Como descobrir localizações usando distâncias

Guilherme Philippi

Acadêmico de Engenharia de Controle e Automação Campus Blumenau Universidade Federal de Santa Catarina UFSC Orientado por Felipe Delfini Caetano Fidalgo

> SAENG 2018 Semana Acadêmica das Engenharias Blumenau - Santa Catarina - Brasil



- Preliminares
- 2 Redes de sensores e detecção de localização
- 3 Como modelar um sistema de localização
- 4 ML Multilateração Uma proposta de solução
- 5 Um estudo de Complexidade Computacional
- 6 PGD Aplicações

Preliminares

Para que queremos descobrir localizações?









3/26

Savvides, Han e Strivastava, 2001

Dynamic Fine-Grained Localization in Ad-Hoc Networks of Sensors

Andreas Savvides, Chih-Chieh Han and Mani B. Strivastava Networked and Embedded Systems Lab Department of Electrical Engineering University of Calfornia, Los Angeles {asavvide, simonhan, mbs}@ee.ucla.edu

SAENG 2018

ABSTRACT

The recent advances in radio and em beddedsystem technologies have enabled the proliferation of wireless microsensor net works. Such wirelessly connected sensors are released in many div erse en vironmets to perform various monitoring tasks. In many such tasks, location awareness is inheren tly one of the most essential system parameters. It is not only needed to report the origins of events, but also to assist group querying of sensors, routing, and to answer questions on the netw ork coverage. In this paper we present a novel approach to the localization of sensors in an adhoc net work.We describe a system called AHLoS (Ad-Hoc Localization System) that enables sensor nodes to discover their locations using a set distributed iterative algorithms. The operation of AHLoS is demonstrated with an accuracy of a few centimeters using our prototype testbed while scalability and performance are studied through simulation.

Keywords

INTRODUCTION

Sensor Networks and Location Discovery G. Philippi

location discovery, localization, wireless sensor networks

medical applications and smart battlefields. Net w orked sensors can signal a machine malfunction to the control center in a factory, or alternatively w arn about smok on a remote forest hill indicating that a dangerous fire is about to start. Other wireless sensor nodes can be designed to detect the ground vibrations generated by the silen t footsteps of a cat burglar and trigger an alarm,

Naturally, the question that immediately follows the actual detection of events, is: wher 2 Where are the abnormal vibrations detected, where is the fire, which house is about to be robbed? To answer this question, a sensor node needs to possess knowledge of its physical location in space. Furthermore, in large scale ad-hoc netw orks, knowledge of node location can assist in routing [5] [6], it can be used to query nodes o ver a specic geographicalarea or it can be used to study the coverage properties of a sensor network [31]. Additionally, we envision that location aw areness developed here will enjoy a wide spectrum of applications. In tactical environments, it can be used to track the movements of targets. In a smart kindergarten [32] it can be used to monitor the progress of c hildren by tracking their interaction with toys and with each other; in hospitals it can keep track of equipment, patien ts. doctors and nurses or it can drive con text

Redes de sensores e detecção de localização

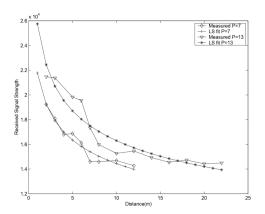
GPS - Sistema de Posicionamento Global

- Utilização dificultada em lugares fechados ou em presença de vegetação densa;
- Módulos de GPS possuem consumo energético elevado
- GPS é um sistema caro
- Baixa precisão



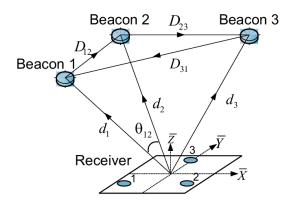
Questões principais:

- 1) Como obter os dados?
- Indicador de força do sinal recebido $P_{RSSI} = \frac{X}{R^n}$



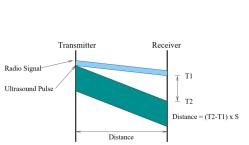
6/26

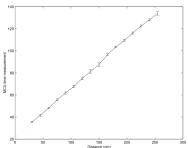
- 1) Como obter os dados?
- Ângulo de chegada



