



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

Green IoT: Design e valutazione delle prestazioni di protocolli per sistemi IoT dotati di wake up radio

Facoltà di Ingegneria dell'informazione, informatica e statistica

Tirocinio Formativo Attivo

Classe Informatica L-31

Candidato

Leonardo Emili

Matricola 1802989

Relatore

Prof. Chiara Petrioli

Correlatore

Dr. Georgia Koutsandria

Anno Accademico 2019/2020

**Green IoT: Design e valutazione delle prestazioni di protocolli per sistemi IoT
dotati di wake up radio**

TFA. Relazione di tirocinio. Sapienza – Università di Roma

© 2020 Leonardo Emili. Tutti i diritti riservati

Questa tesi è stata composta con \LaTeX e la classe Sapthesis.

Email dell'autore: emili.1802989@studenti.uniroma1.it

Indice

| | | |
|----------|---|-----------|
| 1 | Introduzione | 1 |
| 2 | Scenario di riferimento | 4 |
| 3 | Il protocollo GREEN-WUP | 6 |
| 3.1 | Descrizione del protocollo | 6 |
| 3.2 | Interest dissemination | 10 |
| 3.3 | Le problematiche emerse | 12 |
| 4 | La variante proposta | 15 |
| 4.1 | Descrizione delle modifiche | 15 |
| 4.2 | Scenario di simulazione e parametri | 20 |
| 4.3 | Valutazione delle prestazioni | 20 |
| 5 | Ottimizzazione dei parametri | 23 |
| 5.1 | Scelta dei valori di jitter | 23 |
| 5.2 | Trasmissioni per classe energetica | 26 |
| 6 | Conclusioni | 29 |
| | Bibliografia | 30 |

Capitolo 1

Introduzione

Nell'ultimo decennio abbiamo assistito ad uno sviluppo portentoso del settore dell'Internet of Things che ha contribuito alla diffusione di un enorme numero di dispositivi wireless. Il numero di questi dispositivi ha registrato crescite costanti negli anni e loro applicazioni sono ormai infinite. Essi trovano impiego in ambito domestico dove realizzano l'automatizzazione dei compiti quotidiani, in quello sanitario in cui monitorano lo stato di salute dei pazienti e in ambito sottomarino dove gli obbiettivi spaziano da quello di realizzare campionamenti di dati sino a creare vaste reti di comunicazione sottomarine. L'immissione di questo enorme contingente di dati nella rete ha reso possibili nuove interpretazioni del mondo che ci circonda e lo sviluppo di soluzioni che puntano a migliorare la qualità della vita delle persone, anche in quei settori noti esser di difficile comprensione. Ad esempio, l'impiego di sensori IoT in ambito di monitoraggio del crosta terrestre ha reso disponibili informazioni fino a prima sconosciute sulla presenza di terremoti e tsunami, migliorando radicalmente la nostra percezione degli eventi sismici nel mondo.

Con lo sviluppo massivo dell'IoT nuove sfide sono emerse a minare la solidità degli approcci usati. Attualmente le soluzioni impiegate nello sviluppo dei dispositivi wireless puntano a realizzare comunicazioni con basse latenze e che siano altamente efficienti in termini energetici. In ambito di ricerca, lo stato corrente dell'arte punta a realizzare tecnologie hardware e software che implementino questo binomio. Un particolare settore dell'IoT si occupa di realizzare vaste reti di nodi sensori interconnessi, note come *Wireless Sensor Networks*, che realizzano una comunicazione wireless con consumi minimi al fine di prolungare i tempi di servizio dell'intera rete. In questo caso, le principali problematiche sono chiaramente settoriali e sono identificate dallo specifico

campo di applicazione: come la richiesta di tecnologie altamente performanti per i monitoraggi clinici oppure di altre che garantiscano elevate lifetime nel caso di sensori ambientali. Tuttavia esistono problematiche comuni a queste tipologie di reti, ad esempio spesso si richiede che l'intera rete sia connessa e che tutti i nodi siano, anche parzialmente, a conoscenza della topologia della rete. Si richiede quindi l'impiego di protocolli che ne prevedano il costante aggiornamento e favoriscano una comunicazione efficiente. Inoltre, in queste reti la principale fonte di consumo energetico risiede nella comunicazione tra nodi ma anche nell'attesa che la precede: è quindi di vitale importanza prevedere lo scaricamento delle batterie che li alimentano e studiare soluzioni che ne favoriscano durate sufficientemente elevate per garantire l'operatività della rete. Infatti, la morte prematura di un nodo può spesso avere conseguenze più grandi della semplice disconnessione dello stesso poichè frequentemente si tratta di reti *multi-hop* che realizzano la comunicazione passando attraverso nodi intermedi ed in alcuni casi si può verificare perfino la disconnessione dell'intera rete.

Nel seguito verranno affrontate le principali problematiche che spingono la ricerca a sviluppare nuove idee per la costruzione di protocolli di rete altamente efficienti.

Nel **Capitolo 2** verrà presentato lo scenario di riferimento e le principali considerazioni che nel tempo sono state adottate e che ad oggi definiscono il panorama delle Wireless Sensor Networks.

Nel **Capitolo 3** verrà presentato uno specifico protocollo di rete per sistemi IoT: il protocollo GREEN-WUP. In questo lavoro ci concentreremo sullo studio dei principi che regolano il design dei protocolli di rete e sulla loro applicazione in riferimento al protocollo in questione. Analizzeremo in dettaglio il comportamento del protocollo e le sue caratteristiche. Verranno inoltre presentati i suoi principali vantaggi ed il suo comportamento di fronte a problematiche comuni ai protocolli di comunicazione.

Nel **Capitolo 4** verrà presentata una variante del protocollo originale che punta a risolvere le problematiche osservate nel capitolo precedente. Le modifiche apportate saranno descritte in dettaglio sia a livello teorico che a livello di implementazione all'interno di Castalia che è il simulatore utilizzato

e a cui faremo diffusamente riferimento all'interno di questa relazione. In particolare, tutto il codice a cui si fa riferimento in questo documento sono stati testati mediante una versione particolare del framework *GreenCastalia* [3] che supporta *wake up radios* e *energy harvesting*.

