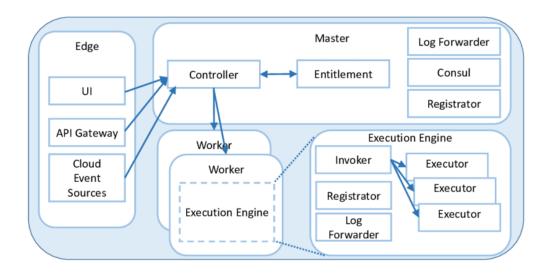
Google Cloud یا درخواست های HTTP پاسخ میدهد. همچنین این بستر هنوز در فاز بتا است و نسخه نهایی آن منتشر نشده است.

- Microsoft Azure Functions بستر بدون سرور متن بازی را ارائه می دهد که کد آن در Microsoft Azure Functions موجود است. تابع های ارائه شده توسط توسعه دهنده با HTTP webhook که با سرویس های بستر ادغام شده است اجرا می شوند. این بستر نیز از زبان های محدودی پشتیبانی می کند.
- **OpenLambda** بستر بدون سرور و متن باز جدیدی است که کد آن در **OpenLambda** موجود است. این بستر در مواردی مشکل دارد که توسعه دهندگان در حال رفع آن هستند [۹]:
  - ۱. راه اندازی بسیار آهسته runtime های زبانهای برنامه نویسی
    - ۲. استقرار حجم زیادی از کد
  - ٣. پشتيباني از حفظ وضعيت كه با تابع هاي فاقد وضعيت پياده شده باشد
    - ۴. استفاده از پایگاه دادهها
- **Kubeless** این بستر بدون سرور، با راهاندازی بر روی بستر کوبرنتیز، بدون نیاز به پیچیدگیهای چارچوب بستر بدون سرور مانند سیستم صف پیام، آن را به یک بستر اجرا کننده ی تابع تبدیل می کند. اما این بستر هنوز به اندازه کافی بالغ نشده است که در مرحله تولید مورد استفاده قرار

گیرد. همچنین جامعه ی آن به اندازه کافی بزرگ نیست، اسناد آن ناقص هستند و اشکالاتی در آن مشاهده شده است. این بستر نیز متن باز است [۶].

- OpenFaaS یکی از بهترین و معروفترین بستر بدون سرور متن باز با استفاده ی آسان است. تابعها در بستر OpenFaaS باید از جنس کانتینر باشند. به همین دلیل این بستر از تمامی زبانهای برنامه نویسی پشتیبانی می کند. معماری این بستر نسبتاً ساده است و بر روی هماهنگ کنندههای ابری کوبرنتیز و Docker Swarm راهاندازی می شود [۱۰].
- OpenWhisk کلیدی ترین ویژگی این بستر این است که میتوان با اتصال تابع ها با یکدیگر ترکیبی از تابع ها را ساخت و آن را به عنوان تابع جدید ارائه داد. این بستر نیز به صورت متن باز در Github موجود است و از زبان های Swift Java ،Node.js و Swift پشتیبانی می کند. همچنین این قابلیت نیز وجود دارد که تابع ها به صورت باینری پیادهسازی شده و در یک کانتینر قرار گرفته باشند.

این بستر در مقایسه با معماری ساده بدون سرور (شکل  $\Upsilon$ - $\Upsilon$ )، دارای اجزای مهمی است که امنیت، گزارش گرفتن و نظارت را کنترل می کنند. این معماری جدید در شکل  $\Upsilon$ - $\Upsilon$  قابل مشاهده است.



شکل ۲-۶: معماری بستر بدون سرور OpenWhisk

در انتها به این نتیجه میرسیم که بهترین و پایدارترین راه حل AWS Lambda است. پیشگام بودن در این زمینه باعث شده است تا وقت کافی برای رشد و پشتیبانی از زبان های معروف را داشته باشد. بعد از آن Microsoft Azure Functions برای انتخاب مناسب است. به دلیل در دسترس نبودن این سرویسها در داخل کشور، پیادهسازی این بستر با بهره گیری از پروژه های متن باز معقول به نظر

میرسد و ارائه چنین سرویسهایی در حال آغاز است. با توجه به بررسیها و مقایسههای صورت گرفته بهترین راه حل متن باز استفاده از بستر OpenWhisk است که ما در این پروژه نیز از این بستر استفاده کردیم. در ادامه پس از آشنایی با مفاهیم و معماری میکروسرویس، بیشتر با نحوه کارکرد و اجزای مختلف این بستر بدون سرور آشنا خواهیم شد.

## $\mathfrak{r}-\mathfrak{r}$ میکروسرویس و کانتینرها

معماری میکروسرویس ۱۲ به مرور در حال کسب محبوبیت فزایندهای است و امروزه تقریباً در همه پروژههای نرمافزاری عمده از آن استفاده می شود. دلیل اصلی این مسئله ناشی از مزیتهای آن و مسائلی است که حل می کند. در این بخش ابتدا به معرفی مفهوم معماری میکروسرویس و شناخت مزیتهای استفاده از آن می پردازیم و سپس فناوریهای مورد نیاز برای پیاده سازی این نوع معماری را بررسی می کنیم.

## ۲-۴-۲ میکروسرویس

در ابتدا باید مفهوم خود میکروسرویس را درک کنیم. میکروسرویس، همان طور که از نام آن مشخص می شود، اساساً به سرویسهای نرمافزاری مستقلی گفته می شود که کارکردهای تجاری خاصی را در یک برنامه ی کاربردی نرمافزاری ارائه می کنند. این سرویسها می توانند به صورت مستقل از هم نگهداری، نظارت و توزیع شوند.

معماری مبتنی بر سرویس<sup>۱۲</sup> به برنامههای کاربردی امکان ارتباط با یکدیگر روی یک رایانه منفرد و یا در زمان توزیع برنامههای کاربردی روی چندین رایانه در یک شبکه را ارائه می کند. هر میکروسرویس ارتباط اند کی با سرویسهای دیگر دارد. این سرویسها خود کفا هستند و یک کار کرد منفرد (یا گروهی از کار کردهای مشترک) را ارائه می کنند.

معماری میکروسرویسها به طور طبیعی در سازمانهای بزرگ و پیچیده استفاده می شود که در آنها چند تیم توسعه می توانند مستقل از هم برای ارائه یک کار کرد تجاری کار بکنند و یا برنامههای کاربردی ملزم به ارائه خدمات به یک حوزه تجاری باشند.

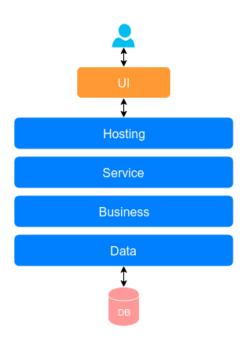
به طور خلاصه یک مفهوم وجود دارد و آن این است که ما همواره ملزم هستیم نرمافزار را نگهداری و بهروزرسانی کنیم. باید فرایند بهبود برنامههای کاربردی را آسان تر و مقدار زمان مورد نیاز برای ارائه نسخههای جدید آنها را کوتاه تر کنیم.

#### معماري يكپارچه

در سالهای اخیر برنامههای کاربردی نرمافزاری در معماریهای چندلایه و یکپارچه پیادهسازی می شدند. به عنوان نمونه در شکل V-Y یک معماری معمول برای برنامه یکپارچه ارائه شده است:

<sup>&</sup>lt;sup>12</sup>microservices architectur

<sup>&</sup>lt;sup>13</sup>Services Oriented Architecture (SOA)



شکل ۲-۷: معماری یکپارچه

در این معماری هر لایه در کد نرمافزاری پیادهسازی میشد و از چندین کلاس و واسط تشکیل شده بود:

#### لايه داده

این لایه برای ذخیرهسازی دادهها در پایگاه داده و فایلها پیادهسازی شده است. تنها مسئولیت این لایه ارائه دادهها از منابع دادهای مختلف است.

#### لایه تجاری

مسئولیت لایه تجاری، بازیابی دادهها از لایه داده و اجرای محاسبات است. لایه تجاری نمیداند که دادهها در فایل یا پایگاه داده یا در موارد دیگر هستند. لایه تجاری به لایه دادهها وابسته است.

#### لايه سرويس

لایه سرویس روی لایه تجاری قرار می گیرد. این لایه یک پوشش برای لایه تجاری ایجاد می کند که شامل امنیت، گزارش گیری و وساطت برای فراخوانی کار کردها است. لایه سرویس به لایه تجاری وابسته است.

### لایه میزبانی

سرویسها از طریق این لایه میزبانی میشوند. لایه میزبانی از فناوریهای مبتنی بر سرویس مانند TCP، HTTPS، HTTP و غیره بهره REST API برای میزبانی با استفاده از پروتکلهای مختلف مانند TCP، HTTPS، HTTP و غیره بهره می گیرد. کل برنامه ی کاربردی به صورت یک پردازش نرمافزاری اجرا می شود. برنامه ها از طریق LTL مانند https://example.com/myapplication در دسترس هستند.

#### لایه رابط کاربری

لایه رابط کاربری شامل کدهایی است که در لایه میزبانی مورد ارجاع قرار می گیرند و به منظور ایجاد امکان تعامل با برنامه ی کاربردی برای کاربران طراحی شده است.

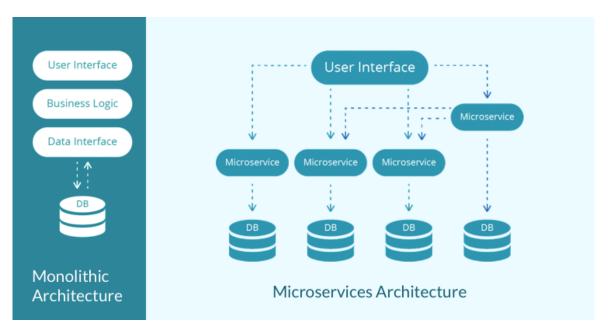
این طراحی به توسعه دهندگان امکان می دهد که روی یک کارکرد خاص متمرکز شوند، ویژگی را تست کنند، و یا برنامه ی کاربردی را با استفاده از کنترل معکوس از طریق تزریق وابستگیها و میزبانی یک برنامه ی کاربردی روی ماشینهای متعدد تجزیه کنند.

طراحی یکپارچه لایهبندی شده مزایای زیادی دارد؛ اما نواقصی نیز دارد. در ادامه فهرستی از مشکلات رایج این نوع معماری را مورد اشاره قرار دادهایم:

- این طراحی برای مقیاسبندی و نگهداری برنامه ی کاربردی سرراست نیست. این طراحی زمان مورد نیاز برای قرار دادن کارکردهای جدید در اختیار کاربر را افزایش داده است، چون چرخه توسعه زمان بیشتری طول می کشد.
- برای ایجاد تعادل در بار کاری، کل برنامه ی کاربردی روی چند ماشین توزیع می شود. به علاوه، امکان توزیع کارکردهای خاص روی سرورهای چندگانه برای متوازن سازی بار وجود ندارد.
- طراحی برنامهی کاربردی پیچیده است، چون همه ویژگیها در یک برنامهی یکپارچه منفرد پیادهسازی شدهاند.
- زمانی که تعداد برنامههای کاربردی در سازمان افزایش مییابد، توزیع برنامههای یکپارچه نیازمند اطلاع رسانی و هماهنگی با همه تیمهای توسعه ویژگیهای جدید است. این امر موجب افزایش زمان مورد نیاز برای تست و توزیع برنامه میشود.
- این معماری برنامهی کاربردی را وادار می کند که در یک مجموعه فناوری منفرد پیادهسازی شود.
- در مواردی که زمان تحویل طولانی تر شود، در طی زمان نیازمند پول بیشتری برای توسعه و نگهداری برنامه ی کاربردی خواهد بود.
- از آنجا که همه کد درون یک برنامه ی کاربردی منفرد قرار دارد، نگهداری کد پس از مدتی به سرعت دشوار می شود.

#### معماري ميكروسرويس

میکروسرویسها برای حل مسائل اشاره شده فوق معرفی شدهاند. معماری میکروسرویس یک بهینه سازی در زمینه معماری یکپارچه محسوب می شود. در این معماری هر کارکرد تجاری به صورت یک سرویس ارائه می شود. هر سرویس می تواند به صورت مستقل از سرویسهای دیگر میزبانی و توزیع شود. در شکل ۲-۸ معماری یکپارچه با معماری میکروسرویس مقایسه شده است.



