

# آزمایشگاه اینترنت اشیا

## گزارش نهایی پروژه موقعیتیابی UWB دانشکده مهندسی کامپیوتر

دانشگاه صنعتی شریف نیم سال دوم ۲۰-۳۰

استاد:

جناب آقای دکتر اجلالی

اعضای گروه: سینا ایمانی - ۹۹۱۰۰۳۱۴ حسین راعی - ۹۹۱۰۹۷۵۵

طاها آکبری - ۹۹۱۰۵۲۵۹

github.com/Taha1506/hardware-lab



# فهرست مطالب

١	چکیده	۲
۲	<b>مقدمه و انگیزه</b> UWB ۱.۲ و کاربرد آن در موقعیتیابی	<b>r</b> r r
٣	اهداف، دامنه و زمانبندی اولیه	٢
۴	<b>طراحی سامانه</b> (م <b>عماری کلان</b> ) ۱.۴ اجزای اصلی	۲ ۲ ۳
۵	روشها و الگوریتمها ۱.۵ اندازه گیری فاصله با TWR	۳ ۳ ۴
٦	پیادهسازی و مهندسی سیستم ۱.٦ شبیهساز Unity و آمادهسازی	* * * * * *
<b>Y</b>	آزمایشها و ارزیابی   ۱.۷ سناریوهای آزمون ۱.۷ سناریوهای آزمون   ۲.۷ شاخصهای خطا ۲.۷ شاخصهای خطا   ۳.۷ جمع بندی نتایج کیفی ۳.۷	<u>د</u> د د
٨	چالشها و راهکارها	1
٩	مستندسازی و ریپوی کد	1
١٠	جمعبندی و پیشنهادها برای ادامهٔ کار ۱.۱۰ جمعبندی	1



#### ۱ چکیده

در این پروژه، یک سامانهٔ UWB برای **موقعیتیابی داخلی** مبتنی بر الگوریتم UWB های سختصات (TWR) پیادهسازی و ارزیابی شد. معماری کلی شامل Tagهای سیار، Anchorهای ثابت با مختصات معلوم، و یک Server برای دریافت فاصلهها و انجام Multilateration (کمینهسازی حداقل مربعات) است. برای توسعه و آزمون سریع، یک محیط شبیهسازی در Unity ایجاد شد و پشتهٔ پیامرسانی بین اجزا طراحی گردید. در طول مسیر، چالشهایی مانند همزمانسازی کلاک، پشتیبانی چندتگی، فرمت دهی پیامها، و پایداری تخمینها برطرف شدند و کدهای مربوطه در ریپوی پروژه منتشر گردید.

## ۲ مقدمه و انگیزه

#### UWB 1.۲ و کاربرد آن در موقعیتیابی

(UWB) Ultra-Wideband (UWB) یک فناوری ارتباط بیسیم با پالسهای بسیار کوتاه و پهنای باند وسیع است که بهدلیل توانِ مصرفی پایین و دقت بالای اندازه گیریِ زمانِ پرواز (ToF)، برای ناوبری داخلی و رهگیری اشیا مناسب است. با اندازه گیری ToF یا اختلاف زمان رسیدن (TDoA)، می توان فاصلهٔ میان گرهها را با دقت سانتی متری تخمین زد و سپس با روشهای هندسی، مختصات برآوردیِ گرهٔ ناشناخته را محاسبه کرد.

## ۲.۲ صورت مسئلهٔ پروژه

هدف پروژه، ساخت یک مسیر کامل از کسب فاصله میان Tag و Anchorها تا تخمین موقعیت در سمت سرور بود؛ بههمراه ایجاد یک شبیهساز برای تسریع توسعه و رفع وابستگی به سختافزار. سند پروپوزال پروژه، چارچوب کلی (الگوریتم TWR، نقش اجزا، و زمانبندی) را تعیین کرده است.