Nel **Capitolo 5** saranno presentati i parametri dei protocolli di rete che in misura principale contribuiscono alle loro prestazioni e ne favoriscono il risparmio energetico. Parte fondante di questo tirocinio consiste nella sperimentazione tramite simulatori del comportamento che questi protocolli assumono in ambito reale. In questi termini questo capitolo punta ad ottimizzare i parametri utilizzati nell'implementazione del protocollo GREEN-WUP e che in generale rispecchiano i comportamenti comuni ai protocolli di rete utilizzati al giorno d'oggi.

Nel **Capitolo 6** verranno trattate le conclusioni di quanto osservato e possibili direzioni future nell'ambito di protocolli per sistemi IoT.

Capitolo 2

Scenario di riferimento

Sino a qualche anno fa, la principale tendenza nello sviluppo di soluzioni ai problemi menzionati nel Capitolo 1 consisteva nell'introduzione di cicli di attività dei nodi. Il cosiddetto *duty cycling*, definito come la frazione di tempo in cui un nodo è attivo, aveva come obiettivo quello di minimizzare i momenti in cui i nodi sensori sono accessi senza alcun processamento di dati attivo. Seppur questo approccio permetta di prolungare la durata della vita della rete, incrementa in maniera considerevole i ritardi nelle comunicazioni, dal momento che queste possono avvenire solamente all'interno delle finestre di attività delle coppie dei nodi coinvolti. Tuttavia l'utilizzo del *duty cycling* non permette di risolvere tutti i problemi in quanto le comunicazioni possono ancora avvenire nei momenti di inattività dei nodi. Dualmente, esistono ancora i periodi di tempo in cui i nodi consumano energia pur non ricevendo o inviando dati.

In questo panorama vengono introdotte le *wake up radios*, in grado di abbattere i consumi energetici mantenendo bassi i ritardi nelle comunicazioni. La principale differenza rispetto all'approccio tradizionale consiste nell'introdurre un'antenna secondaria per i soli messaggi di wake-up costantemente attiva. La nuova antenna è progettata per avere dimensioni ridotte e consumi energetici nettamente inferiori rispetto a quelli della radio principale. Al momento della ricezione di un messaggio di wake-up è possibile attivarla e ricevere il pacchetto dati. Di fatto questa tecnologia implementa uno schema di comunicazione *on demand*: un nodo può inviare un pacchetto dati ad un nodo dormiente semplicemente posticipandone l'invio a quello di una sequenza di wake-up che, svegliando il ricevente, lo abilita alla ricezione. In questo modo i nodi possono rimanere attivi per il solo tempo minimo necessario a svolgere l'attività richiesta e lasciare spenta la radio principale nel tempo rimanente. Dal punto vista

energetico questo approccio è altamente efficiente e non richiede alcuna forma di sincronizzazione che è generalmente non desiderata in quanto implicitamente introduce overhead dovuto alla gestione di timer aggiuntivi.

Più recentemente la tendenza è quella di equipaggiare i nodi sensori, dotati di wake up radios, con moduli per l'*energy harvesting* come ulteriore supporto energetico alla loro durata di attività. In particolare, i nodi sono in grado di utilizzare l'energia fornita dalle pile elettriche di cui sono forniti e di derivarne nuova mediante turbine eoliche, pannelli solari e generatori termoelettrici di cui sono equipaggiati. La ricerca ha dimostrato che l'impiego di nodi dotati di energy harvesting [1] e che sono abilitati alle wake up radios [2] ha portato notevoli incrementi nelle performance delle Wireless Sensor Networks.

Inoltre, l'innovativa tecnologia delle wake up radios può essere combinata con il cosiddetto *semantic addressing*. L'idea in questo caso è di limitare ad un sottoinsieme di nodi la ricezione di una sequenza di wake up, evitando quindi che questa sia recepita da tutti i nodi presenti all'interno del range di comunicazione. Il principio fondante è quello di scegliere una o più opportune sequenze di wake up e di assegnarle ad un certo sottoinsieme di nodi della rete. A meno di errori di interpretazione della sequenza di wake up, al momento della ricezione tutti e soli i nodi desiderati saranno svegliati. In questo scenario, i consumi energetici risultano essere ulteriormente ridotti poichè viene virtualmente azzerato il numero dei nodi che sono riattivati a seguito di sequenze di wake up non a loro destinate ma che si trovano all'interno del loro range.

Questo lavoro si concentra sullo studio di protocolli delle cosiddette *green wireless sensor network*, ovvero sia di quei protocolli che si basano sulle tecnologie sopra esposte e che implementano la comunicazione tra nodi minimizzandone gli sprechi energetici al fine di massimizzare i tempi di attività e il corretto funzionamento delle comunicazioni all'interno delle reti. Nella letteratura scientifica sono presenti molti protocolli di questo tipo (es. CTP-WUR, GREENROUTES, WHARP) e ciascuno di loro punta a risolvere diverse problematiche. Nel seguito verrà analizzato in dettaglio il comportamento del protocollo GREEN-WUP che utilizza energy harvesting e wake up radio per realizzare un'opportuna scelta del percorso da seguire per permettere la ricezione dati da parte del sink node.

Capitolo 3

Il protocollo GREEN-WUP

3.1 Descrizione del protocollo

Il protocollo GREEN-WUP si inserisce nel contesto dei protocolli delle *green wireless sensor network* e pone tra i suoi principali obiettivi la massima efficienza energetica della rete. Esso impiega le tecnologie di wake up radio, energy harvesting e semantic addressing. Inoltre, è di tipo *converge casting* ed è basato sull'assegnazione di hop count a ciascun nodo per poter distribuire i pacchetti dati all'interno della rete.