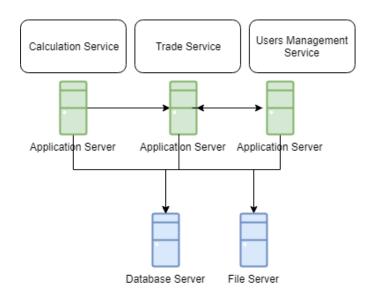
شکل ۲-۸: مقایسه معماری میکروسرویس با معماری یکیارچه

- هر سرویس را میتوان یک برنامهی کاربردی کوچک تصور کرد.
- همه سرویسها می توانند حتی زمانی که سرویسها روی ماشینهای مختلف هستند، با همدیگر ارتباط داشته باشند. این وضعیت در ادامه امکان پیادهسازی کارکردهای جدید در سرویسها را فراهم می سازد.
- میکروسرویسها، سازمانها را تشویق میکنند که از فرایند توزیع و تحویل پیوسته ۱۴ خودکار پیروی کنند.
- برنامههای کاربردی در نهایت بسیار پایدارتر میشوند، چون هر ویژگی میتواند به صورت مستقل تست و توزیع شود.

<sup>&</sup>lt;sup>14</sup>Continuous Integration/ Continuous Development (CI/CD)

- از آنجا که هر سرویس روی پردازش مجزایی میزبانی میشود، اگر یک سرویس به نقطه تنگنای برنامه ی کاربردی تبدیل شود و به منابع زیادی نیاز داشته باشد، در این صورت میتوان آن را بدون هیچ گونه تأثیر سوء روی سرویسهای دیگر، به ماشین دیگری انتقال داد.
- زمانی که کاربران بیشتری شروع به استفاده از یک ویژگی برنامه ی کاربردی بکنند، آن سرویس می تواند با توزیع روی رایانههای قدرتمندتر یا از طریق استفاده از کش بدون این که روی سرویسهای دیگر هیچ تأثیری بگذارد، مقیاس بندی شود.
- این معماری پایداری برنامهی کاربردی را نیز افزایش میدهد، چون هر سرویس میتواند به صورت مستقل ساخته، تست، توزیع و استفاده شود.
- کد برنامه ی کاربردی می تواند به سادگی نگهداری شود و پردازشها می توانند به صورت مجزا تحت نظارت قرار بگیرند.
- توسعه دهندگان اختصاصی می توانند سرویسها را به صورت مستقل از هم پیاده سازی کرده و این سرویسها را بدون تأثیرگذاری روی سرویسهای دیگر انتشار دهند.
- بدین ترتیب نقطه شکست منفرد نیز از بین میرود، زیرا یک سرویس میتواند بدون تأثیر گذاری روی ویژگیهای دیگری که برنامه ی کاربردی نرمافزاری ارائه می کند، متوقف شود.
- در نتیجه این طراحی زمان مورد نیاز برای تحویل نسخههای جدید را کاهش میدهد و بنابراین هزینه را در طی زمان کاهش میدهد.
- قابلیت استفاده مجدد از کد افزایش مییابد، زیرا یک ویژگی به صورت سرویس میزبانی شده است
   و امکان استفاده چند سرویس از یک ویژگی به جای پیادهسازی مجدد کد در هر مورد وجود دارد.
- معماری مبتنی بر سرویس امکان استفاده از مجموعه متنوعی از فناوریها برای رفع نیازها را دارد. به عنوان نمونه بستههای تحلیل داده زبان پایتون می توانند به صورت مجزا توزیع و میزبانی شوند و همزمان می توان از NodeJS برای پیاده سازی سرویسها استفاده کرد و ReactJS نیز برای پیاده سازی رابط کاربری مورد استفاده قرار گیرد.

در شکل ۲-۹ نشان دادهایم که سرویسهای متفاوت چگونه میتوانند روی سرورهای مختلف برنامهی کاربردی توزیع شوند [۱۳].



شکل ۲-۹: توزیع میکروسرویسها روی سرورهای مختلف

میکروسرویسها می توانند با استفاده از طیف متنوعی از فناوریها از جمله داکر و کوبرنتیز پیادهسازی و میزبانی شوند. در ادامه به معرفی این فناوریها می پردازیم. اما در ابتدا نیاز به آشنایی با مفهوم کانتینر ۱۵ داریم.

#### ۲-۴-۲ کانتینرها

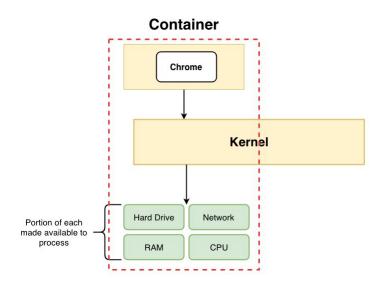
کانتینرها اجازه بستهبندی برنامههای کاربردی را به همراه تمام قسمتهایی که نیاز دارند شامل کتابخانهها و دیگر وابستگیهایش، به توسعهدهندهها میدهند. به عبارت دیگر میتوانیم کانتینر را شامل پردازه  $^{16}$  در حال اجرا و منابع سختافزاری اختصاص داده شده به آن پردازه تعریف کرد (شکل  $^{10}$ - $^{10}$ ). پس کانتینر به معنی یک قسمت سختافزاری و قابل رویت نیست بلکه یک تعریف انتزاعی به معنای یک پردازه یا گروهی از پردازهها به همراه منابع تخصیص داده شده به آنها میباشد.

کانتینرها مکانیزم منطقی بستهبندی ارائه میدهند بدین معنا که برنامههای کاربردی میتوانند از محیطی که در آن در حال اجرا هستند جدا شوند. این جداسازی باعث میشود تا برنامههای کاربردی مبتنی بر کانتینرها به راحتی و بدون درنظر گرفتن محیط هدف مستقر شوند. کانتینرایز کردن برنامهها منجربه آن میشود که توسعهدهندگان تنها به منطق برنامه فکر کنند و تیمهای عملیات تکنولوژی اطلاعات بر روی پیادهسازی و مدیریت آن تمرکز کنند.

برخلاف یک ماشین مجازی، یک کانتینر دارای یک سیستم عامل مجزا نمیباشد. سیستم عاملها

<sup>&</sup>lt;sup>15</sup>container

<sup>&</sup>lt;sup>16</sup>process



شکل ۲-۱: نمایش یک کانتینر

kernel دارند که یک پروسه اجرایی نرمافزاری  $^{17}$  میباشد و وظیفه آن کنترل دسترسی بین برنامههای در حال اجرا به منابع سختافزاری موجود در کامپیوتر است.

سیستم عاملها ویژگی به نام name spacing دارند که به وسیله آن می شود قطعههایی ۱۱ منابع سخت افزاری موجود ساخت و آنها را به یک برنامه خاص اختصاص داد. در نتیجه به وسیله می می spacing می شود منبع سخت افزاری را بر طبق پردازه یا برنامه اجرایی جدا و ایزوله کرد. البته ویژگی spacing می شود منبع سخت افزار نمی باشد و برای نرمافزار هم تعریف می شود. یک ویژگی دیگر هم با نام control group وجود دارد که به وسیله آن می توان مقدار منبعی که یک پردازه می تواند استفاده کند را محدود کرد. در نتیجه به وسیله این دو ویژگی می توان برای هر پردازه منابعی را اختصاص داد و آن منابع را محدود کرد.

در این میان نیاز به تعریف مفهومی با عنوان ایمیج ۱۵ داریم. ایمیج فایلهای سیستمی ۲۰ است که شامل همه وابستگیها و تنظیمات موردنیاز برای اجرای یک برنامه خاص میباشد. ایمیج را میتوان به کانتینر تبدیل کرد. برای این کار ابتدا kernel منابع سختافزاری لازم را جدا می کند به طوری که فقط پردازههای کانتینر موردنظر می توانند به این منابع دسترسی داشته باشند. در ادامه فایلهای موردنیاز آن کانتینر نیز جدا می شوند و بدین ترتیب یک کانتینر ساخته می شود.

<sup>&</sup>lt;sup>17</sup>running software process

<sup>&</sup>lt;sup>18</sup>segments

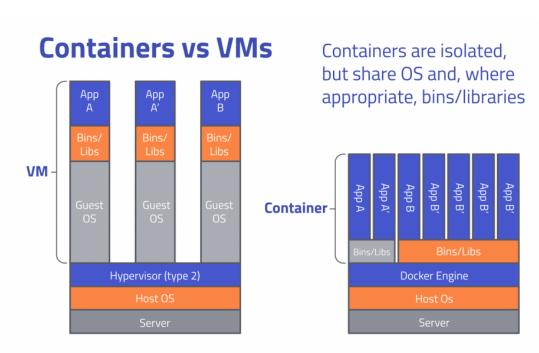
<sup>&</sup>lt;sup>19</sup>image

<sup>&</sup>lt;sup>20</sup>file system

## ۲-۴-۳ داکر

در قسمت قبل با مفهوم کانتینر آشنا شدیم. حال سوال این است که چگونه می توانیم کانتینر را بسازیم و سپس با آن کار کنیم؟ در این قسمت با ابزاری به نام داکر <sup>۲۱</sup> آشنا می شویم.

داکر وظیفه مدیریت کانتینرها را به عهده دارد و بیشتر شبیه یک ماشین مجازی عمل می کند، تفاوت داکر با ماشین مجازی در این است که در ماشین مجازی برای اجرای برنامهی کاربردی و برنامه های مختلف که بخواهیم به صورت ایزوله و مجزا از هم کار کنند باید ماشینهای مجازی مختلف ساخته شود که همین موضوع بار پردازشی و هدر رفت منابع سیستمی را روی سرور به همراه دارد. ولی در داکر روی یک ماشین مجازی خاص که میتواند دارای سیستم عامل ویندوز یا لینوکس باشد، ماژول داکر نصب شده و سپس روی سرویس داکر، کانتینرهای مختلف حاوی برنامههای کاربردی مختلف نصب و اجرا میشوند بدون اینکه کانتینرها به هم دسترسی داشته باشند. (شکل ۲-۱۱) بدین صورت کانتینرها از هم ایزوله هستند و نیاز برای ایجاد چندین ماشین مجازی را مرتفع میسازند. از طرف دیگر کانتینرهای داکر به راحتی در فضای رایانش ابری قرار می گیرد و به نوعی طراحی شده که تقریباً تمامی برنامههای کاربردی که از متدولوژی توسعه عملیات ۲۲ بهره می گیرند با داکر تعامل داشته باشند.



شکل ۲-۱۱: مقایسهی داکر و ماشین مجازی

<sup>&</sup>lt;sup>21</sup>Docker بین (DevOps)، مجموعهای از روشها، فرایندها و ابزارهایی است که با تمرکز بر همکاری و یکپارچگی بین <sup>۲۲</sup>توسعه عملیات فناوری اطلاعات، ارزشهای تولید شده را بهطور سریع و مداوم به مشتریان نهایی میرساند.

داکر محیطی محلی را برای توسعه فراهم می کند که این محیط دقیقاً عمل کرد یک سرور را در اختیار توسعه دهندگان قرار می دهد. این امر برای روش توسعه توزیع و تحویل پیوسته (CI/CD) کاربرد زیادی دارد. از این طریق می توان چندین محیط توسعه را از یک میزبان مشخص با یک نرمافزار، سیستم عامل و تنظیمات واحد اجرا کرد. از طرف دیگر پروژه را می توان روی چند سرور جدید و مختلف آزمایش کرد و تمامی اعضای گروه بر روی یک پروژه واحد با تنظیمات همانند قادر به همکاری هستند. این کار توسعه دهندگان را قادر می سازد تا نسخه های جدید برنامه خود را به سرعت آزمایش کرده و از عملکرد صحیح آن اطمینان خاطر حاصل کنند.

