



دانشکده مهندسی
کامپیوتر و فناوری اطلاعات



دانشگاه صنعتی امیرکبیر
(پلی تکنیک تهران)

دانشگاه صنعتی امیرکبیر
دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

سیستم‌های توزیعی فاز اول پروژه دوم

پرهام الوانی

۱۷ آذر ۱۳۹۶

برای پیاده‌سازی پروژه سه گام در نظر گرفته شده است. در اولین گام ارتباط بین سرور و کلاینت پیاده‌سازی شد و در گام ارتباط بدون خطا فرض می‌شود.

دو قسمت اصلی در کلاینت در نظر گرفته می‌شود، قسمت اول receiver است که داده‌ها را از سوکت دریافت کرده و در کانال incoming می‌ریزد. قسمت دوم handler نام دارد که در واقع قلب سیستم است و تمام کنترل‌ها در آنجا صورت می‌گیرد دلیل این امر جلوگیری از وقوع race condition می‌باشد.

handler داده‌ها را از کانال incoming دریافت می‌کند و آن‌ها را در یک hash map بر اساس شماره دنباله‌شان ذخیره می‌کند. در ادامه پیام‌های ack مناسب را تولید می‌کند. پیام‌هایی که ترتیب آن‌ها درست است در کانال rmsg برای دریافت توسط لایه بالاتر قرار می‌گیرند.

لایه اپلیکشن هم پیام‌هایی که می‌خواهد ارسال شوند را در کانال tmsg قرار می‌دهد. handler این پیام‌ها را نیز در یک hash map بر اساس شماره دنباله‌شان قرار می‌دهد با این تفاوت که طول این hash map هرگز نباید از window size (windows) بزرگتر شود. با دریافت هر ack آن پیام از لیست پیام‌های در حال ارسال حذف می‌شود.

handler با رویدادهای زمانی که در بازه‌های زمانی epochMillis رخ می‌دهند سه کار انجام می‌دهد. در صورتی که هیچ پیامی دریافت نشده باشد ack با شماره دنباله‌ی صفر ارسال می‌کند و اگر داده‌هایی در حال ارسال داشته باشد تمام آن‌ها را ارسال می‌کند. در صورتی که هنوز ارتباط با سرور شکل نگرفته باشد connect را باز تکرار می‌کند.

برای بستن ارتباط یک کلاینت دو حالت وجود دارد. در اولین حالت ارتباط با سرور timeout می‌کند که در این حالت ارتباط بدون توجه به وضعیت پیام‌ها بسته می‌شود و پیام خطا در کانال err قرار می‌گیرد. در دومین حالت ارتباط به درخواست کاربر بسته می‌شود که در این حالت نیاز است که handler تمام پیام‌هایی که در صف باقی مانده است را ارسال کند. برای مدیریت این شرایط از متغیر status استفاده می‌کنیم status در واقع یک مانیتور است که دسترسی به این integer را مدیریت می‌کند.