L'approccio tradizionale dei protocolli di rete prevede due fasi principali: in primo luogo avviene la fase di *interest dissemination* dove si definisce la topologia della rete da rispettare affinché i nodi realizzino un corretto flusso di scambio dati; successivamente si assume che gli indirizzi di wake up siano stati assegnati e si procede con lo scambio di dati che è governato da sequenze di wake up che vengono utilizzate per risvegliare i nodi della rete. Nel caso specifico di GREEN-WUP la fase di interest dissemination non viene eseguita per motivi di efficienza e gli hop count vengono determinati indirettamente prima ancora dell'inizio della simulazione. Per ragioni completezza in questo lavoro verrà mostrata sia alla versione originale di GREEN-WUP che non comprende la fase di interest dissemination che una versione che la utilizza per il calcolo degli hop count dei nodi della rete.

In GREEN-WUP ciascun nodo è fornito di una coppia di indirizzi di wake up. Si tratta infatti di un primo indirizzo che identifica univocamente il nodo nella rete e rimane invariato nel tempo e di un altro che è mutabile nel tempo ed è definito a partire dallo stato corrente del nodo. Quest'ultimo indirizzo

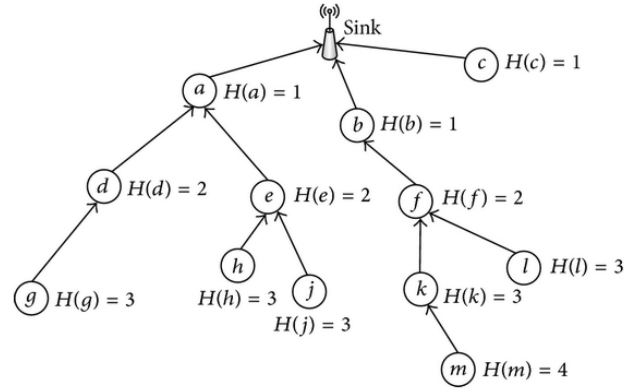


Figura 3.1. Topologia della rete a seguito dell'assegnazione degli hop count. Sorgente: [4]

di wake up è definito da una sequenza $w = w_h w_e$ della lunghezza di 8 bit, dove w_h rappresenta il valore di hop count h del nodo in questione, w_e invece rappresenta la sua attuale classe energetica. In particolare, ciascun nodo considera l'energia disponibile come quella rimanente nelle batterie assieme a quella derivata da sorgenti esterne. In definitiva, la codifica del suffisso w_e viene calcolata a partire dalla discretizzazione in k classi della disponibilità energetica di un nodo, dove k rappresenta il numero delle classi disponibili. Si noti come quest'ultimo indirizzo venga periodicamente aggiornato per riflettere la disponibilità energetica del nodo nel tempo. Questa idea realizza il principio del semantic addressing poiché in questo scenario è possibile far riferimento ad un sottoinsieme di nodi della rete a partire dai loro valori di hop count e da quello della classe energetica.

Nel momento in cui un nodo deve inviare un pacchetto dati può farlo seguendo degli step fondamentali di seguito descritti. La prima fase consiste nell'instaurare una comunicazione con i nodi elegibili alla ritrasmissione del pacchetto: il suddetto nodo sensore entra in uno stato di ricerca di un nodo che si farà carico della sua richiesta di ritrasmissione. La ricerca si considera conclusa nel momento in cui viene selezionato un nodo tra quelli disponibili come nodo intermediario tra il nodo che invia i dati (sender) e il sink node, cui la richiesta di ricezione dati è destinata. Infine si procede alla trasmissione del pacchetto, a seguito della quale verrà inviata una conferma a certificare l'avvenuta ricezione dello stesso e si ripete in questo modo sino a raggiungere il sink node.

Nel seguito sarà descritto il comportamento del protocollo da un punto di vista algoritmico ed in seguito alcune osservazioni su di esso. Per facilitarne la lettura, il duplice ruolo che ciascun nodo assume viene scomposto in due parti: rispettivamente in **Algoritmo 1** viene descritto il comportamento che ciascun nodo assume nel momento in cui deve inviare dei dati (sender), mentre in **Algoritmo 2** viene descritto il comportamento che questo assume quando agisce da nodo intermediario (receiver).

Algoritmo 1 Sender in GREEN-WUP

Require: $level > 0$

```

while queue is not empty do
   $dataPkt \leftarrow queue.head()$ 
  if  $level = 1$  then
    send  $dataPkt$  to the sink node and wait for some time  $\delta_{ACK}$  to receive the
    relative ACK packet
  else
     $k \leftarrow \text{maxEnergyClass}$ 
     $acked \leftarrow \text{false}$ 
    while  $k > 0$  and not  $acked$  do
       $address_{RTS} \leftarrow \text{createWurAddress}(level - 1, k)$ 
      send  $address_{RTS}$  and wait for nearby nodes to wake up
       $rtsPkt \leftarrow \text{createRTS}(self)$ 
      send  $rtsPkt$  in broadcast and wait for some time  $\delta_{CTS}$ 
      if CTS packet is received within  $\delta_{CTS}$  then
        send a wake up signal using the address contained inside the first CTS
        packet received and wait for the receiver to wake up
        send  $dataPkt$  and wait for some time  $\delta_{ACK}$ 
        if ACK packet is received within  $\delta_{ACK}$  then
           $acked \leftarrow \text{true}$ 
        end if
      end if
       $k \leftarrow k - 1$ 
    end while
  end if
end while

```

Si noti come in **Algoritmo 1** si abbia come preconditione fondamentale che il valore di hop count ($level$) sia maggiore strettamente di zero in quanto il design del protocollo prevede che il sink node agisca da mero destinatario delle comunicazioni della rete. Nel caso in cui il nodo è a diretto contatto con il sink node ($level = 1$) la trasmissione del pacchetto dati avviene senza alcuna forma di selezione del nodo intermedio, in quanto superflua. D'altra parte se il nodo non può trasmettere direttamente il pacchetto al sink node ($level > 1$)