تمامی زیرساختهای فناوری اطلاعات نیازمند مدیریت و نظارت هستند و در همین راستا کانتینرها نیز باید نظارت شوند و در حالت کنترلشدهای قرار بگیرند. درغیر این صورت مشخص نخواهد شد سرور چه برنامههایی را اجرا می کند. خوشبختانه از برنامههای دواپس می توان برای مانیتور کانتینرهای داکر کمک گرفت، اما به این نکته نیز باید اشاره کرد که این برنامهها برای کانتینرها بهینه نشدهاند. مانجاست که باید سراغ ابزارهای مدیریت و نظارت رایانش ابری را گرفت. ابزارهایی مانند Docker این زمینه گزینههای خوبی بهنظر می رسند و تجربه نشان داده است در بین این ابزارها Kubernetes محبوبیت بیشتری پیدا کرده است. [۱۸]

## ۲-۴-۲ کوبرنتیز

#### مفاهيم اوليه

کوبرنتیز یک هماهنگ کننده ی کانتینری <sup>۲۳</sup> متن باز، قابل حمل و قابل توسعه میباشد که برای اجرا و مدیریت کانتینرها و همچنین جهت تسهیل تنظیمات توسعه داده شدهاست. کوبرنتیز بر مبنای ۱۵ سال تجربه گوگل در ساختن کانتینرها بنا شدهاست.

از ویژگیهای کوبرنتیز میتوان به موارد زیر اشاره کرد:

#### کشف سرویس و توزیعبار<sup>۲۴</sup>:

کوبرنتیز بدون احتیاج به تغییر برنامه کاربردی این امکان را میدهد تا سرویس خود را ثبت نام کنید و اجازه دهید تا بقیه سرویسها از وجود آن خبردار شوند. کوبرنتیز به هر کانتینر یک آدرس آیپی اختصاصی میدهد و برای هر گروه از کانتینرها یک نام DNS اختصاص میدهد که امکان توزیع بار بین آنها را فراهم میکند.

<sup>&</sup>lt;sup>23</sup>container orchestration

<sup>&</sup>lt;sup>24</sup>Service discovery and load balancing

#### ۲. هدایت کردن انبارهای ذخیره اطلاعات ۲۵:

کوبرنتیز این اجازه را میدهد تا به صورت خودکار انبارهای ذخیره اطلاعات سیستم را مقداردهی کنید.

#### ۳. تطبیق خودکار ۲۶:

بدین معنی که حالت مورد انتظار خود را به کوبرنتیز معرفی میکنید و کوبرنتیز حالت فعلی را به حالت مورد انتظار تبدیل میکند.

#### ۴. بستهبندی خودکار۲۰:

با توجه به نیازمندی و منابع موردنیاز هر کانتینر، کوبرنتیز به صورت اتوماتیک کانتینرها را بر روی نودها قرار میدهد.

#### ۵. ترمیم خودکار <sup>۲۸</sup>:

کوبرنتیز به صورت خودکار تمامی کانتینرهایی که موفق به اجرا نشوند را بازنشانی میکند. همچنین در صورتی که نودی که کانتینر بر روی آن در حال اجرا است، دچار مشکل شود، کوبرنتیز تمامی کانتینرهای در حال اجرا بر روی آن را مجدداً روی نودهای باقی مانده قرار می دهد.

#### ۶. توسعه پذیری افقی:

کوبرنتیز این امکان را میدهد تا برنامه کاربردی خود را به صورت اتوماتیک کوچک یا بزرگ کنید. همچنین این امکان را میدهد تا این کار را بر عهده ی خود کوبرنتیز قرار دهید و این کار به صورت خودکار انجام گیرد.

#### ۷. مدیریت secret ها و تنظیمات<sup>۲۹</sup>:

کوبرنتیز امکان ذخیره و مدیریت اطلاعات حساس مانند رمزعبورها، ssh keys ، OAuth tokens را میدهد. میتوانید بدون بازسازی کانتینرها، secrets و تنظیمات، محصول کاربردی را پیادهسازی و یا بهروز کنید. این کار بدون نمایشدادن secret در فایلهای تنظیمات انجام می گیرد.

<sup>&</sup>lt;sup>25</sup>Storage orchestration

<sup>&</sup>lt;sup>26</sup>Automated rollouts and rollbacks

<sup>&</sup>lt;sup>27</sup>Automatic bin packing

<sup>&</sup>lt;sup>28</sup>Self-healing

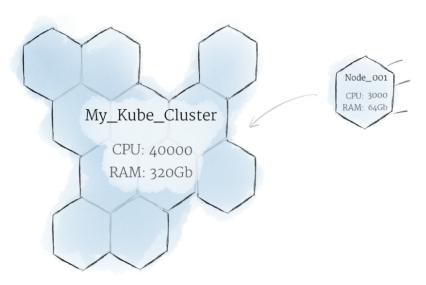
<sup>&</sup>lt;sup>29</sup>Secret and configuration management

#### معماري كوبرنتيز

اولین مرحله جهت کار کردن با کوبرنتیز شناخت معماری و اجزای آن است.

یک نود کوچکترین جزء سختافزارهای محاسباتی در کوبرنتیز است. نود نماینده یک ماشین در خوشه است. در بیشتر سیستمهای تولید، به احتمال زیاد نود یک ماشین فیزیکی در مرکز داده و یا یک ماشین مجازی بر روی ارائهدهندگان ابری میباشد. تعریف یک نود به عنوان یک ماشین، این اجازه را میدهد که یک لایه از مفاهیم را استفاده کنیم. بدین معنا که نیاز نیست نگران مشخصات یکتا ماشین باشیم بلکه هر ماشین را مجموعهای منابع مانند CPU و CPU درنظر میگیریم که میتوانند استفاده شوند. بدین ترتیب هر ماشین میتواند جایگزین ماشینی دیگر در دنیای کوبرنتیز شود.

اگرچه کارکردن با تکنودها می تواند مفید باشد اما این روش کوبرنتیز نیست. به طور کلی در کوبرنتیز ما یک خوشه <sup>۲۰</sup> را به جای حالتهای تکنودها درنظر می گیریم (شکل ۲-۱۲). در کوبرنتیز نودها منابع خود را به اشتراک می گذارند تا یک ماشین قدر تمند تر شکل گیرد. وقتی برنامههای خود را بر روی خوشه مستقر می کنید، کارهای اجرایی برنامه به صورت هوشمندانه بر روی تک نودها توزیع می شود. اگر نودی اضافه یا حذف شود، خوشه کارها را بر روی نودها جابه جا می کند. لازم به ذکر است برنامه و برنامه نورس با نحوه اجرای برنامه و توزیع آن بر روی نودها در گیر نیست.



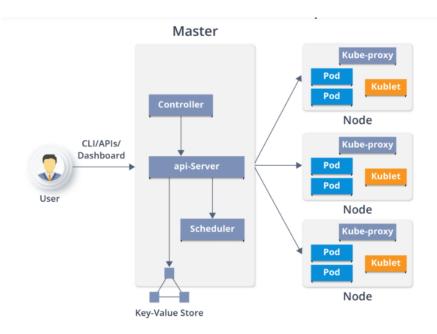
شکل ۲-۱۲: رابطهی نود و خوشه در کوبرنتیز

تصویر (شکل ۲–۱۳) معماری یک خوشه کوبرنتیز  $^{"}$ میباشد. از آن جایی که کوبرنتیز یک خوشه محاسباتی را پیاده می کند، همه چیز در داخل این خوشه کوبرنتیز اتفاق می افتد. این خوشه میزبانی

<sup>&</sup>lt;sup>30</sup>cluster

<sup>&</sup>lt;sup>31</sup>Kubernetes Cluster

یک نود با نام مستر  $^{77}$  و نودهای دیگر با نام نود کارگر  $^{77}$  را بر عهده دارد. همچنین خارج خوشه یک متعادل کننده بار  $^{77}$  وجود دارد که ترافیک خارجی را کنترل و بین نودها پخش می کند. مستر کنترل خوشه و نودهای داخل آن را برعهده دارد. هر نود میزبان یک یا تعدادی پاد $^{70}$  می باشد و هر پاد شامل گروهی از کانتیرها می باشد که برای یک هدف با یکدیگر در تعامل هستند.



شکل ۲-۱۳: معماری خوشه کوبرنتیز

در نتیجه به طور کلی معماری خوشهی کوبرنتیز دارای اجزا اصلی زیر میباشد:

- ۱. نودهای مستر
- ۲. نودهای کارگر
- ۳. مراکز ذخیره اطلاعات توزیعشده به صورت key-value"

#### نود مستر

نود مستر را می توان یک نقطه شروع برای همه کارهای اجرایی که قرار است آن خوشه کوبرنتیز بر عهده داشته باشد، دانست. می توان برای چک کردن تحمل خطا بیش از یک نود مستر را در خوشه قرار

<sup>&</sup>lt;sup>32</sup>master

<sup>&</sup>lt;sup>33</sup>worker node

<sup>34</sup> load balancer

<sup>35</sup> pod

<sup>&</sup>lt;sup>36</sup>Distributed key-value store(etcd)

داد. در این حالت نیز یکی از نودهای مستر به عنوان نود اصلی شناخته می شود و دستورات لازم را به آن اعمال می کنیم. تنها نودهای مستر توانایی اجرای عملیات زمان بندی کانتینرها بر روی نودهای کارگر یا خودشان را دارا می باشند. هر نود مستر یک رابط برنامهنویسی دارد که از طریق آن با رابط کنسولی و یا رابط تحت وب می توان با نود مستر ارتباط برقرار نمود.

در کوبرنتیز نودها به وسیله مستر ساخته و مدیریت می شوند. در واقع در مستر برنامههایی اجرا می شوند، که این برنامهها ساخت و اجرای نودها را کنترل می کنند. توسعه دهندگان برنامههای خود را در قالب فایل تنظیمات ۲۲ به مستر می دهند و مستر برنامه خواسته شده را در نودها پخش می کند.

نود مستر دارای چهار جز اصلی است که به تشریح آنها میپردازیم:

#### :Api server .\

تمام کارهای مدیریتی از طریق API server در نود مستر انجام می شود. تمام دستورات REST که به API server فرستاده می شوند در این قسمت اعتبارسنجی و پردازش می شوند. پس از اجرای در خواست، نتیجه به دست آمده در مراکز ذخیره اطلاعات توزیع شده ذخیره می شوند.

### ۲. زمانبند۳۸:

این قسمت وظیفه زمان بندی کارها را برای نودهای کارگر بر عهده دارد. همچنین اطلاعات مصرف منابع هر نود کارگر را در خود نگه می دارد.

### ۳. مدیر کنترل<sup>۲۹</sup>:

یک daemon به وظیفه کنترل حلقههای بدون انتها را بر عهده دارد. همچنین وظیفه اجرای توابع چرخه زندگی <sup>۱۹</sup> مانند ساخت namespace و anilifecycle، جمعآوری زباله (باقی مانده) رویدادها، جمعآوری زباله (باقی مانده) پاک کردنهای رویدادها، جمعآوری زباله (باقی مانده) پاک کردنهای آبشاری، جمعآوری زباله (باقی مانده) نودها و ... را بر عهده دارد. از وظایف دیگر این قسمت نظارت و دنبال کردن وضعیت مورد انتظار اشیاء و وضعیت فعلی اشیاء می باشد و زمانی که این دو وضعیت در شرایط برابر نباشند، حلقه اصلاحی را به سیستم اعمال می کند تا این دو وضعیت برابر شوند.

<sup>&</sup>lt;sup>37</sup>config file

<sup>&</sup>lt;sup>38</sup>scheduler

<sup>&</sup>lt;sup>39</sup>controller manager

<sup>&</sup>lt;sup>۴۰</sup>در سیستم عاملها ، یک برنامه کامپیوتری است که به جای آن که تحت کنترل مستقیم یک کاربر باشد، به عنوان یک پردازه در پس زمینه اجرا می شود.

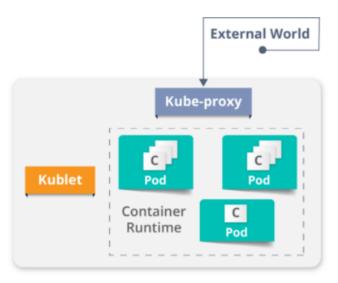
<sup>&</sup>lt;sup>41</sup>lifecycle

#### :ETCD .۴

یک مرکز ذخیرهسازی توزیعشده به صورت key-value میباشد که حالت خوشه را در خود نگه میدارد. هم میتواند قسمتی از نود مستر باشد و هم میتواند یک تنظیمات خارجی باشد. علاوه بر حالت خوشه جزییات تنظیمات خوشه را نیز در خود نگهداری میکند.

