Université de Mons Faculté des Sciences Département d'Informatique Réseaux et Télécommunications

Conception et évaluation d'une architecture hybride de réseaux de capteurs reposant sur les technologies radio LoRa et IEEE 802.15.4

Directeur : M^r Bruno QUOITIN Mémoire réalisé par Arnaud PALGEN

Rapporteurs : M^r Prénom NOM en vue de l'obtention du grade de M^r Prénom NOM Master en Sciences Informatiques





Remerciements

Nous remercions ...

Table des matières

| 1 | Intr | oduct | ion | 2 | |
|---|---------------|-------|---------------------------|---|--|
| 2 | État de l'art | | | | |
| | 2.1 | LoRa | | 3 | |
| | 2.2 | IEEE | 802.15.4 | 4 | |
| | | 2.2.1 | Types de noeuds | 4 | |
| | | 2.2.2 | Topologies | 4 | |
| | | 2.2.3 | Beacon Enabled mode | 5 | |
| | | 2.2.4 | Non-Beacon Enabled mode | 8 | |
| | | 2.2.5 | Adressage | 8 | |
| | | 2.2.6 | Mécanisme d'Ack optionnel | 8 | |

Table des figures

| 2.1 | 802.14.4 topologie peer-to-peer | 5 |
|-----|--|---|
| 2.2 | 802.15.4 topologie en étoile | 5 |
| 2.3 | 802.15.4 structure de la Superframe | 6 |
| 2.4 | Schéma de l'algorithme slotted CSMA-CA | 7 |

Chapitre 1

Introduction

Expliquez le contexte du travail, et les objectifs du travail. The Latex typesetting markup language is specially suitable for documents that include mathematics. [?]

Chapitre 2

État de l'art

2.1 LoRa

hey it's Lora

2.2 IEEE 802.15.4

802.15.4 est un protocole définis par IEEE en 2003. Il est destiné aux communications à débit faibles réalsisées par des dispositifs ayant une alimentation en énergie limitée. Ce protocole, qui est un standart pour les réseaux PANs (Personak Area Networks) couvre la couche physique et MAC du modèle OSI.

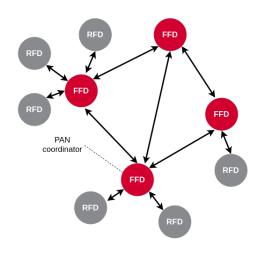
2.2.1 Types de noeuds

La norme 802.15.4 défini deux types de noeuds :

- Les noeuds **FFD** (Full Function Device) peuvent être des corrdinateurs de PAN, de simple coordinateurs ou de simple noeuds.
- Les noeuds **RFD** (Reduced Function Device) utilisent une implémentation réduite du protocole et peuvent seulement opérer comme des simples noeuds.

2.2.2 Topologies

Ces noeuds peuvent former des réseaux suivants plusieurs topologies : la topologie en étoile (Fig 2.2) pour laquelle plusieurs RFD sont connectés à un FFD qui joue le rôle de coordinateur, la topologie peer-to-peer (Fig 2.1) pour laquelle les FFD sont connectés les uns aux autres.



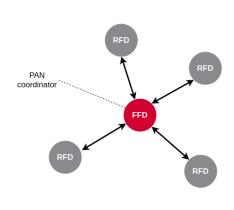


FIGURE 2.1 - 802.14.4 topologie peer-to-peer.

FIGURE 2.2 - 802.15.4 topologie en étoile.

2.2.3 Beacon Enabled mode

Dans ce mode d'accès, le réseau est synchronisé par des messages de contrôles (beacons) et une structure appelée Superframe (Fig. 2.3). Cette Superframe est générée périodiquement par les coordinateurs. Elle est délimitée par des beacons qui sont émis à un intervalle beacon interval (BI) qui est défini par le paramètre beacon order (BO) $BI = 15.36 \cdot 2^{BO}$ avec $0 \le BO \le 14$.