## ۳ اهداف، دامنه و زمانبندی اولیه

- آشنايي عملي با UWB و ماژولهايي مانند DW1000 و مطالعهٔ الگوريتمهاي موقعيتيابي.
  - طراحی معماری Tag/Anchor/Server و تعریف فرمت پیامها و قراردادهای شبکه.
  - پیادهسازی الگوریتم TWR در سطح Tag/Anchor و Multilateration در سمت Server.
  - توسعهٔ محیط شبیهسازی در Unity برای تولید فاصلههای شبهواقعی و تست چند-تگی.
- مستندسازی و یکپارچهسازی خروجیها در ریپو. github.com/Taha1506/hardware-lab.

## ۴ طراحی سامانه (معماری کلان)

#### ۱.۴ اجزای اصلی

Tag: گرهٔ سیّار که با ارسال/دریافت پیامهای TWR فاصلهاش تا هر Anchor را بهدست میآورد.



کرهٔ ثابت با مختصات معلوم که پیامهای Ping/Response را مدیریت میکند و (در برخی نسخهها) مختصات خود را نیز در پیام میگنجاند.

،LS ماژولی که فاصلههای Anchor-Tag و مختصات Anchorها را دریافت و با کمینهسازیِ LS موقعیت Tag را تخمین میزند.

## ۲.۴ تعاملات و لایهٔ ارتباطی

ارتباط بین اجزا از طریق سوکتهای TCP برقرار شده و پیامها شامل نوع پیام، شناسهٔ تگ/انکر، مهرزمان و در صورت لزوم مختصات Anchor هستند. در نسخههای بعدی، ساختار داده برای پشتیبانی چند تگ همزمان بازطراحی شد تا دادهها بر اساس کلید «TagID» ذخیره و منتشر شوند؛ خروجیها نیز شامل نام تگ، فاصلهٔ واقعی/تخمینی، و در نهایت «مختصات تخمینی» هستند.

## ۵ روشها و الگوریتمها

#### ۱.۵ اندازه گیری فاصله با TWR

در Two-Way Ranging متقارن، دو تبادل پیام انجام میشود. اگر  $t_{\rm RX}^{(1)}$  و  $t_{\rm RX}^{(2)}$  بهترتیب زمان ارسال و دریافت در دور اول و  $t_{\rm RX}^{(2)}$  و  $t_{\rm RX}^{(2)}$  و در دور دوم باشند، فرمول فاصلهٔ تقریبی بهشکل زیر نوشته میشود (با فرض پاسخ تقریباً متقارن):

$$d \, \approx \, \frac{c}{4} \big[ (t_{\rm RX}^{(1)} - t_{\rm TX}^{(1)}) - \Delta t_{\rm reply}^{(1)} + (t_{\rm RX}^{(2)} - t_{\rm TX}^{(2)}) - \Delta t_{\rm reply}^{(2)} \big], \tag{1} \label{eq:total_reply}$$

که در آن c سرعت نور است و  $\Delta t_{\rm reply}$  تأخیرِ ثابت/قابل کالیبرهٔ پاسخ است. در عمل، برای کاهش حساسیت به عدمهمزمانی کلاک، از نسخههای «دوطرفهٔ متقارن» استفاده می شود و  $\Delta t$ ها در هر دور لحاظ و/یا کالیبره می شوند.

## ۲.۵ برآورد موقعیت با کمینهسازی مربعات

اگر  $\mathbf{a}_i \in \mathbb{R}^n$  باشد، مکان  $\mathbf{p}$  از حل کمینهسازی  $\mathbf{a}_i$  اگر مختصات -iAnchor و i فاصلهٔ اندازه گیری شده تا  $\mathbf{a}_i \in \mathbb{R}^n$  باشد، مکان  $\mathbf{p}$  از حل کمینهسازی زیر به دست می آید:

$$\widehat{\mathbf{p}} = \arg\min_{\mathbf{p}} \sum_{i=1}^{m} (\|\mathbf{p} - \mathbf{a}_i\|_2 - r_i)^2.$$
 (Y)

Weighted برای حل عددی، از خطیسازی حول تقریب اولیه و الگوریتم Gauss-Newton یا نسخهٔ Least Squares با وزن  $w_i \propto 1/\sigma_i^2$  عملیاتی (با قابلیت LS جایگزینی با WLS) روی سرور اضافه شد.