### نود کارگر

یک سرور فیزیکی و یا یک ماشین مجازی میباشد که به وسیله پاد برنامههای کاربردی را اجرا میکند و به وسیله نود مستر کنترل میشود. نود کارگر دارای قسمتهای زیر میباشد (شکل ۲-۱۴):



شکل ۲-۱۴: معماری نود کارگر

#### :container runtime .\

جهت اجرای چرخه زمان کانتینرها، نود کارگر به این قسمت نیازمند است. گاهی اوقات داکر به عنوان یک container runtime معرفی میشود اما در واقع داکر پلتفرمی میباشد که از کانتینرها به عنوان یک container runtime استفاده میکند.

#### :Kubelet .Y

یک عامل است که با نود مستر ارتباط برقرار می کند و بر روی نودهای کارگر اجرا می شود. همچنین مشخصات فنی پادها را دریافت می کند و کانتینرهایی که به پادها مرتبط هستند را اجرا می کند. سیس از اجرا و سلامتی کانتیرها اطمینان حاصل می کند.

#### :Kube-proxy .\tau

جهت ارتباط با شبکه (host sub-netting) بر روی هر نود اجرا می شود و اطمینان حاصل می کند که سرویسها برای قسمتهای خارجی در دسترس هستند. همچنین به عنوان یک پروکسی شبکه و یک متعادل کننده بار برای سرویس عمل می کند و مسیریابی شبکه را برای بستههای TCP و UDP انجام می دهد. این پروکسی شبکه دائما به API server گوش می دهد. برای هر سرویس یک مسیریابی انجام می دهد تا بتوان به آن دسترسی داشت.

#### :Pod .۴

شامل یک یا چند کانتینر است که کانتینرها از لحاظ منطقی با هم برابرند. پادها به عنوان یک واحد منطقی اجرا میشوند. پادها نیاز ندارند که بر روی یک ماشین مجازی اجرا شوند بلکه میتوان هر کدام را بر روی یک ماشین مجازی متفاوت اجرا کرد.

### اشياء كوبرنتيز

در فضای یک نود کارگر می توان از اشیاء ۲۰ مختلفی استفاده کرد. اشیاء در کوبرنتیز موجودیتهای ماندگار هستند. کوبرنتیز از این موجودیتها برای نشاندادن حالت و وضعیت خوشه استفاده می کند مهم ترین مواردی که این موجودیتها توصیف می کنند شامل مشخص کردن برنامههای کاربردی کانتینر شده در حال اجرا، منابع در دسترس برای برنامههای در حال اجرا، سیاستهایی که مشخص می کند این برنامهها چگونه رفتار کنند و ... می باشد. اشیاء کوبرنتیز یک بار توسط توسعهدهنده ایجاد می شوند و سیستم کوبرنتیز دائماً این اشیا را زیرنظر می گیرد و از وجود آنها اطمینان حاصل می کند. با ایجاد یک شی، به سیستم کوبرنتیز می گویید که می خواهید خوشه چگونه کار کند. بدین ترتیب حالت مورد انتظار خوشه را مشخص می کنید. جهت ساخت، اصلاح و یا حذف اشیا نیازمند kubernetes API هستید.

هر شیء کوبرنتیز شامل دو قسمت تودرتو میباشد و هر قسمت خود یک شیء است. این دو قسمت تنظیمات شیء را اداره میکنند. این دو قسمت spec و status نام دارند. قسمت که توسعه دهنده باید آن را مهیا کند، حالت مورد انتظار شیء را توصیف میکند. قسمت status حالت حقیقی و فعلی شیء را توصیف میکند که به وسیله سیستم کوبرنتیز تهیه و بهروز می شود.

<sup>&</sup>lt;sup>42</sup>object

تعدادی از اشیاء کوبرنتیز را معرفی می کنیم [۱۷]:

#### :Pod .\

پاد گروهی از یک یا چند کانتینر با انبار ذخیرهسازی <sup>۱۴</sup> و شبکه بهاشتراک گذاشته شده میباشد. کوبرنتیز به طور مستقیم کانتینرها را اجرا نمی کند، بلکه یک یا چند کانتینر را در ساختاری با نام پاد بستهبندی می کند. کانتینرهای داخل یک پاد دارای منابع یکسان به همراه شبکه محلی یکسان هستند و به آسانی با دیگر کانتینرهای داخل پاد ارتباط برقرار می کنند. این امر به این دلیل است که بر روی یک ماشین قرار دارند. پاد به عنوان واحدی برای تکثیر در کوبرنتیز شناخته می شود. اگر استفاده از برنامه کاربردی به اندازهای شود که یک پاد توانایی تحمل بار آن را نداشته باشد، کوبرنتیز می تواند به گونهای تنظیم شده باشد که در این حالت پاد موردنظر را تکثیر کند. حتی اگر برنامه زیر بار سنگین نباشد، حالت استاندارد این است که چند کپی از پاد در یک لحظه در حال اجرا باشد تا تعادل بار و کنترل شکست آسان تر شود. پادها توانایی نگدداری چندین کانتینر را دارند اما ترجیح بر آن است که در هر پاد یک کانتینر نگدداری شود. چرا که پادها واحدی برای مقیاس پذیری هستند در نتیجه در صورت زیاد و یا کم شدن تعداد پادها، همه کانتینرهای داخل پاد با هم زیاد و کم می شوند در حالی که ممکن است تنها لازم باشد مقیاس یکی از کانتینرها تغییر کند. در نتیجه این امر باعث هدر رفتن منابع و افزایش هزینهها می شود.

#### :Replica set .Y

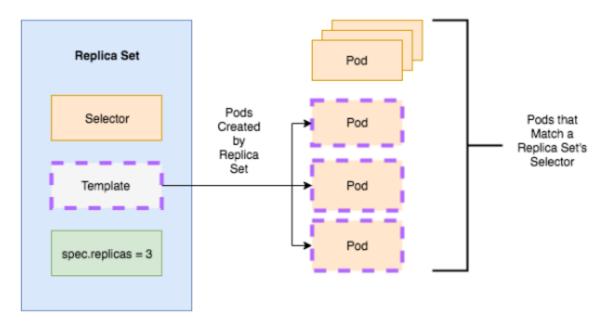
یکی از مزایای کلیدی پادها این است که به توسعه دهندگان این اجازه را می دهند تا مجموعه ای از کانتینرها را به عنوان یک برنامه واحد گروه بندی و دسته بندی کنند و به آسانی با آنها به عنوان یک حجم کار  $^{\dagger\dagger}$  کار کنند. پس از ساخت پادها، نمونه هایی از پادهای ساخته شده می توانند به صورت افقی مقیاس بندی  $^{\dagger\dagger}$  شوند تا برنامه های چند کانتینری در دسترس باشند. برای مدیدیت مقیاس پذیری پادها، کوبرنتیز از یک API object استفاده می کند که تعداد مشخصی از کپی های طبق مستندات کوبرنتیز، replica set ها این اطمینان را می دهند که تعداد مشخصی از کپی های پادها در هر زمان در حال اجرا باشند. در replica set سه قسمت اصلی وجود دارد (شکل  $^{\dagger}$ ). قسمت اول selector نام دارد. وظیفه این قسمت انتخاب پاد موردنظر جهت مدیریت آن است. قسمت دوم selector نام دارد. وظیفه این قسمت باد خواسته شده ساخته می شود. قسمت سوم replica set نام دارد که تعداد پادهای خواسته شده در این قسمت قرار می گیرد. با این قسمت سوم replica set نام دارد که تعداد پادهای خواسته شده در این قسمت قرار می گیرد. با این

<sup>&</sup>lt;sup>43</sup>storage

<sup>44</sup>workloads

<sup>&</sup>lt;sup>45</sup>scale

که replica set ها توانایی مدیریت پادها را دارند اما قادر به بهروزرسانی متحرک <sup>۴۶</sup> نیستند. به همین دلیل از تعریف جدیدی به نام deployment استفاده می شود [۱].



شکل ۲-۱۵: نحوه عملکرد replica set

#### :Deployment .\(^{\mathcal{T}}\)

با اینکه پادها اساسی ترین واحد محاسباتی در کوبرنتیز میباشند، اما به صورت مستقیم بر روی خوشه کوبرنتیز راهاندازی نمی شوند. در عوض پادها به وسیله ی یک لایه انتزاعی به نام deployment مدیریت می شوند. هدف اولیه deployment ها این است که مشخص کنند چند کپی از پاد در یک زمان باید در حال اجرا باشند. وقتی یک زمان باید در حال اجرا باشند. وقتی یک ظوامه به خوشه اضافه می شود، به صورت اتوماتیک ابتدا تعداد پادهای در خواست شده را راهاندازی می کند سپس بر آنها نظارت می کند. اگر یک پاد بمیرد، deployment به صورت خود کار دوباره آن را می سازد.

از نگاهی دیگر deployment، پادها و replica set ها را بستهبندی می کند و روشی اعلامی  $^{47}$  برای به روزرسانی حالات آنها مهیا می کند (شکل  $^{7}$ -۱۶).

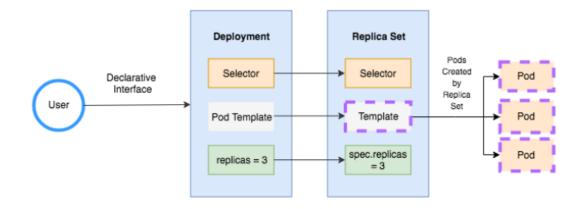
#### :Service .

یک مفهوم است که مجموعه ی منطقی از پادها و سیاستهای دسترسی به آنها را تعریف می کند. Service ها یک نقطه پایان ۴۸ برای پادها مشخص می کنند تا بتوانیم به آنها دسترسی داشته

<sup>&</sup>lt;sup>46</sup>rolling update

<sup>&</sup>lt;sup>47</sup>declarative method

<sup>&</sup>lt;sup>48</sup>endpoint



شكل ٢-١٤: روش اعلامي ايجاد شده توسط deployment

باشیم و بدانیم در چه وضعیتی هستند.

#### :Storage class . \( \Delta \)

راهی برای توصیف کلاسهای فضای ذخیره توسط مدیران تهیه می کند.

#### :Persistent Volumes .9

اگر یک برنامه اطلاعات خود را در یک فایل محلی در نود ذخیره کند، زمانی که برنامه به هر دلیلی به نود دیگر انتقال پیدا می کند، تضمینی وجود ندارد که اطلاعات در دسترس باشند. به همین علت می توان گفت انبارهای ذخیرهسازی که در نودها وجود دارند به عنوان حافظههای موقت عمل می کنند و دادههایی در آنها جا می گیرند پایدار نیستند. برای ذخیره اطلاعات به صورت دائمی کوبرنتیز از Persistent Volume استفاده می کند. Persistent Volume ها چرخه حیاتی دارند و مستقل از پادهایی هستند که به آنها متصل می شوند.

#### :Persistent Volume Claim .Y

یک تعریف انتزاعی از Persistent Volume میباشد. Persistent Volume ها منابع فیزیکی زیرساختها میباشند. کوبرنتیز جهت پنهان کردن جزییات از توسعه دهندگان این مفهوم را استفاده می کند. با استفاده از این مفهوم می توان تعاریف فیزیکی تعریف شده توسط Persistent و Storage class را پنهان کرد.

#### :Ingress .A

به صورت پیش فرض کوبرنتیز پادها را از محیط بیرون مستقل و ایزوله کرده است. اگر می خواهید کانالی برای ارتباط پادها با فضای بیرون ایجاد کنید از Ingress باید استفاده کنید.