La superframe peut être divisée en deux périodes : la période active et la période inactive. La période active a une durée Superframe duration (SD) qui est définie par le paramètre Superframe order (SO) $SD = 15.36 \cdot 2^{SO}$ avec $0 \le SO \le BO \le 14$. Elle est elle-même divisée en deux périodes : contention acces period (CAP) et contention free period (CFP).

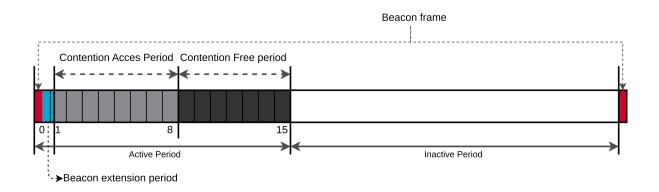


FIGURE 2.3 – 802.15.4 structure de la Superframe.

Accès au canal durant la contention acces period (CAP)

Durant cette période, l'accès au canal se fait par l'algotihme slotted CSMA-CA (Carrier Sense Multiple Access with Collision Avoidance). La figure 2.4 illustre son fonctionnement.

Les time slots de la CAP sont divisés en plus petits time slots appelés backoff periods. Un noeud du réseau maintient les variables suivantes :

- ullet NB compte le nombre de backoff. Initialisée à 0
- CW indique la taille de la fenêtre de congestion. Initialisée à 2
- $\bullet\ BE$ est l'exposant du backoff. Initialisée à macMinBE

Les variables macMinBE, macMaxBe et MCB (macCSMABackoffs) sont des constantes du protocole. Lorsque des paquets doivent être transmis, les variables sont d'abord initialisées. Ensuite, le noeud attend le prochain backoff et choisis aléatoirement un nombre entier $rr \in [0, 2^{BE} - 1]$. Après avoir avoir attendu r backoff periods, le noeud vérifie si le canal est occupé en réalisant un CCA (Clear Channel Assessment). Si c'est le cas, CW va être décrémenté et un nouveau CCA va être réalisé. Les paquets ne pourront être transmis qu'après trois CCA consécutifs indiquant un canal libre (i.e. CW = 0). Si le canal est occupé, NB et BE sont incrémentés et CW est réinitialisé à 2. Enfin, si NB n'exède pas macCSMABackoffs, le noeud va reprendre à l'étape où un r est choisis aléatoirement. Sinon, la communication ne sera pas établie et les paquets ne seront pas transférés.

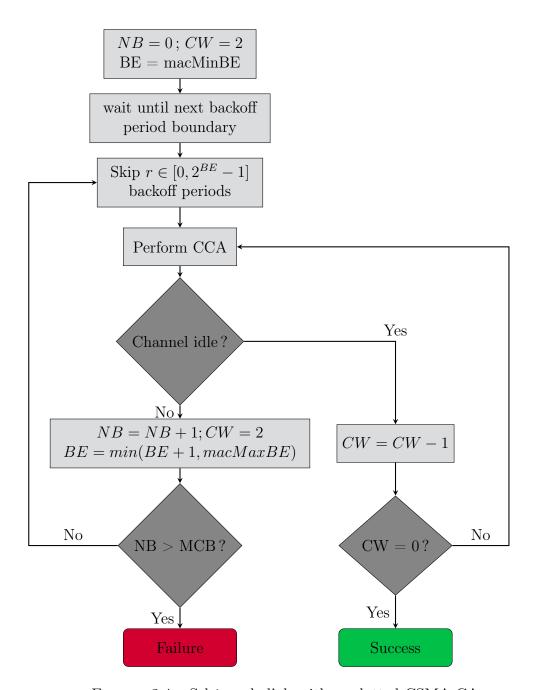


FIGURE 2.4 – Schéma de l'algorithme slotted CSMA-CA.

Accès au canal durant la contention free period $(CFP)\ TODO$

- 2.2.4 Non-Beacon Enabled mode
- 2.2.5 Adressage
- 2.2.6 Mécanisme d'Ack optionnel