Algoritmo 2 Receiver in GREEN-WUP

Require: the node detects a wake up signal $address_{RTS}$
 activate the main radio and wait for some time δ_{RTS}
if RTS packet is received within δ_{RTS} **then**
 $\delta_{JITTER} \leftarrow$ random value in $[0, maxJitter)$
 wait for δ_{JITTER} and then send a wake up signal using the address contained
 inside the RTS packet
 $ctsPkt \leftarrow$ createCTS(self)
 send $ctsPkt$ and wait for some time δ_{DATA}
 if DATA packet is received within δ_{DATA} **then**
 send an acknowledgement packet to the sender
 end if
end if
 process buffered packets if there are any, otherwise go back to sleep

si procede contattando i nodi vicini al nodo in questione. I nodi candidati vengono considerati in base alla loro classe energetica corrente: a partire dai nodi con classe energetica massima si procede poi considerando i nodi con classi energetica inferiore. Infine, si noti come i nodi in fase di trasmissione di pacchetti RTS/CTS includano gli indirizzi univoci (i rispettivi ID) mediante i quali potranno essere ricontattati attraverso una comunicazione in *unicast*.

Osservando invece **Algoritmo 2** si può notare che all’inizio il nodo ricevente intercetti una sequenza di wake up a lui destinata. In risposta al segnale di wake up ricevuto, il nodo ricevente attiva la radio principale (RX) ed attende di ricevere un pacchetto RTS. Si noti come il protocollo preveda la presenza di un jitter randomico per evitare che avvengano collisioni durante la trasmissione dei pacchetti CTS da parte dei nodi candidati. Analogamente a quanto sopra descritto i nodi riceventi includono un indirizzo univoco a cui essere eventualmente ricontattati.

Si noti come le descrizioni teoriche del protocollo sopra esposte non comprendano alcuni dettagli inerenti al meccanismo di trasmissione dei pacchetti. In particolare questi comprendono una fase di *Carrier Sensing* (CSMA/CA) per evitare che avvengano collisioni e iniziando a trasmettere solo quando il canale di comunicazione è libero. Inoltre, un’importante convenzione in ambito di reti consiste nell’introdurre un massimo numero di ritrasmissioni per ciascun pacchetto. Nel contesto di GREEN-WUP troviamo una diretta applicazione di questa idea e ciascun pacchetto viene ritrasmesso al più un numero fissato di volte prima di passare alla prossima classe energetica, oppure, nel caso di

esaurimento delle classi energetiche disponibili, al prossimo pacchetto.

3.2 Interest dissemination

Per completezza in questo lavoro si è scelto di fornire una versione del protocollo GREEN-WUP in cui la determinazione dell'hop count avviene durante la fase di interest dissemination. Tutto ciò avviene per mezzo di un protocollo di flooding (FLOOD-WUP) che permette di distribuire pacchetti a tutti i nodi della rete senza incorrere in *broadcast storm*.

L'obiettivo della fase di interest dissemination è di assegnare a ciascun nodo della rete un valore di hop count. Nel caso di FLOOD-WUP ciò avviene secondo un algoritmo iterativo: questo avrà valore 0 nel solo caso del sink node, altrimenti assume un valore h se $h - 1$ è il valore di hop count del nodo precedente.

L'inizio della fase di interest dissemination viene sancito nel momento in cui il sink node invia un primo pacchetto con cui richiede ai nodi della rete di iniziare a determinare il proprio hop count. Suddetto pacchetto prende il nome di *command packet* e contiene al suo interno un campo contenente il valore di hop count del nodo che lo ha inviato. L'hop count vale inizialmente 0 e viene incrementato di uno ad ogni nuova ricezione da parte degli altri nodi. In questo modo è possibile assegnare gli hop count ai nodi della rete semplicemente seguendone la definizione ricorsiva.

Come precedente accennato, in FLOOD-WUP il traffico generato non provoca broadcast storm e questo è possibile grazie all'impiego dei messaggi di wake up. Infatti, ciascun nodo fa riferimento ad una pool di indirizzi di wake up condivisa w_1, w_2, \dots, w_n e ha inizialmente settato come indirizzo di wake up w_1 . Quando il primo pacchetto di interest viene inviato dal sink node si utilizza w_1 come sequenza di wake up che lo precede. Al momento della ricezione del pacchetto, i nodi cambiano il loro indirizzo di wake up in w_b e lo redistribuiscono precedendolo con la stessa sequenza di wake up con la quale è stato spedito. Il successivo pacchetto viene spedito dal sink node utilizzando w_b come sequenza di wake up e questo evita di ricevere pacchetti duplicati in quanto i nodi che hanno già ricevuto un pacchetto non saranno successivamente svegliati da quella stessa sequenza di wake up.

Codice 3.1 Codice di aggiornamento della sequenza di wake up utilizzata dal sink node per distribuire il command packet.

```

1 // New packet received from the upper layer (either a DATA or INTEREST pkt)
2 GreenWupPacket *macFrame;
3 if (isSink) {
4     // This is a dissemination packet - Update associated wur
5     macFrame = new GreenWupInterest("GreenWupInterest", MAC_LAYER_PACKET);
6     macFrame->setWurAddress(wurDisseminationAddresses[fromNetAddressIndex]);
7     int n = wurDisseminationAddresses.size();
8     fromNetAddressIndex = (fromNetAddressIndex + 1) % n;
9     macFrame->setType(PKT_GREEN_WUP_INTEREST);
10    // Initialize the hop count to 0
11    macFrame->setHopCount(level);
12 } else {
13     macFrame= new GreenWupData("GreenWupData", MAC_LAYER_PACKET);
14     macFrame->setType(PKT_GREEN_WUP_DATA);
15 }
16
17 // Add MAC header and provide the required fields
18 encapsulatePacket(macFrame, pkt);
19 macFrame->setDestination(destination);
20 macFrame->setNetAddress(self);
21 macFrame->setNetSN(netSN++);
22 macFrame->setSource(SELF_MAC_ADDRESS);