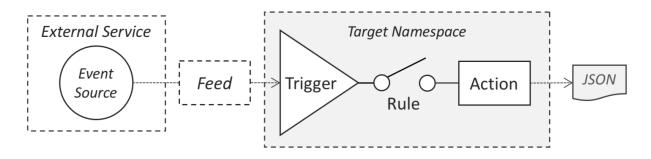
### OpenWhisk $\Delta-\Upsilon$

شرکت سرویس های وب آمازون با راه اندازی سرویس بدون سرور خود به اسم OpenWhisk سال ۲۰۱۴ تغییر شگرفی در عرصه رایانش ابری ایجاد کرد. Lambda این امکان را به توسعه دهندگان نرم افزار داد که تنها با نوشتن تابع های خود به عنوان کنترل کننده های رویداد بتوانند هزاران رویداد را همزمان پردازش کنند. پس از معرفی Lambda گروهی در شرکت IBM متوجه ارزش بستر بدون سرور شدند و در سال ۲۰۱۵ تصمیم گرفتند که یک بستر بدون سرور را برای ابر IBM طراحی کنند. در ابتدا این بستر "Whisk" نام داشت که پس از گذشت یک سال متن باز شد و نام آن به عنوان اصلی ترین تغییر کرد. اکنون این پروژه قسمتی از Adobe Foundation است و به عنوان اصلی ترین جایگزین متن باز برای Lambda حساب میشود. محصولات بدون سرور شرکت های IBM و Adobe جایگزین متن باز برای Lambda حساب میشود. محصولات بدون سرور شرکت های IBM و اینترنت از آن با این بستر ساخته شده اند و همچنین بسیاری از شرکت های ارائه دهنده تلفن همراه و اینترنت از آن استفاده می کنند.

OpenWhisk یک بستر بدون سرور متن باز است که برای آسان کردن توسعه برنامه های کاربردی درون ابر طراحی شده است. برای معرفی و آشنایی بیشتر با این بستر ابتدا با توضیح معماری و ساختارش شروع میکنیم و سپس به بررسی نحوه عملکرد قسمت های مختلفش می پردازیم.

### ۱-۵-۲ معماری OpenWhisk

همانطور که در شکل ۱۷-۲ مشخص است، OpenWhisk تابع هایی به اسم action را در پاسخ به رویدادها اجرا می کند. این رویدادها می توانند توسط تایمرها، پایگاه دادهها، صفهای پیام و یا وبسایتهای مختلف تولید شده باشند. OpenWhisk کد منبع را با رابط خط فرمان (CLI) ورودی می گیرد و سرویس های خود را از راه شبکه اینترنت به مصرف کننده های مختلف مانند وب سایت ها، برنامه های کاربردی تلفن همراه و یا سرویس های REST API ارائه می دهد.



شکل ۲-۱۷: نحوهی عملکرد رویداد محور OpenWhisk

### $Y-\Delta-Y$ تابعها و رویدادها

دریافت و در پاسخ یک خروجی تولید می کند. یک تابع به طور کلی وضعیت را نگه نمی دارد (stateless)، اما دریافت و در پاسخ یک خروجی تولید می کند. یک تابع به طور کلی وضعیت را نگه نمی دارد (stateful)، اما برنامه های کاربردی که سمت سرور اجرا می شوند (backend) وضعیت را کاملاً حفظ می کنند (stateful). حفظ کردن وضعیت، مقیاس پذیری را محدود می کند زیرا در مقیاس های بالا به فضای خیلی زیادی برای نگهداری داده ها نیاز است. مهم تر از آن به سیستمی نیاز است که وضعیت بین فراخوانی های مختلف را همگام سازی کند. در نتیجه با افزایش بار سرور، زیرساخت عملیات حفظ و همگامسازی وضعیت تبدیل به مانعی در برابر رشد پروژه می شود. حفظ نکردن وضعیت اما این مزیت را دارد که می توان به راحتی چندین سرور دیگر را برای پروژه به کار گرفت بدون این که نیازی به همگام سازی وضعیتشان باشد.

در OpenWhisk و به طور کلی در محیط بدون سرور تابع ها نباید وضعیت را نگهداری کنند. در محیط بدون سرور می توان وضعیت را نگهداری کرد اما نه در سطح یک تابع. برای نگهداری وضعیت باید از محلهای ذخیرهسازی مخصوصی استفاده شود که دارای قابلیت مقیاس پذیری بالا هستند.

OpenWhisk زیرساخت را مدیریت می کند و آن را برای رخ دادن اتفاق مهمی آماده نگه می دارد. این اتفاق مهم رویداد <sup>۴۹</sup> نام دارد. تنها در صورتی یک تابع فراخوانی و اجرا می شود که رویدادی رخ داده باشد. این پردازش رویدادها در واقع مهم ترین عملیاتی است که محیط بدون سرور آن را مدیریت می کند. در نتیجه توسعه دهنده ها تنها باید برنامه ای بنویسند که به این رویدادها به طرز صحیحی پاسخ دهد و بقیه کارها به عهده ی ارائه دهنده ی سرویس می باشد.

### OpenWhisk زبان های برنامه نویسی $\Upsilon-\Delta-\Upsilon$

مای تفسیر شده <sup>۵۰</sup> استفاده می شود، مانند Python "JavaScript یا PHP. این زبان های برنامه نویسی به های تفسیر شده <sup>۵۰</sup> استفاده می شود، مانند Python "JavaScript یا PHP. این زبان های برنامه نویسی به دلیل اجرا پذیر بودن بدون نیاز به کامپایل، در بازخورد طراحی خیلی سریع هستند. همچنین چون جزو زبان های سطح بالا محسوب می شوند، استفاده از آن ها نیز راحت تر است، اما در اجرا کندتر از زبان های کامپایل شده هستند.

علاوه بر زبان های تفسیر شده می توان از زبان های تفسیر شده ی از قبل کامپایل شده مانند Java علاوه بر زبان های تفسیر شده می از قبل کامپایل شده مانند Scala و Scala استفاده کرد. این زبان ها توسط ماشین مجازی Java یا به اختصار JVM اجرا می شوند.

در نهایت از زبان های کامپایل شده نیز در OpenWhisk میتوان استفاده کرد. در این حالت یک

<sup>&</sup>lt;sup>49</sup>event

<sup>&</sup>lt;sup>50</sup>interpreted

فایل باینری اجراپذیر بر روی سیستم بدون هیچ واسطهای اجرا می شود. OpenWhisk تنها از زبان های Go و Swift در این دسته از زبان ها پشتیبانی می کند.

به جز زبان های گفته شده از هر نوع زبان و سیستمی نیز برای تعریف action های Docker hub می توان استفاده کرد به این شرط که به عنوان یک ایمیج داکر بسته بندی شود و در Docker hub منتشر شود. OpenWhisk می تواند با دریافت ایمیج، آن را اجرا کند.

### Action $f-\Delta-T$

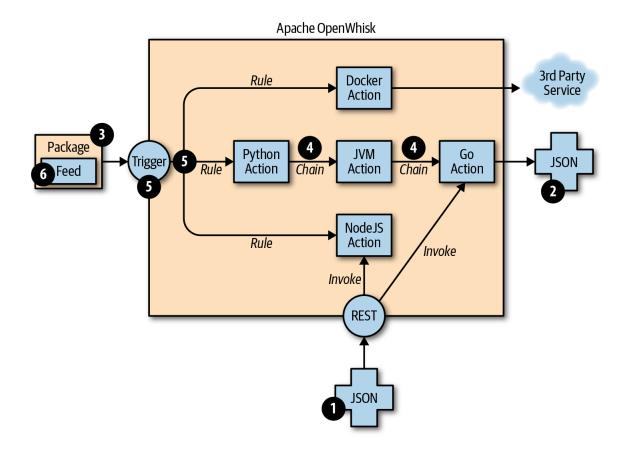
برنامه های ساخته شده با OpenWhisk مجموعه ای متشکل از action ها هستند. این openWhisk تکه ای کد هستند که با زبان های گفته شده نوشته شده اند و می توان آن ها را فراخوانی و اجرا کرد (invoke). در زمان فراخوانی action، تعدادی ورودی با فرمت JSON به تابع آن داده می شود. سپس در انتهای اجرا، action باید یک خروجی تولید کند که آن هم نیز باید با فرمت JSON بازگشت داده شود. انتهای اجرا، package با استفاده از package ها دسته بندی نمود. یک package را می توان به وسیله binding ها با بقیه عنوان مؤلفه هایی تعیین برای یک package می توان مؤلفه هایی تعیین کرد که مختص هر binding باشند و به action هایش به ارث برسند.

### Action زنجیر کردن $\Delta - \Delta - \Upsilon$

action ها از راه های مختلفی می توانند به یکدیگر متصل شوند. ساده ترین راه متصل کردن به وسیله sequence است. action های متصل به هم از خروجی sequence قبل از خود به عنوان ورودی استفاده می کنند.

بسیاری از جریانهای مورد نیاز برای پیادهسازی منطق برنامه را نمی توان به صورت یک مسیر خطی تعریف کرد که تنها یک ورودی می گیرند و در انتها یک خروجی را برمی گردانند. بنابراین راهی وجود دارد که می توان جریان action ها را به مسیرهای مختلف تقسیم کرد. این ویژگی با trigger ها (ماشه ها) و rule ها (قوانین) پیادهسازی می شود. یک trigger به تنهایی کاری انجام نمی دهد، اگرچه می توان آن را با یک یا چند action از طریق تعریف کردن عادن مؤلفه ها شلیک (fire) کرد. در شکل ۱۸-۲ معماری کردن آن با چندین OpenWhisk می توان آن را با دادن مؤلفه ها شلیک (fire) کرد. در شکل ۱۸-۲ معماری معماری معماری می می توان داده شده است.

برای شلیک کردن trigger یک action باید تعریف کرد که feed نام دارد. ded باید طبق الگوی



شکل ۲-۱۸: نمای کلی ساختار action های ۱۸-۲

طراحی ناظر <sup>۱۵</sup> طراحی شود و بتواند یک trigger را در هنگام رخ دادن یک رویداد فعال کند. الگوی ناظر یک الگوی طراحی نرمافزار است که در آن یک شی به نام موضوع، فهرست وابستگیهایش را با نام ناظران نگه می دارد و هرگونه تغییر در وضعیتش را به طور خود کار و معمولاً با صدا کردن یکی از روشهای آن به اطلاع آن اشیا می رساند. پس از طراحی feed در هنگام پیاده سازی برنامه می توان آن را با یک trigger ادغام نمود تا آن اشیا کند.

<sup>&</sup>lt;sup>51</sup>observer

## 9-۵-۲ نحوه عملکرد OpenWhisk

حال پس از آشنایی با اجزاء مختلف OpenWhisk به بررسی نحوه عملکرد آنها میپردازیم.

OpenWhisk با بهرهگیری از چندین پروژه معروف و توسعه یافته متن باز ساخته شده است که در زیر معرفی شده اند: (شکل ۲-۱۹)

Nginx : یک وب سرور با کارایی بالا و پروکسی معکوس

CouchDB: پایگاه داده سند محور، NoSQL و مقیاس پذیر

Kafka : سیستم پیام رسانی انتشار -اشتراک توزیع شده با کارایی بالا و مقیاس پذیر

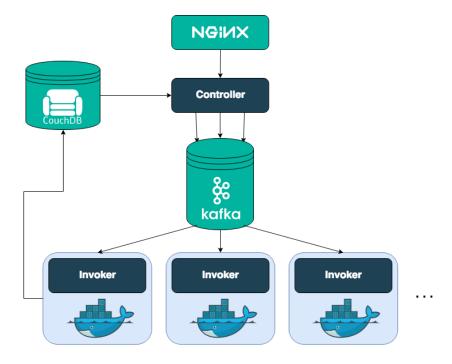
تمامیاین اجزاء کانتینرهای داکر هستند و میتوانند توسط محیطهایی که از این فرمت پشتیبانی میکنند مانند کوبرنتیز اجرا شوند.

OpenWhisk شامل قسمت های دیگری می باشد که توسط تیم خودش ساخته شده است:

Controller : موجودیت های مختلف را مدیریت می کند، trigger ها را شلیک می کند و همچنین فراخوانی action ها را مسیریابی می کند.

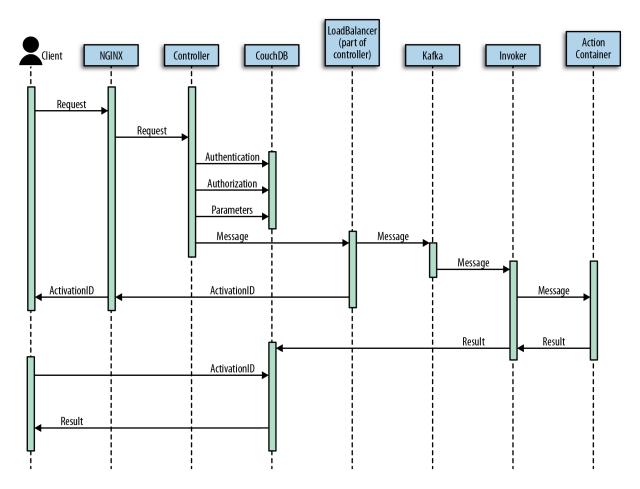
Invoker : کانتینرها را برای اجرای action ها راه اندازی می کند.