Questões principais:

- 1) Como obter os dados?
- Métodos baseados no tempo (ToA, TDoA)

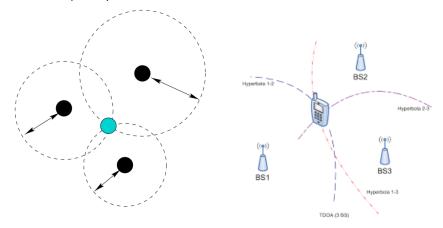




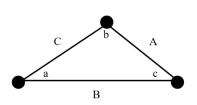
G. Philippi SAENG 2018 06 Se

8/26

- 2) Como combinar os dados?
- Trilateração hiperbólica



- 2) Como combinar os dados?
- Triangulação



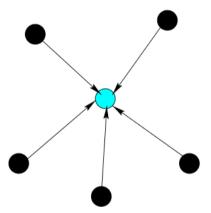
$$\frac{A}{\sin a} = \frac{B}{\sin b} = \frac{C}{\sin c}$$

$$C^2 = A^2 + B^2 + 2AB\cos(c)$$

$$B^2 = A^2 + C^2 - 2BC\cos(b)$$

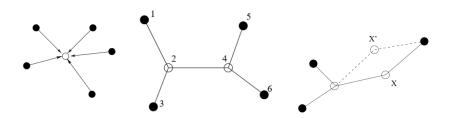
$$A^2 = B^2 + C^2 - 2BC\cos(a)$$

- 2) Como combinar os dados?
- Multilateração de Máxima Verossimilhança



Multilateração Atômica

- Nós Ancoras Localização conhecida
- Nós Desconhecidos Possíveis localizações



Multilateração Atômica

$$F(x_0, y_0, s) = \sum_{i=1}^N lpha^2 f(i)^2$$
 $\min F(x_0, y_0, s)$
 $-x_i^2 - y_i^2 = (x_0^2 + y_0^2) + x_0(-2x_i) + y_0(-2y_i) - s^2 t_{i0}^2$
 $-x_i^2 - y_i^2 + x_k^2 + y_k^2 = 2x_o(x_k - x_i) + 2y_0(y_k - y_i) + s^2(t_{ik}^2 - t_{i0}^2)$
 $b = (X^T X)^{-1} X^T y$

 $f_i(x_0, y_0, s) = st_{i0} - \sqrt{(x_i - x_0)^2 + (y_i - y_0)^2}$

Mínimos quadrados

Multilateração Atômica

$$X = \begin{bmatrix} 2(x_k - x_1) & 2(y_k - y_1) & t_{k0}^2 - t_{k1}^2 \\ 2(x_k - x_2) & 2(y_k - y_2) & t_{k0}^2 - t_{k2}^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ 2(x_k - x_{k-1}) & 2(y_k - y_{k-1}) & t_{k0}^2 - t_{k(k-1)}^2 \end{bmatrix}$$

$$y = \begin{bmatrix} -x_1^2 - y_1^2 + x_k^2 + y_k^2 \\ -x_2^2 - y_2^2 + x_k^2 + y_k^2 \\ \vdots \\ x_{k-1}^2 - y_{k-1}^2 + x_k^2 + y_k^2 \end{bmatrix}$$

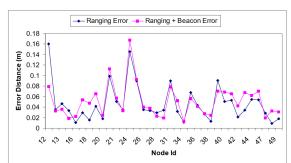
$$b = \begin{bmatrix} x_0 \\ y_0 \\ s^2 \end{bmatrix}$$

Multilateração atômica só pode ser implantada se o nó desconhecido está dentro do alcance de pelo menos outros três nós ancoras.

```
Multilateração Interativa
```

```
boolean multilateracaoInterativa(G){
    no = nó desconhecido com mais ancoras
    while (no.qtdAncoras \geq 3){
        setAncora(no)
        no = nó desconhecido com mais ancoras
```

}



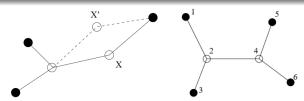
Multilateração Colaborativa

Definition

Um nó é dito participante se ele é uma ancora ou se é um desconhecido com pelo menos outros três vizinhos participativos.