```

Codice 3.2 Codice di aggiornamento della sequenza di wake up usata dai nodi.

```

1 // Interest packet received from the network
2 GreenWupInterest *macPkt = dynamic_cast <GreenWupInterest*>(pkt);
3
4 // Update current hop count
5 updateLevel (macPkt->getHopCount());
6
7 // Ignore duplicated packtes
8 if (isNotDuplicatePacket(pkt) == false) {
9     // Drop duplicate packets (i.e. received while doing CSMA/CA)
10    return;
11 }
12
13 // Update next hop count
14 GreenWupInterest *newPkt = dynamic_cast <GreenWupInterest*>(pkt->dup());
15 newPkt->setHopCount(level);
16
17 // Update current wur address (replace i-th address with address (i+1) mod n)
18 wurModule->removeWakeupAddress(wurDisseminationAddresses[addressIndex]);
19 addressIndex = (addressIndex + 1) % (wurDisseminationAddresses.size());
20 wurModule->addWakeupAddress(wurDisseminationAddresses[addressIndex]);

```

La porzione di codice in **Codice 3.1** mostra il comportamento del sink node quando questo genera un command packet. L'idea in questo caso è di generare $m \geq 1$ command packets, cui saranno trasferiti sino al livello MAC per essere instradati nella rete. Si noti come generalmente si spediscono più command packet distanziandoli di un certo tempo δ per permettere che tutti i nodi della rete siano raggiunti. In questa implementazione si è scelto di utilizzare $m = 3$ e $\delta = 60s$. Dunque il sink node procede fornendo i campi richiesti alla creazione del pacchetto di interest ed in particolare setta il tipo del pacchetto da inviare che sarà poi utile in fase di ricezione dei pacchetti per capire quale operazione applicare al pacchetto ricevuto (non mostrato per evitare porzioni troppo lunghe di codice). Infine il sink node inizializza il valore del campo *hopCount*, aggiorna il prossimo indirizzo wake up da utilizzare ed invia il pacchetto in broadcast.

Dualmente in **Codice 3.2** il pacchetto di interest viene ricevuto controllando campo *type* del pacchetto in questione. Viene successivamente chiamata la funzione *updateLevel* che aggiorna il valore di hop count del nodo considerando il suo valore di hop count e quello presente all'interno del pacchetto e prendendone il minimo tra i due. Infine viene aggiornato il valore di hop count contenuto nel pacchetto e sostituita la sequenza di wake up con cui il nodo è stato svegliato con la sequenza successiva. Si noti come nell'implementazione mostrata sia presente un controllo per evitare di ritrasmettere pacchetti duplicati mentre nella descrizione originale questo comportamento non viene descritto. Quanto accade è assolutamente possibile e non è da imputare al protocollo: può capitare ad esempio che il nodo sia già attivo (RX) in quanto ad esempio sta facendo carrier sensing del canale di comunicazione ed in questo caso potrebbe ricevere un pacchetto senza ricevere alcuna sequenza di wake up, dunque pacchetti duplicati.

3.3 Le problematiche emerse

In questa sezione sono descritti i principali problemi che sono emersi durante lo studio di GREEN-WUP e che in alcuni particolari scenari potrebbero comportare un degrado delle prestazioni del protocollo stesso. Tutte le considerazioni di seguito esposte si riferiscono all'implementazione base di GREEN-WUP sviluppata durante questo lavoro di tirocinio.

Come primo punto desideriamo concentrarci sullo studio dei jitter utilizzati all'interno del protocollo e alle conseguenze che questi comportano. GREEN-WUP impiega jitter puramente randomici al momento dell'invio dei pacchetti CTS per evitare che avvengano collisioni durante la trasmissione. In questo modo, i nodi inviano un pacchetto CTS il cui tempo di ricezione dipende unicamente dal valore di jitter considerato e dalla distanza dei singoli dal nodo ricevente, in quanto viene considerato il tempo di trasmissione un'ulteriore ritardo nella trasmissione pacchetto. La scelta *greedy* secondo cui un nodo trasmette un pacchetto ad un certo tempo $t + jitter$ non aggiunge alcuna informazione sullo stato dello stesso. Si tratta di una scelta per alcuni aspetti ragionevole, in quanto non aggiunge overhead alla trasmissione del pacchetto, ma che non garantisce che il percorso scelto nella rete sia il migliore in termini di efficienza e di costo energetico. Un nodo potrebbe essere selezionato come nodo intermedio seppur trovandosi in uno stato di scarsa disponibilità energetica. Considerando inoltre che ciascun nodo è dotato di un buffer di ricezione con capacità limitata, è possibile che un nodo sia selezionato come nodo intermedio pur non potendo bufferizzare nuovi pacchetti a seguito di un riempimento della coda (*buffer overflow*).

Inoltre, durante lo scambio di RTS e CTS viene scelto un nodo che opererà da intermediario per la ricezione del pacchetto destinato al sink node. Si noti come i nodi sono considerati sulla base della loro posizione rispetto al sink node (hop count) e alla loro disponibilità energetica corrente. Tuttavia questa procedura non garantisce che i nodi svegliati siano abilitati alla ricezione di nuovi pacchetti, poichè, in maniera simile a quanto sopra descritto, un nodo può essere nella condizione di non poter bufferizzare nuovi pacchetti, verificandosi quindi sprechi di energia ed ulteriori ritrasmissioni per far recapitare il pacchetto. In generale, l'approccio utilizzato da GREEN-WUP non garantisce la massima efficienza energetica della rete, nè tantomeno permette di ottenere latenze ottimali. Si osservi come un nodo che è impegnato nel processamento di uno o più pacchetti possa essere selezionato come nodo intermedio rispetto ad un altro che si trova alla stessa distanza dal sink node e che ha coda di ricezione vuota, se questo ha, ad esempio, classe energetica inferiore al nodo in questione.