Action containers : کانتینرهای حاوی action که در واقع Action ها را اجرا می کنند.



شكل ۲-۱۹: ساختار OpenWhisk

تمامی پردازشی که در OpenWhisk انجام می شود ناهمگام <sup>۵۲</sup> است. این پردازش شامل دریافت، کنترل، صف بندی، پردازش و ذخیره سازی نتایج یک در خواست فراخوانی action است. حال با جزئیات بیشتری به بررسی این مراحل می پردازیم. نمودار زمانی این مراحل در شکل ۲-۲۰ نشان داده شده است.



شکل ۲-۲۰: چگونگی پردازش action در

#### **Nginx**

همه چیز با فراخوانی action آغاز میشود. این فراخوانی از راه های مختلفی امکان پذیر است:

- از طریق وب هنگامی که action به عنوان web action تعریف شده باشد.
  - فراخوانی از action دیگر با استفاده از API
- هنگامی که یک trigger فعال شود و یک rule برای فراخوانی action وجود داشته باشد.
  - از طریق CLI

<sup>&</sup>lt;sup>52</sup>asynchronous

OpenWhisk یک سیستم RESTful است، بنابراین هر فراخوانی action یک درخواست RESTful به یک درخواست Nginx یک سیستم Nginx است میرسد. دلیل اصلی وجود وب سرور Nginx تبدیل میشود و به نودی لبه که همان HTTPS است میرسد. دلیل اصلی وجود وب سرور به پیادهسازی و پشتیبانی از پروتکل امن HTTPS میباشد. Nginx پس از دریافت درخواست آن را به سرویس اصلی میانی به نام Controller میفرستد.

#### Controller

قبل از اجرا شدن action، ابتدا controller امکان اجرای و صحت آن را بررسی می کند. سپس منبع آن هویت سنجی می شود تا اجازه دسترسی آن مشخص شود. اگر action از دو مرحله قبل عبور کرد، مؤلفه های اضافی به عنوان پیکربندی به آن افزوده می شود. حال که امکان اجرای action تأیید شد، به قسمت بعدی که Load Balancer است فرستاده می شود.

#### **Load Balancer**

وظیفه ی Load Balancer همان طور که از نامش پیداست حفظ تعادل میان اجرا کننده های Load Balancer وظیفه ی Load Balancer های OpenWhisk است. Load Balancer با مواظبت از invoker های OpenWhisk موجود، اگر دوباره مورد نیاز باشد از آن استفاده می کند و اگر runtime مورد نیاز موجود نبود آن را می سازد.

#### Kafka

به جایی رسیدیم که سیستم آماده اجرای action است. با این حال، نمی توان آن action را فوراً به یک invoker ارسال کرد، زیرا ممکن است مشغول اجرای یک action دیگر باشد. همچنین این احتمال وجود دارد که یک invoker خراب شود، یا حتی کل سیستم خراب شده و دوباره راه اندازی شود. بنابراین، از آنجا که ما در یک محیط کاملاً موازی کار می کنیم که انتظار می رود مقیاس پذیر باشد ، باید این احتمال را در نظر بگیریم که منابع مورد نیاز خود را برای اجرای فوری action در دسترس نداشته باشیم. در مواردی از این دست، مجبوریم فراخوانی ها را بافر کنیم. Mafka و کنیم که استفاده می کند. هم کند همی تواند درخواست ها را تا زمان آماده شدن برای اجرای آن ها ذخیره کند. درخواست که برای ورود به Nginx درخواست ها را تا زمان آماده شدن برای اجرای آن ها ذخیره کند. درخواست که برای ورود به Nyinx به Load Balancer به یک پیام همیشود که به TTTPS تبدیل شده بود، توسط Load Balancer به یک پیام Kafka تبدیل می شود که به مقصدش آدرس دهی شده است.

هر پیام ارسال شده به یک invoker شناسه ای دارد به نام activation-ID. هنگامی که پیام در صف Kafka قرار می گیرد، دو امکان وجود دارد: فراخوانی بدون انسداد و مسدود کننده. برای یک فراخوانی بدون انسداد، شناسه فعال سازی به عنوان پاسخ نهایی درخواست به client ارسال می شود و درخواست

تکمیل می شود. در این حالت ، پیش بینی می شود client بعداً برگردد تا نتیجه فراخوانی را بررسی کند. برای یک فراخوانی مسدود کننده، اتصال باز می ماند؛ کنترل کننده منتظر نتیجه است و نتیجه را برای سرویس گیرنده ارسال می کند.

#### Invoker

در OpenWhisk بخش invoker وظیفه اجرای action را بر عهده دارد. OpenWhisk وظیفه اجرای invoker محیط invoker می توسط کانتیرهای Docker ساخته شده اند، اجرا می شوند به این صورت که action های جدا شده که توسط کانتیرهای action را انتخاب می کند و سپس آن را همراه با کد runtime راه اندازی می کند.

پس از اینکه runtime اجرا شد، action هایی که تا آن زمان ساخته و آماده شده اند توسط runtime پس از اینکه action اجرای action همچنین log هایی که مربوط به اجرای action ها هستند را مدیریت و ذخیره می کند.

#### **CouchDB**

پس از اتمام پردازش، OpenWhisk نتیجه را در پایگاه داده CouchDB ذخیره می کند. سپس تمامی نتایج اجرای activation-ID ها که در پایگاه داده ذخیره شدهاند توسط activation-ID ارسال شده بود، در دسترس هستند.

#### Client

پردازشی که اکنون توضیح داده شد ناهمگام بود. بدان معنی که سرویس گیرنده درخواستی را آغاز می کند و سپس آن را کنار می گذارد، اگرچه آن را به طور کامل فراموش نمی کند، زیرا یک شناسه فعال سازی را به عنوان نتیجه ی فراخوانی دریافت کرده است. از activation-ID برای ذخیره نتیجه در پایگاه داده پس از پردازش استفاده می شود. برای بازیابی نتیجه نهایی، سرویس گیرنده باید درخواست دیگری را همراه با شناسه فعال سازی به عنوان مؤلفه ورودی ارسال کند. پس از اتمام action، نتیجه، او سایر اطلاعات در پایگاه داده موجود است و قابل بازیابی است. پردازش همگام هم امکان پذیر است که مانند همان روش پردازش ناهمگام کار می کند، اما مسدود کننده است به این معنی که سرویس گیرنده منتظر اجرای کامل action می ماند و نتیجه را فوراً دریافت می کند [۱۴].

فصل سوم طراحی و پیاده سازی در این بخش ابتدا پروژه به طور کلی شرح داده شده و در ادامه طراحی بستر بدون سرور اینترنت اشیاء به صورت میکروسرویس توضیح داده میشود. پس از معرفی ابزارها و تکنولوژیهای استفاده شده، نحوه پیادهسازی این بستر مورد بررسی قرار می گیرد.

# ۱-۳ دید کلی

بستر های اینترنت اشیاء بسته به کاربرد، نوع دستگاهها و محیط مورد استفاده با قابلیتهای مختلفی طراحی میشوند. به عنوان مثال یک بستر خانه هوشمند با یک بستر حمل و نقل هوشمند میتواند تفاوتهای زیادی در معماری، نحوه ذخیره سازی، مدیریت و نمایش دادهها داشته باشد اما در بسیاری از موارد یکسان هستند. برخی از این موارد عبارتند از:

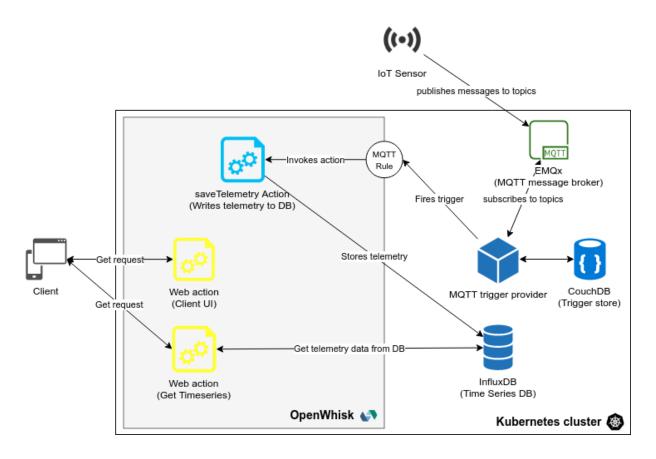
- جمع آوری و ذخیره سازی دادههای حسگرها به صورت سری زمانی
  - کنترل دستگاهها و ارسال فرمان به آنها
    - مدیریت دستگاهها و کاربران
    - برخورد مناسب با رویدادها
      - پردازش و تحلیل دادهها

مهمترین قابلیت یک بستر اینترنت اشیاء جمع آوری و ذخیره سازی دادههای حسگرها میباشد. این دادهها معمولاً به صورت یک پیام با پروتکل MQTT به یک message broker ارسال میشود، پس از احراز هویت دستگاه، به هسته بستر ارسال شده و برای پردازشهای لازم مورد استفاده قرار میگیرد. این پیام همچنین به پایگاه داده فرستاده شده و به صورت سری زمانی ذخیره میگردد. سپس این دادهها میتوانند توسط بخشهای دیگر بستر استخراج و برای تحلیل و مصورسازی به سرویسگیرنده ارسال شود. در این پروژه این قابلیت با استفاده از بستر بدون سرور OpenWhisk و هماهنگ کننده ابری کوبرنتیز طراحی و پیاده سازی شده است.

# ۳-۲ طراحی

طراحی این پروژه از چهار بخش اصلی تشکیل شده است. اولین بخش طراحی معماری میکروسرویس message broker برای دریافت و ارسال دادههای حسگر، پایگاه داده برای ذخیره سازی message broker بخش دوم طراحی یک ماژول سرویس دهنده زمانی و یک پایگاه داده دیگر برای ذخیره سازی trigger است. بخش دوم طراحی یک ماژول سرویس دهنده به اسم MQTT trigger provider است که پیام را از message broker دریافت کرده آن را از طریق سیستم trigger و trigger و بستر بدون سرور ارسال میکند. بخش سوم شامل طراحی معدان در بخش چهارم طراحی یک OpenWhisk برای ذخیره سازی و استخراج دادههای سری زمانی است. در بخش چهارم طراحی یک برنامه کاربردی با استفاده از این بستر در دو بخش سرویس دهنده برای ارائهی سرویسهای دلخواه و بخش سرویس گیرنده برای نمایش دادهها بررسی می شود.

نمای کلی معماری پروژه در شکل ۲-۱ نشان داده شده است.



شکل ۳-۱: نمای کلی معماری پروژه

### -7-7 طراحی میکروسرویس

این بستر به صورت میکروسرویس طراحی شده است و عملکردهای مختلف این بستر توسط این میکروسرویسها انجام میشوند. در ادامه طراحی معماری این میکروسرویسها را بررسی میکنیم:

- message broker: این سرویس برای اتصال دستگاههای اینترنت اشیاء به بستر طراحی شده است و پیامهای ارسالی از طرف دستگاهها را باید به سرویسهای دیگر بستر که مشترک شدهاند بفرستد. بنابراین نیاز است که این سرویس از بیرون و درون بستر قابل دسترسی باشد. برای دسترسی از بیرون از قابلیت expose کردن port توسط کوبرنتیز استفاده شده است. همچنین یک سرویس کوبرنتیز برای اتصال به دیگر سرویسهای درونی بستر طراحی شده است.
- trigger store: این سرویس یک پایگاه داده CouchDB است که باید trigger ها را ذخیره کند. دسترسی و اتصال به این سرویس از داخل بستر پس از راهاندازی به راحتی امکان پذیر است و تنها نیاز به تنظیم کردن و مهیا نمودن پایگاه داده برای ذخیره و بازیابی دادههای مورد نیاز است.
- timeseries database: پایگاه داده سری زمانی InfluxDB است. این پایگاه داده برای ذخیرهسازی دادههای سری زمانی دستگاهها طراحی شده است و پس از راهاندازی توسط سرویسهای دیگر درون بستر در دسترس است.
- OpenWhisk: پیادهسازی و راهاندازی بستر OpenWhisk بر روی بستر کوبرنتیز توسط یک پروژه که به همین منظور طراحی شده است، وجود دارد. این پروژه، اجزای OpenWhisk را به صورت که به همین منظور طراحی شده است، وجود دارد. این پروژه، اجزای namespace راهاندازی می کند. سرویسهایی طراحی شده است که ار تباط این بستر را با سرویسهای دیگر درون namespace اصلی برقرار می سازد.