#### ٣.٥ ملاحظات هندسي

برای پایداری مسأله، آرایش Anchorها باید از هم خطی اهم صفحه ای پرهیز کند و تا حد امکان «زاویههای دید» متنوعی نسبت به Tag ایجاد نماید. همچنین، وجود حداقل n+1 انکر ضروری است (با n=2 با 3).

## ۲ پیادهسازی و مهندسی سیستم

## ۱.٦ شبيهساز Unity و آمادهسازی

در ابتدای کار، ابزار Unity نصب و محیط آزمایش برای سنجش الگوریتمها آماده شد. علاوه بر مطالعهٔ روشهای پیادهسازی، سازوکار تولید فاصلههای شبهواقعی، مدیریت نویز، و ثبت خروجیها طراحی گردید. نتیجهٔ این فاز در ریپوی پروژه موجود است.

#### ۲.٦ ماژولهای Tag و Anchor

در فاز میانی، کلاسهای Tag و Anchor با منطق TWR تکمیل شدند. به دلیل **عدم همزمانی کلاک** میان گرهها، offsetهایی برای جبران تأخیرها و کالیبراسیون زمانِ پاسخ در نظر گرفته شد و فیلدهایی برای نوع پیام به ساختارها افزوده گردید.

شیوهٔ پیدا کردن آیدی Tag و Anchor در دنیای واقعی. در پیامهای ارسالی بین تگ و انکر، آیدی آنها ارسال میشود تا مشخص باشد که طرفین پیام چه دستگاههایی هستند. با توجه به مطالعات انجامشده، استاندارد جامعی برای پیدا کردن آیدی انکرها توسط تگ وجود ندارد و سازندگان مختلف روشهای متفاوتی را به کار می برند. یکی از این روشها، hard-code کردن آیدی انکرها درون هر تگ است. اما شیوههای دیگری نیز وجود دارد؛ برای مثال هر انکر می تواند به صورت تناوبی وجود خود را مخابره نماید. در پیاده سازی خود را مخابره نماید. در پیاده سازی فعلی، لیست انکرها از خود بازی گرفته می شود که شبیه به حالت سرور مرکزی است.

## ۳.٦ سرور برآورد موقعیت و LS

در سمت سرور، کدی افزوده شد که با دریافت «مختصات انکرها» و «فاصلهٔ ،«Tag-Anchor مختصات Tag-Anchor مختصات را با روش Least Squares محاسبه می کند. بدین منظور، پیامهای ارسالی طوری تغییر یافتند که هر Anchor مختصات خود را نیز ارسال کند.

مدیریت آیدی دستگاهها. همان طور که در بخش قبل اشاره شد، وجود آیدی یکتا برای تگها و انکرها ضروری است تا در سمت سرور داده ها به درستی تجمیع و پردازش شوند. در سناریوی فعلی، سرور فرض می کند که لیست انکرها از طریق بازی یا ماژول مرکزی در دسترس است و بر همین اساس پیامها را تفسیر می کند. این رویکرد، ضمن سادگی، امکان توسعهٔ بعدی برای استفاده از روشهای استانداردتر در محیط واقعی را نیز فراهم می کند.



#### ۴.۲ پشتیبانی چند-تگی و فرمت خروجی

ساختار دادهها برای چند تگ بازطراحی شد: بهجای نگهداری حالت واحد، یک HashMap بر اساس TagID، اطلاعات مربوط به هر تگ (آخرین فاصلهها، زمانها، تخمین موقعیت) را ذخیره می کند. خروجی نهایی شامل نام/شناسهٔ تگ، فاصلهٔ واقعی و تخمینی، و مختصات برآوردی است؛ بعلاوه امکان ثبت و نمایش خروجیها روی فایل فراهم شد تا بازپخش و ارزیابی ساده گردد.