Osservando in dettaglio il comportamento dei nodi durante la fase di selezione del nodo intermedio si nota un dettaglio degno di nota. Al momento della ricezione di una sequenza di wake up con semantic addressing da parte di

un nodo, esso attiverà la radio principale e si metterà in ascolto di nuovi dati. Questo accade poichè la risposta al trigger della sequenza di wake up genera un evento in ciascun nodo che lo porta inevitabilmente ad attivare la radio principale. Se tuttavia i nodi candidati a svegliarsi in seguito alla ricezione del messaggio di wake up sono numerosi, si può avere uno spreco energetico considerevole (soprattutto considerando che questo costo cresce linearmente con l'aumento del traffico di rete). Un'analisi del comportamento di GREEN-WUP ci permette di osservare come i nodi riceventi non hanno possibilità di scegliere l'azione intrapresa in seguito alla ricezione di un messaggio di wake up. Essi semplicemente reagiscono al messaggio ricevuto e si preparano alla ricezione di un eventuale pacchetto dati. Analogamente alla prima problematica emersa, anche in questo caso la scelta da parte di un nodo di attivare la radio principale (RX) è presa senza considerare lo stato dello stesso e può portare a consumi energetici superflui.

Capitolo 4

La variante proposta

4.1 Descrizione delle modifiche

In questo lavoro si propone una variante del protocollo di base di GREEN-WUP che adotta alcune modifiche in risposta alle problematiche emerse nel capitolo precedente. Nel seguito, per ciascuna problematica si descrivono le modifiche adottate, le implicazioni e i risultati che questi cambiamenti hanno comportato.

La variante proposta risolve il precedente problema della mancanza di stato nella formulazione del valore di jitter considerando lo stato energetico corrente del nodo e lo stato della sua coda di ricezione. Un nodo sarà tanto più pronò a ricevere e reinstradare un pacchetto quanto più è alta è la sua disponibilità energetica e di ricezione di nuovi pacchetti. In particolare, un nodo j risponde ad un pacchetto RTS ricevuto al tempo t inviando un pacchetto CTS ad un tempo $t + \delta$, con δ così definito:

$$\delta = (1 - e_j) \cdot k \cdot \delta_M + b_j \cdot l \cdot \delta_M + \delta_r \quad (4.1)$$

con e_j che rappresenta la frazione di energia residua del nodo corrente, b_j lo stato di occupazione del buffer, δ_M il massimo delay consentito, $\delta_r < \delta_M$ un valore randomico ed infine $k \geq 0$ e $l \geq 0$, con $k + l = 1$, che regolano il contributo di ciascun elemento.

La presenza di un offset randomico non influisce sulla correttezza dell'approccio impiegato. Senza perdita di generalità possiamo considerarlo come una costante dal momento che il suo unico scopo è quello di introdurre un evento aleatorio al fine di evitare le collisioni derivate dall'invio di pacchetti CTS

nello stesso momento da parte di nodi nello stesso stato (pari energia residua e stato del buffer). Così facendo il jitter scelto aumenta al crescere delle due componenti considerate. Si noti come nell'implementazione si è scelto di dare pari peso ad entrambe le componenti ($k = 1/2 = l$) per favorire il tradeoff di bassi valori per la latenza e contemporaneamente diminuire i consumi energetici della rete.

Un altro obiettivo della variante sviluppata è quello di limitare i consumi energetici della rete dovuti a risvegli non necessari dei nodi della rete. Quindi, l'idea del semantic addressing sulla quale è fondato il protocollo GREEN-WUP viene espansa introducendo lo stato del buffer di ricezione dei nodi destinatari. L'indirizzo di wake up che viene inviato per svegliare i nodi prima consisteva nei soli valori di hop count e della classe energetica target, mentre ora viene trasformato nel formato $1BBHHHEE$. Con B che rappresenta la classe dello stato del buffer di ricezione del nodo, H che denota l'hop count ed E che rappresenta la classe energetica. L'aggiunta dei bit che codificano lo stato del buffer permettono di selezionare dapprima i nodi con classe energetica superiore che siano contemporaneamente disponibili alla ricezione di nuovi pacchetti. Da questa modifica derivano due principali benefici: il fenomeno di buffer overflow sopra descritto viene mitigato in quanto il nodo che ha più pacchetti bufferizzati sarà considerato solo dopo i nodi che hanno meno pacchetti nel loro buffer di ricezione. Inoltre, migliora le performance della rete dal momento che i nodi saranno considerati in ordine a partire da quelli con più alta disponibilità ad accogliere nuovi pacchetti sino a quelli che attualmente ne hanno già bufferizzati diversi.

Nella versione base del protocollo ciascun nodo risponde alla ricezione di un messaggio di wake up a lui destinato attivando la radio principale (RX) e mettendosi in attesa di ricevere nuovi pacchetti. Nella versione qui proposta si introduce la possibilità da parte del nodo di prendere la decisione se svegliarsi o meno. In particolare, si utilizzano *energy predictor* per studiare le predizioni dell'energia derivata da sorgenti esterne al fine di determinare se un nodo sarà o meno nelle condizioni di potersi svegliare. Si noti come la decisione venga presa dal nodo in questione in maniera del tutto indipendente dal resto della rete dato che fonda la sua scelta interamente in base a quanta energia sarà in grado di derivare da sorgenti esterne quali pannelli solari o turbine eoliche. Nel dettaglio, al momento della ricezione della sequenza di wake up il nodo sceglie

con una probabilità p , che è direttamente proporzionale al valore di energia predetto, se questo dovrà attivare la radio principale oppure rimanere inattivo (SLEEP). L'idea in questo caso è che una sequenza di wake up può interessare più nodi in ricezione, e dal momento che al termine della procedura solamente un nodo sarà selezionato come intermediario allora questa decisione può essere influenzata dalla disponibilità energetica dei nodi stessi in un certo istante di tempo. Si noti come nel caso migliore la modifica apportata comporti che un numero minore di nodi rispetto alla versione originale sia coinvolto durante la fase di scelta del nodo intermedio, con conseguente diminuzione dei costi energetici e latenze dovute a possibili ritrasmissioni. Può tuttavia accadere che il nodo candidato alla ricezione non si svegli mai in quanto il valore randomico r non supera mai la soglia t da noi fissata. Ma questo accade con una probabilità che dipende dal numero di possibili ritrasmissioni n per livello e che diminuisce esponenzialmente ad ogni tentativo. Nello scenario considerato, con $n = 3$ è possibile ottenere un *Packet Delivery Ratio* (PDR) medio del 99-100% ed i consumi energetici sono dal 7% al 13% inferiori rispetto alla versione originale.