### MQTT trigger provider Y-Y-Y

این قسمت از بستر برای اشتراک و دریافت پیام از message broker و ارسال آن به بستر بدون سرور برای دریافت پیام برای ذخیره سازی طراحی شده است. با افزوده شدن یک trigger در بستر بدون سرور برای دریافت پیام ها بر روی یک topic مشترک میشود. ها بر روی یک topic مشترک میشود. همچنین topic ها را در یک پایگاه داده ذخیره میکند تا در هنگام راهاندازی مجدد سرویس بتواند دوباره بر روی آن topic ها مشترک شود.

### ۳-۲-۳ مدیریت دادههای سری زمانی

پس از شلیک شدن trigger توسط سرویس MQTT trigger provider بیام باید پردازش و داده موجود در آن در پایگاه داده ذخیره شود. یک action با نام saveTelemetry برای این کار طراحی شده است و trigger شلیک شده با تعریف کردن یک rule به آن متصل می شود. این action یک تابع است که با دریافت پیام آن را باز کرده و با فرمت مشخص برای ذخیره سازی به پایگاه داده سری زمانی می فرستد. برای استخراج داده های سری زمانی از پایگاه داده یک action دیگر به اسم getTimeseries طراحی شده است که با گرفتن token دستگاه و کلیدهای دادهها، دادههای مشخص شده با کلید و مربوط به آن دستگاه را به صورت سری زمانی برمی گرداند. این action همچنین پارامتر دیگری به نام limit برای محدود کردن تعداد دادههای سری زمانی دارد و اگر برابر n باشد به این معنی است که n تا از آخرین داده ارسال خواهد دادهها در پاسخ ارسال شوند. در صورتی که این پارامتر وجود نداشته باشد تنها آخرین داده ارسال خواهد شد. برای این معنی مدترسی وب نیز تعریف می شود تا بتوان آن را از طریق درخواست HTTP اجرا

### ۳-۲-۳ برنامه کاربردی

تا اینجا طراحی بستر به پایان رسید. پس از ایجاد trigger با trigger مشخص، دستگاه می تواند دادههای خود را در قالب پیامهای broker به MQTT ارسال کند و این دادهها در پایگاه داده ذخیره شده و در دسترس خواهند بود. حال کاربران می توانند به توسعه برنامه کاربردی خود بپردازند. با تعریف تابعها در قالب action می توان از دادههای سری زمانی ذخیره شده برای پردازشهای مختلف استفاده کرد. با تعریف کردن و تالب تعریف کردن عدر هنگام دریافت پیام یا شلیک trigger تعریف شده اجرا شوند. همچنین معماری RESTful APIs نیز با تعریف کردن مادگی امکان پذیر است.

حال برای نمونه یک برنامه ی کاربردی با استفاده از action ها طراحی شده است. این برنامه در ابتدا دستگاههای موجود را گرفته و نمایش می دهد و پس از انتخاب هر دستگاه، دادههای ارسالی توسط آن دستگاه به صورت بلادرنگ نمایش داده می شود.

# ۳-۳ تکنولوژیهای استفاده شده

#### MicroK8s 1-Y-Y

MicroK8s این امکان را فراهم می سازد تا با اجرای یک دستور، یک نود کوبرنتیز برای ایجاد یک محیط توسعه و تست به صورت محلی نصب و اجرا شود. نصب و اجرای MicroK8s بسیار سریع و آسان است و بسیاری از بستههای مورد نیاز برای توسعه ی محلی برنامههای کاربردی را شامل می شود. از آن جایی که راهاندازی کوبرنتیز کمی تخصصی و پیچیده است و همچنین بستههای مورد نیاز دیگری باید به صورت دستی بر روی آن نصب شود، استفاده از یک ابزار که تمامی این کارها را به صورت خودکار انجام می دهد بسیار مفید است [۷].

ابزار دیگری به نام MiniKube وجود دارد که یک نود کوبرنتیز را بر روی یک ماشین مجازی درون سیستم عامل راهاندازی می کند. این ابزار نیز مخصوص توسعه و تست است. این ابزار بر روی تمامی سیستم عامل ها قابل اجرا است، اما MicroK8s فقط از سیستم عامل لینوکس پشتیبانی می کند [۸].

### Helm Y-Y-Y

ابزار مدیریت پکیجهایی است که برای پیادهسازی بر روی بستر کوبرنتیز تنظیم شدهاند. این منابع از پیش تنظیم شده با نام charts شناخته میشوند. با کمک Helm میتوان پکیجها و منابعی که به صورت شخصی ساخته میشود را به اشتراک گذاشت. همچنین امکان بهروز رسانی محصولات توسط این ابزار وجود دارد [۴].

### EMQx Y-Y-Y

سین به MQTT یک message broker توزیع شده با پروتکل MQTT برای اینترنت اشیاء، ارتباط ماشین به ماشین به ماشین  $^{7}$  و برنامههای کاربردی تلفن همراه است؛ کاملاً متن باز، بسیار مقیاسپذیر و بسیار در دسترس است که یک خوشه آن می تواند دهها میلیون سرویس گیرنده را همزمان اداره کند. بیش از  $^{8}$  هزار شرکت از این message boker برای اتصال به  $^{8}$  میلیون دستگاه اینترنت اشیاء استفاده می کنند  $^{8}$ .

### CouchDB F-T-T

یک پایگاه داده NoSQL، سند محور و متن باز است که با زبان همگام Erlang پیادهسازی CouchDB بازبان همگام Brang بازبان اعتباری دستور و از HTTP شده است. از JSON برای ذخیره داده ها، از زبان اعتباری دستور و از JavaScript

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Linux

 $<sup>^{2}</sup>M2M$ 

برای API استفاده می کند.

برخلاف یک پایگاه داده رابطهای آ، پایگاه داده CouchDB دادهها و روابط را در جدولها ذخیره نمی کند. در عوض، هر بانک اطلاعاتی مجموعه ای از اسناد مستقل است. ویژگی متمایز کننده CouchDB همانندسازی مولتی-مستر ٔ است که به آن اجازه می دهد تا در دستگاهها مقیاس شود و سیستمهای با کارایی بالا بسازد [۲].

### InfluxDB $\Delta - \Psi - \Psi$

Go یا آnfluxData یک پایگاه داده سری زمانی  $^{\alpha}$  متن باز است که توسط شرکت InfluxDB و با زبان و آمنی نوشته شده است. همچنین برای ذخیره سازی سریع، در دسترس بودن بالا و بازیابی داده های سری زمانی در زمینه هایی مانند نظارت بر عملیات، اندازه گیری برنامه ها، داده های حسگرهای اینترنت اشیاء و تجزیه و تحلیل بلادرنگ بهینه شده است. این پایگاه داده از زبان شبیه به SQL برای اجرای دستورات استفاده می کند [ $^{\alpha}$ ].

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>relational database

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup>multi-master replication

<sup>&</sup>lt;sup>5</sup>Time Series Data Base (TSDB)

# ۳-۳ پیاده سازی

حال پس از بررسی طراحی و آشنایی با تکنولوژیهای مورد نیاز به پیاده سازی این بستر میپردازیم. اولین مرحلهی پیاده سازی، فراهم نمودن یک خوشه از هماهنگ کننده ابری کوبرنتیز است. این هماهنگ کننده می تواند از سرویس ارائه دهندگان ابری تهیه شده یا به صورت دستی روی سرورهای خصوصی پیاده سازی شود. برای پیاده سازی محلی نیز می توان از برنامهی minikube استفاده کرد. این برنامه یک ماشین مجازی به صورت محلی می سازد و کوبرنتیز را درون آن ماشین مجازی پیاده سازی و اجرا می کند. در این پروژه از MicroK8s برای این منظور استفاده شده است.

پس از اجرای هماهنگ کننده ابری نوبت به پیادهسازی سایر میکروسرویسها میرسد. برای راه اندازی میکروسرویسها ابتدا باید تنظیم کننده ی بسته Helm نصب و راه اندازی شود. سپس با استفاده از EMQx بسته Helm از طریق CouchDB و پایگاه داده سری زمانی EMQx، پایگاه داده هایشان نصب و اجرا میشوند. هر میکروسرویس پس از اجرا باید تنظیمات مورد نیازش انجام شود و برای اطمینان از صحت عملکرد مورد تست قرار گیرد.

### OpenWhisk 1-4-4

پیاده سازی OpenWhisk نیز توسط Helm انجام می شود. ابتدا باید پروژهای که به همین منظور ساخته شده است را متناسب با نحوه ی پیاده سازی تنظیم کرده و مورد استفاده قرار داد. این تنظیمات عبارتند از فعال سازی یک نود ingress و تعریف کردن host name و host name برای ایجاد راه دسترسی به عبارتند از فعال سازی یک نود NginX و NginX درون OpenWhisk این بستر را از طریق وب میسر می این نود با اتصال به CouchDB درون نحوه ذخیره سازی دادههای پایگاه داده OpenWhisk توسط کوبرنتیز امکان پذیر است. در انتها این تنظیمات درون یک فایل ذخیره شده و OpenWhisk با اجرای یک دستور CLI در یک می شود.

### MQTT trigger provider Y-4-4

این ماژول برای راه اندازی در بستر کوبرنتیز باید به صورت کانتینر در بیاید. بنابراین یک فایل داکر برای ساخت کانتینر نوشته شده است. ایمیج این کانتینر توسط این فایل ساخته شده و در Docker Hub برای ساخت کانتینر نوشته شده است. ایمیج این کانتینر توسط این فایل ساخته شده و در بستر آپلود می شود. پس از آن فایلی برای تعریف یک deployment نوشته می شود تا این کانتینر و deployment کوبرنتیز راه اندازی کند. در این فایل پس از مشخص کردن اطلاعات ایمیج کانتینر و port کانتینر و متغیرهای محیطی لازم برای اتصال به سایر سرویسها مشخص شود. این متغیرها عبارتند

از نام کاربری، رمزعبور، آدرس و port مورد نیاز برای اتصال به پایگاه داده CouchDB و همچنین آدرس سرویس OpenWhisk. اطلاعات رمزعبور و نام کاربری از طریق secret کوبرنتیز در دسترس هستند.

### ۳-۴-۳ سرویسهای کوبرنتیز

برای متصل شدن بقیه اجزاء با یکدیگر باید سرویسهای دیگری تعریف شود. این سرویسها در قالب فایلهای مجزا تعریف شده و در انتها با اجرای یک دستور CLI توسط کوبرنتیز خوانده و اعمال میشوند. این سرویسها عبارتند از:

- سرویس cluster IP برای اتصال EMQx و EMQTT trigger provider به
  - سرویس cluster IP برای اتصال به cluster IP
  - سرویس external name برای اتصال به سرویس OpenWhisk از external name اصلی
- سرویس external name برای اتصال به سرویس MQTT trigger provider از namespace مربوط به سرویس OpenWhisk از
- سرویس external name برای اتصال به سرویس پایگاه داده InfluxDB از external name مربوط به OpenWhisk

### action ۴-۴-۳ ها و trigger ها

برای پیاده سازی action ها و trigger ها در OpenWhisk از رابط CLI آن استفاده می شود. ابتدا باید میشود. ابتدا فی MQTT trigger provider ها در MQTT trigger provider راه اندازی شود. بنابراین توسط کاربر ادمین OpenWhisk یک package به نام mqtt ساخته شده و برای همه کاربران به اشتراک گذاشته می شود. سپس تابع feed action درون این package آپلود می شود.

حال کاربر می تواند یک trigger با feed تعریف شده برای یک topic مشخص، راه اندازی کند و پس از trigger تعریف شده برای یک save Telemetry را به عنوان action آپلود کند. در انتها با تعریف کردن یک save Telemetry به این action برقرار می شود.

تابع طراحی شده برای دریافت دادههای سری زمانی نیز به عنوان یک web action آپلود شده و توسط یک دستور CLI می توان آدرس آن را در قالب URL دریافت کرد.