Definition

Par de participação é um par de nós conectados do tipo ancora-desconhecido ou desconhecido-desconhecido onde todos os desconhecidos são participantes.



```
Multilateração Colaborativa
```

```
boolean isParticipative(no, inicial){
   if (inicial) minimo = 3 else minimo = 2
   if (no.qtdAncoras ≥ minimo) return true
   qtd = no.qtdAncoras
   foreach vizinho in no.vizinhos{
         if (isParticipative(vizinho, false)) qtd++
         if (qtd == minimo) return true
   return false
```

```
Multilateração Colaborativa
boolean multilateracaoInterativa(G){
   no = no desconhecido com mais ancoras
   while (no.qtdAncoras \geq 3){
         setAncora(no)
         no = nó desconhecido com mais ancoras
   while (isParticipative(no, true)){
         setAncora(no)
         no = nó desconhecido com mais ancoras
         while (no.qtdAncoras \geq 3){
               setAncora(no)
               no = nó desconhecido com mais ancoras
```

Introdução Teoria de Grafos

Definition

Um **grafo** G = (V, E) é definido por dois conjuntos: os vértices V e as arestas E, definidas por pares de vértices.

Perceba, não há restrições para o conjunto V.

Definition

Um grafo G = (V, E) é dito **não direcionado** quando o conjunto de arestas E é definido em termos de pares não ordenados de arestas.

Definition

Em um grafo não-direcionado G, dois vértices u e v são ditos conectados se G contém um caminho de u para v

Definition

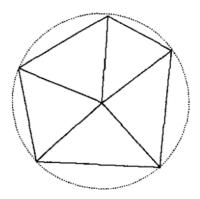
Considere um grafo não direcionado conectado G = (N, E) feito de |N| = n nós e um conjunto E de n-1 ou mais arestas. Os nós ancoras são definidos como um conjunto B onde $B \subseteq N$ e o conjunto de nós desconhecidos é U onde $U \subseteq G$. Tem-se a solução do problema encontrando $x_u, y_u \forall u \in U$ minimizando

$$\sum_{i \in (B \cup U)} (D_{iu} - \sqrt{(x_i - x_u)^2 + (y_i - y_u)^2})^2$$

para todos os pares de nós participantes i, u onde $i \in B$ ou $i \in U$ e $u \in U$, sujeito a: x_i, y_i são conhecidos se $i \in B$, e todo par i, u é um par participante.

Complexidade Computacional

Estamos preocupados com um problema de realização. Grafos globalmente rígidos



Complexidade Computacional

Olhando através da otimização global.

Podemos analisar a complexidade sobre um grafo de trilateração G=(V,E) a partir da minimização de

$$\sum_{(i,u)\in E} (D_{iu} - ||i-u||)^2$$

Definition

Um grafo de trilateração G = (V, E) com configuração realizável é realizável em um número de trilaterações polinomiais.

Problema de Geometria de Distâncias (PGD)

Definition

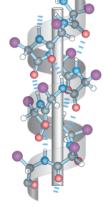
Dado um grafo G=(V,E,d), conectado e ponderado nas arestas por $d:E\to(0,\infty)$, encontre uma função $x:V\to\mathbb{R}^3$ tal que

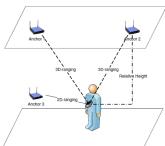
$$\forall \{u,v\} \in E, ||x(u)-x(v)|| = d(u,v).$$

Diz-se que, se o grafo G for completo, tal problema pode ser resolvido com N equações, sendo $N \sim |V|$, possuindo solução em **tempo linear**.

Problema de Geometria de Distâncias (IKP, MDGP, SNL)

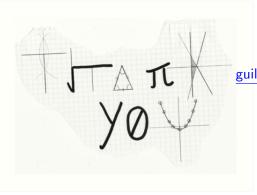






Teorema

O PGD é um problema NP-Difícil.



guilherme.philippi@hotmail.com

UFSC - Blumenau