Codice 4.1 Codice di creazione dell'indirizzo di wake up semantico che utilizza classe energetica e stato del buffer.

```

1  string createWurAddress(int level, int energyClass, int bufferClass) {
2
3      if (broadcast)
4          // Send '11111111' to wake up all nearby nodes
5          return wurDisseminationAddresses[0];
6
7      // The new wake up address to be created
8      string newWurAddress;
9
10     // Convert bufferState using 2 bits
11     string bs = toWurAddress(bufferClass, 2);
12     // Convert the hop count using 3 bits
13     string hc = toWurAddress(level, 3);
14     // Last two bits are for energy class
15     string tc = toWurAddress(energyClass, 2);
16
17     // Prepend a '1' to detect energy using an OOK modulation
18     newWurAddress = string(1, '1') + bs + hc + tc;
19
20     return newWurAddress;
21 }
```

Algoritmo 3 Sender nella variante

Require: $level > 0$

```

while queue is not empty do
   $dataPkt \leftarrow \text{queue.head}()$ 
  if level = 1 then
    send  $dataPkt$  to the sink node and wait for some time  $\delta_{ACK}$  to receive the
    relative ACK packet
  else
     $k \leftarrow \text{maxEnergyClass}$ 
     $acked \leftarrow \text{false}$ 
    while  $k > 0$  and not  $acked$  do
       $u \leftarrow \text{maxBufferClass}$ 
      while  $u > 0$  and not  $acked$  do
         $address_{RTS} \leftarrow \text{createWurAddress}(level - 1, k, u)$ 
        send  $address_{RTS}$  and wait for nearby nodes to wake up
         $rtsPkt \leftarrow \text{createRTS}(\text{self})$ 
        send  $rtsPkt$  in broadcast and wait for some time  $\delta_{CTS}$ 
        if CTS packet is received within  $\delta_{CTS}$  then
          send a wake up signal using the address contained inside the first CTS
          packet received and wait for the receiver to wake up
          send  $dataPkt$  and wait for some time  $\delta_{ACK}$ 
          if ACK packet is received within  $\delta_{ACK}$  then
             $acked \leftarrow \text{true}$ 
          end if
        end if
         $u \leftarrow u - 1$ 
      end while
       $k \leftarrow k - 1$ 
    end while
  end if
end while

```

Algoritmo 4 Receiver nella variante

Require: $s + p = 1$, the node detects a wake up signal $address_{RTS}$

$r \leftarrow$ random value in $[0, maxEnergy]$

if $r < predictEnergy(t)$ **then**

activate the main radio and wait for some time δ_{RTS}

if RTS packet is received within δ_{RTS} **then**

$\delta_W \leftarrow$ random value in $[0, maxJitter)$

$\delta_E \leftarrow (maxJitter - \delta_W) \cdot s \cdot (1 - energyRatio)$

$\delta_B \leftarrow (maxJitter - \delta_W) \cdot p \cdot bufferState$

$\delta_{JITTER} \leftarrow \delta_W + \delta_E + \delta_B$

wait for δ_{JITTER} and then send a wake up signal using the address contained inside the RTS packet

$ctsPkt \leftarrow createCTS(self)$

send $ctsPkt$ and wait for some time δ_{DATA}

if DATA packet is received within δ_{DATA} **then**

send an acknowledgement packet to the sender

end if

end if

process buffered packets if there are any, otherwise go back to sleep

end if

In **Algoritmo 3** è possibile vedere le modifiche sopra discusse dal punto di vista del sender. L'idea del semantic addressing viene sviluppata aggiungendo due bit per rappresentare la classe di disponibilità del buffer destinatario. Così facendo verranno considerati dapprima i nodi con classe energetica superiore e all'interno della stessa classe energetica vengono considerati i nodi in base alla loro disponibilità di accogliere nuovi pacchetti. Il dettaglio di come gli indirizzi di wake up semantici vengono assemblati è disponibile in **Codice 4.1**.

Analizziamo ora le modifiche proposte dal punto di vista del receiver. In **Algoritmo 4** sono presenti due variazioni della versione originale: i nodi si svegliano solo se l'energia predetta supera una certa soglia e il jitter considera sia l'energia residuale del nodo che lo stato di occupazione del buffer. Al momento della ricezione di un messaggio di wake up il nodo genera un numero casuale e attiva la radio principale (RX) con una probabilità che è direttamente proporzionale al valore di energia predetto ad un certo tempo t fornito in input. Inoltre, il pacchetto CTS inviato dal nodo intermedio viene ritardato in base allo stato energetico e del buffer del nodo stesso.

4.2 Scenario di simulazione e parametri

I risultati a cui si fa riferimento all'interno di questo documento fanno tutti riferimento ad uno scenario in cui si utilizza un terreno di dimensioni 100×100 metri, il sink node è piazzato nel centro del terreno e sono presenti 140 nodi uniformemente distribuiti all'interno dello scenario. Inoltre, tutti i nodi sono forniti di pannelli solari per derivare nuova energia dall'ambiente esterno e, nel caso della variante impiegata, gli energy predictor vengono allenati per 3 giorni prima dell'inizio della simulazione per generare predizioni energetiche nel futuro.