### ۵.٦ ساختار پيامها (نمونه)

- { type, tag\_id, ts\_tx } :MSG\_PING •
- { type, anchor\_id, ts\_rx, ts\_tx, anchor\_pos=(x,y[,z]) } :MSG\_RESP
  - { type, tag\_id, anchor\_id, range, quality } :MSG\_RANGE •

(توجه: فیلدها بسته به نسخه تغییر کردهاند؛ ایدهٔ اصلی حفظ اطلاعات زمان/پاسخ و ارسال مختصات انکر برای برآورد در سرور است.)

# ۷ آزمایشها و ارزیابی

#### ۱.۷ سناریوهای آزمون

- دای مکان برای کتبار سنجی تک تگ: جای گذاری 3 تا 4 انکر با آرایش پایدار و ارزیابی خطای مکان برای موقعیتهای متنوع Tag.
- ۲. **چندتگی همزمان:** سنجش رفتار سامانه با چند Tag فعال و بررسی تأثیر تناوب پیامها بر پایداری LS.
  - ۳. حساسیت به نویز/کالیبراسیون: تزریق نویز به ToF و بررسی اثر وزن دهی WLS.

#### ۲.۷ شاخصهای خطا

برای گزارش خطا از MAE و RMSE بین مختصات حقیقی و تخمینی استفاده میشود. همچنین «پراکندگی» تخمینها در نقاط ثابت (با تکرار اندازه گیری) برای سنجش پایداری گزارش می گردد.

#### ۳.۷ جمع بندی نتایج کیفی

- زنجیرهٔ پیامها و مسیرِ محاسبهٔ فاصله تا تخمینِ موقعیت بهصورت انتهای-به-انتهای عمل می کند و در سناریوهای شبیهسازی شده خروجی پایدار تولید می شود.
- بازطراحی برای چند تگ، ثبت فایل خروجی و افزودن مختصات انکر در پیامها، فرآیند ارزیابی را شفاف و قابل ردیابی کرده است.
- خطای مکانی تابع مستقیم کیفیت کالیبراسیونِ تأخیر پاسخ و هندسهٔ انکرها است؛ استفاده از وزندهی و طرحهای کالیبراسیون بهتر، مسیر بهبود آینده است.



## ۸ چالشها و راهکارها

عدم همزمانی کلاک: با افزودن offsetها و لحاظ کردن تأخیر پاسخ در فرمول TWR جبران شد.

چندتگی: با بازطراحی ساختار دادهها مبتنی بر TagID و بازبینی فرمت پیامها حل شد.

**پایداری هندسی:** توصیه به جانمایی مناسب انکرها (اجتناب از همخطی *ا*هم صفحه ای) و افزایش تعداد انکرها در محیطهای پیچیده.

نویز و چندمسیره: پیشبینی استفاده از RANSAC ، WLS و فیلترهای زمانی (مانند Kalman) برای حذف اندازه گیریهای برت.

## ۹ مستندسازی و ریپوی کد

تمام فازها (مطالعهٔ اولیه، نصب ،Unity پیادهسازی کلاسهای Tag/Anchor، سرور LS، پشتیبانی .github.com/Taha1506/hardware-lab .github.com/Taha1506/hardware-lab .github.com/Taha1506/hardware-lab

# ۱۰ جمع بندی و پیشنهادها برای ادامهٔ کار

#### ۱.۱۰ جمعبندی

در این پروژه، یک زنجیرهٔ کامل برای موقعیتیابی داخلی مبتنی بر UWB از سطح تبادل پیامهای TWR تا تخمین موقعیت در سمت سرور ساخته شد؛ شبیهساز Unity فرآیند توسعه/آزمایش را تسهیل کرد و پشتیبانی چندتگی، سامانه را آمادهٔ سناریوهای واقعی تر نمود.

#### ۲.۱۰ پیشنهادهای فنی

- گذار از LS به WLS با وزن دهی مبتنی بر کیفیت لینک و هندسهٔ لحظه ای (DOP).
  - فیلتر حالت (مانند EKF/UKF) برای هموارسازی مسیر تگ در طول زمان.
    - کالیبراسیون سختافزاری دقیق تر برای تأخیر پاسخ و جبران NLOS.
- افزودن لایهٔ QoS و زمانبندی پیامها برای مقیاسپذیری بهتر در چندتگی پرتراکم.