پیادهسازی بستر تا اینجا به اتمام میرسد اما توسعه ی برنامههای کاربردی مختلف و دلخواه بر روی این بستر توسط کاربران امکانپذیر است. توسعه ی این برنامهها در سطح تابع است و مراحل آن عبارت است از تعریف کردن تابع ها به عنوان action های OpenWhisk، استفاده از قابلیت زنجیر کردن ها، استفاده از سیستم عاله و trigger برای ساخت سناریوها و قابلیتهای دیگر بستر که قبلاً توضیح داده شد.

فصل چهارم نحوهی کار و ارزیابی

## ۱-۴ نحوهی کار با بستر بدون سرور اینترنت اشیاء

برای آشنایی با نحوه ی کار کردن با بستر بدون سرور اینترنت اشیاء به پیاده سازی یک برنامه ی کاربردی در دو قسمت سرویس تست با استفاده از امکانات موجود این بستر می پردازیم. این برنامه ی کاربردی در دو قسمت سرویس دهنده و سرویس گیرنده پیاده سازی شده است. همچنین برای ارزیابی بخش مربوط به دستگاههای اینترنت اشیاء یک شبیه سازی پیاده سازی شده است. اصلی ترین بخش یک برنامه ی کابردی، منطق آن برنامه است که سمت سرور پیاده سازی شده و اجرا می شود. در این بستر بدون سرور منطق برنامه باید با استفاده از تابع ها به عنوان action های بستر Open Whisk پیاده سازی شود. بنابراین منطق کلی برنامه ابتدا باید تا سطح تابع های مجزا بخش شود و سپس نحوه ی اتصال این تابع ها برای ایجاد آن بخش از منطق برنامه تعیین گردد. برای پیاده سازی بخش های پیچیده ی منطق برنامه، می توان از امکانات بستر منطق برنامه تعیین گردد. برای پیاده سازی بخش های کمک گرفت. در انتها برای ارائه ی سرویس مورد نظر به عنوان REST API تعریف شده و سرویس گیرنده می تواند با ارسال در خواست های مورد نظر به عنوان REST API تعریف شده و سرویس گیرنده می تواند با ارسال در خواست های ATTP، به سرویس مورد نیازش دسترسی داشته باشد. شکل زیر مراحل کار با این بستر را نشان می دهد.

شكل

برنامهی کاربردی تست در نظر گرفته شده، یک برنامهی کابردی تلفن همراه است که دستگاههای متصل به بستر را نمایش میدهد و با انتخاب هر دستگاه، دادههای ارسالی توسط آن دستگاه به صورت بلادرنگ قابل مشاهده خواهد بود.

### ۱-۱-۴ سرویس دهنده

action هایی که برای این برنامهی کاربردی پیادهسازی شده است عبارتند از:

### getTelemetryKeys

این action با گرفتن token دستگاه، با اتصال به پایگاه داده ی سری زمانی، کلیدهای دادههایی که آن دستگاه ارسال کرده است را پیدا کرده و برمی گرداند. token هر دستگاه یک string است که مخصوص همان دستگاه است و با استفاده از آن می توان دادههای ذخیره شده در پایگاه داده سری زمانی را برای هر دستگاه استخراج کرد. برای استخراج این دادهها از پایگاه داده باید در خواست موردنظر با زبان در خواست درخواست InfluxDB نوشته شود و سپس با یک در خواست TTP به پایگاه داده ارسال شود. آدرس پایگاه داده درون خوشهی کوبرنتیز، برابر نام سرویس ClusterIP آن پایگاه داده است و port آن نیز باید مشخص شود. بقیهی تنظیمات این در خواست HTTP باید مطابق با API پایگاه دادهی InfluxDB انجام شود.

پایگاه داده نتیجه ی درخواست را در جواب برمی گرداند. در انتها باید این تنیجه توسط action تعریف شده برگردانده شود. این امر به دلیل این که درخواست HTTP ناهمگام است به سادگی امکان پذیر نیست، زیرا action باید منتظر جواب درخواست HTTP بماند و سپس نتیجه را برگرداند. بنابراین از ساختار promise زبان javaScript استفاده شده است. ساختار promise این امکان را می دهد که خروجی خود را با تأخیر و به صورت ناهمگام برگرداند.

حال پس از پیادهسازی این action، نوبت به اجرا میرسد. برای اجرا ابتدا باید کتابخانههای مورد نیاز این action نصب شوند. سپس برای ارزیابی، این تابع با استفاده از توابع دیگر که برای تست نوشته شدهاند کتابخانهها، و عورت محلی اجرا می شود. در صورت موفقیت آمیز بودن ارزیابی، فایل تابع به همراه کتابخانهها، و به صورت محلی اجرا می شود. در صورت موفقیت آمیز بودن ارزیابی، فایل تابع به همراه کتابخانهها، شده و با استفاده از اجرای یک دستور در محیط CLI مربوط به OpenWhisk به نام wsk، در بستر آپلود می شود. این دستور مورد استفاده در شکل زیر نشان داده شده است.

شكل

#### getDevices

### ۲-۱-۴ سرویس گیرنده

سرویس گیرنده یک برنامه ی کاربردی تلفن همراه است که با استفاده از فریم وورک REST API پیاده سازی شده است. این برنامه ی کابردی باید از REST API های تعریف شده توسط سرویس دهنده استفاده کند و دستگاهها و داده های مربوط به آن ها را نمایش دهد. این برنامه یک واسط کاربری گرافیکی تلقی شده و تنها برای سهولت درک کارکرد این سیستم طراحی شده است. در ادامه تصاویری از این برنامه نمایش داده شده است.

تصوير

### ۴-۱-۳ دستگاه اینترنت اشیاء

برای شبیه سازی دستگاه اینترنت اشیاء، یک

# ۲-۴ ارزیابی بستر بدون سرور اینترنت اشیاء

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>GUI

فصل پنجم جمع بندی و نتیجه گیری و کارهای آینده

# ۱-۵ جمع بندی و نتیجه گیری

در این پروژه به طراحی و پیادهسازی یک بستر بدون سرور اینترنت اشیاء پرداخته شد. این کار پس از نیازسنجی در زمینههای اینترنت اشیاء و سرویسهای ابری صورت گرفت. همچنین راه حلهای مختلف و تکنولوژیهای موجود مورد ارزیابی قرار گرفت و راه حل نهایی انتخاب و بررسی شد. در آخر طراحی یک سرویس گیرنده برای آزمایش کردن بستر توضیح داده شد.

همانطور که در فصلهای قبل گفته شد، با پیشرفتهای اخیر اینترنت اشیاء، استفاده از سرویسهای ابری امری ضروری شده است. این سرویسها میتوانند در سطحهای مختلفی ارائه شوند و هرکدام برای کاربردهای مختلف مزایا و معایبی دارند. با طراحی و استفاده از بستر بدون سرور اینترنت اشیاء نتیجه گرفته شد که استفاده از این بستر مزایا و برتریهای زیر را برای توسعه دهندگان دارد:

- ۱. سرعت بخشیدن به توسعه نرمافزاری و سختافزاری و کاهش هزینهها با حذف نیاز به مدیریت زیرساخت، مناسب شرکتهای نوپا و استارت آپها
- ۲. توانایی ارائه سرویس در سطح نرمافزار برای تیمهای سختافزاری بدون نیاز به داشتن دانش در
   حوزه نرمافزار
- ۳. قابلیت مقیاس پذیری و تعادل بار با توجه به استفاده از تکنولوژیهای جدید و معماری میکروسرویس
  - ۴. پیادهسازی منطق برنامه کاربردی در سطح تابع با هر زبان برنامهنویسی

# ۵-۲ کارهای آینده

کارهای انجام شده در این پروژه مقدمهای بود بر طراحی یک بستر جامع اینترنت اشیاء و بدون سرور. همانطور که در فصل سوم گفته شد، بستر اینترنت اشیاء می تواند دارای قابلیتهای بسیار زیادی باشد که در این پروژه تنها به یک قابلیت آن پرداخته شد. بسیاری از این قابلیتها همچنین ترکیب این قابلیتها با بستر بدون سرور امکانهای بیشتری به توسعه دهندگان می دهد. در ادامه، کارهای آینده برای توسعه بیشتر و بهبود این بستر پیشنهاد می شوند:

- ۱. اضافه نمودن قابلیت کنترل دستگاههای اینترنت اشیاء با ارسال دستور به آنها
- ۲. استفاده از package داخلی بستر OpenWhisk به نام alarms برای ایجاد رویدادها بر اساس زمان
- ۳. استفاده از package های داخلی دیگر مانند pushnotifications ،websocket و ... برای بهبود قابلیتهای بستر

# منابع و مراجع

- [1] Kubernetes for developers part 2 replica sets and deployments. https://nirmata.com/2018/03/03/kubernetes-for-developers-part-2-replica-sets-and-deployments, March 2018.
- [2] Couchdb. http://couchdb.apache.org, 2019.
- [3] Emqx | the leader in open source iot messaging. https://emqx.io, 2019.
- [4] Helm. https://helm.sh, 2019.
- [5] Influxdb: Purpose-built open source time series database. https://influxdata.com, 2019.
- [6] Kubeless. https://kubeless.io, 2019.
- [7] Microk8s | zero-ops kubernetes for workstations and edge / iot. https://microk8s.io, 2019.
- [8] minikube. https://github.com/kubernetes/minikube, 2019.
- [9] Open lambda. https://github.com/open-lambda/open-lambda, 2019.
- [10] Openfaas | serverless functions, made simple. https://openfaas.com, 2019.
- [11] Baldini, Ioana, Castro, Paul, Chang, Kerry, Cheng, Perry, Fink, Stephen, Ishakian, Vatche, Mitchell, Nick, Muthusamy, Vinod, Rabbah, Rodric, Slominski, Aleksander, and et al. Serverless computing: Current trends and open problems. *Research Advances in Cloud Computing*, page 1–20, 2017.
- [12] Kumar, Manoj. Serverless computing for the internet of things. Master's thesis, Aalto University, Espoo, Finland, 2018.
- [13] Malik, Farhad. What is microservices architecture? https://medium.com/ fintechexplained/what-is-microservices-architecture-1da41a94a29b, Nov 2018.

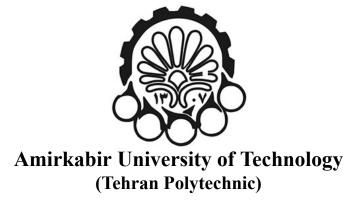
- [14] Michele, Sciabarrà. Learning Apache OpenWhisk: developing open source serverless solutions. OReilly Media, Inc., 2019.
- [15] Pinto, Duarte Pedro, Dias, Joao Sereno, and Ferreira, Hugo undefined. Dynamic allocation of serverless functions in iot environments. 2018 IEEE 16th International Conference on Embedded and Ubiquitous Computing (EUC), Jul 2018.
- [16] Roberts, Mike and Chapin, John. What is Serverless? Understanding the Latest Advances in Cloud and Service-Based Architecture. O'Reilly Media, Inc., 2017.
- [17] Sanche, Daniel. Kubernetes101: Pods, nodes, containers and clusters. https://medium.com/google-cloud/kubernetes-101-pods-nodes-containers-and-clusters-c1509e409e16, May 2018.
- [18] Vaughan-Nichols, Steven J. What is docker and why is it so darn popular? https://zdnet.com/article/what-is-docker-and-why-is-it-so-darn-popular/, Mar 2018.

### **Abstract**

With the spread of IoT in research and application areas, the need for IoT cloud services has increased. Most companies and startups that are active in this field also operate only at the hardware and software development level and use cloud providers for data storage and processing. As with Internet of Things, serverless architecture is also evolving in software engineering where the cost and demand of servers is managed by the service provider and only the execution time of the functions is calculated. Also, developers do not need to consider infrastructure and servers conditions. The goal of the project is to set up a serverless platform for executing the functions and run processes of IoT networks, including receiving and analyzing sensor data and executing specific scenarios. This platform can be used by startups, universities, and IoT research centers.

### **Key Words:**

Internet of Things, Serverless, Function as a Service, OpenWhisk, Kubernetes



Department of electrical engineering

**B.Sc.** Thesis

# Designing and implementing a serverless IoT platform

By

Mohammad Hassan Mojab

**Supervisor** 

Dr. Taheri

September 2019