Tabella 4.1. Tabella riepilogativa della configurazione utilizzata nelle simulazioni.

| Scenario di simulazione | |
|---|------------------------|
| Parametro | Valore |
| Tempo limite di simulazione | 1h |
| Nodi coinvolti | 140 |
| Dimensione campo di simulazione | $(100 \times 100)mt^2$ |
| Tipo di distribuzione dei nodi | randomica uniforme |
| Massimo jitter consentito | 100ms |
| Frequenza di aggiornamento indirizzi di wake up | 300s |
| Tentativi per livello | 3 |
| Sorgente energetica esterna | Energia solare |
| Raggio di azione antenna principale | 60mt |
| Raggio di azione antenna wake-up | 25mt |
| Capacità di storage delle batterie | 245000mA |
| Durata allenamento degli energy predictor | 72h |

4.3 Valutazione delle prestazioni

In questo lavoro abbiamo mantenuto costanti le configurazioni mostrate in **Tabella 4.1** per tutti gli esperimenti, variando il parametro di *inter-arrival time* (*iaTime*). Questo parametro stabilisce la frequenza di generazione dei pacchetti che è definita come $1/iaTime$ millisecondi.

Tutti i dati riportati fanno riferimento ad un numero di esecuzioni sufficientemente elevato da fornire un intervallo di confidenza del 95% con una precisione del 5% ed i risultati finali sono considerati come la media dei risultati individuali ottenuti da ciascuna di esse.

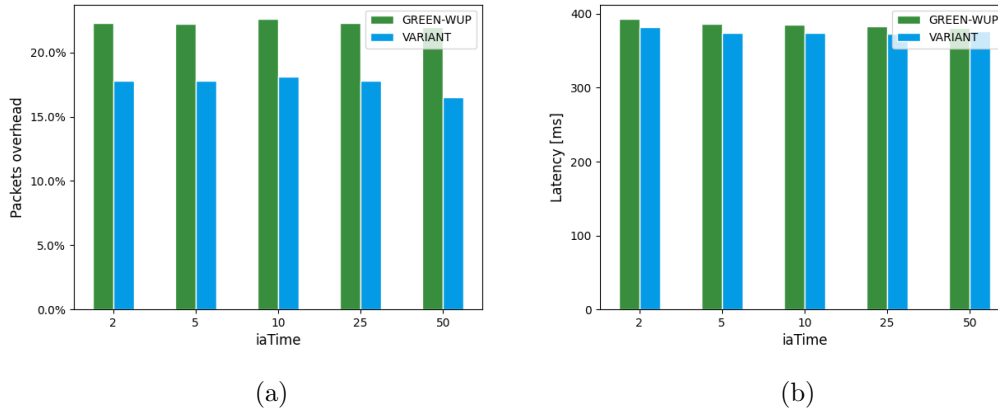


Figura 4.1. Comparazione fra i due protocolli: (a) l'overhead di rete e (b) le latenze sperimentate.

Osservando la **Figura 4.1** è evidente che nella variante l'overhead diminuisce in quanto diminuisce il numero totale di pacchetti di controllo inviati per garantire il corretto trasferimento dei pacchetti dati. Il numero di quest'ultimi scende dal 22.3% medio richiesto dall'implementazione originale di GREEN-WUP al 17.5% medio richiesto dalla variante. In particolare, il numero dei pacchetti CTS inviati è di circa il 27% in meno rispetto al precedente approccio e ciò segue dal fatto che un minor numero di nodi viene coinvolto ad ogni step di selezione del nodo intermedio. In altri termini, con la variante proposta si vuole ridurre allo stretto necessario il numero dei nodi coinvolti nella selezione del *relay node* e contemporaneamente evitare sprechi energetici.

Conseguentemente, la latenza media richiesta per far recapitare un pacchetto (DATA) al sink node è più bassa nella variante, in quanto minore il numero di pacchetti in circolazione, ovvero nei buffer dei nodi della rete. In particolare, la fase di ricerca dei nodi viene lievemente estesa in quanto nella variante l'insieme dei nodi candidati risulta essere ulteriormente partizionato, tuttavia questo è bilanciato dal fatto che i tempi di selezione dei nodi disponibili (attraverso lo scambio di RTS/CTS) diminuisce, favorendo quindi latenze più basse.

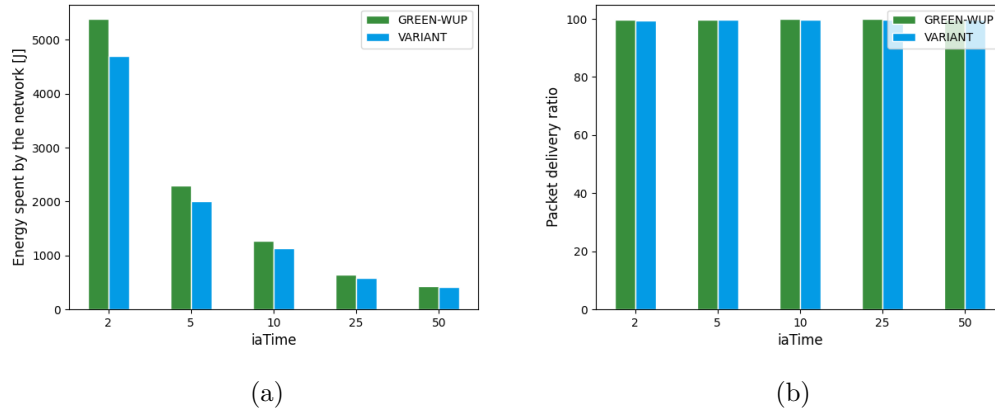


Figura 4.2. Comparazione fra i due protocolli: (a) l'energia spesa dalla rete e (b) il packet delivery ratio.

Analizzando la **Figura 4.2** si può notare come l'energia richiesta dalla rete è inferiore nel caso della variante. Come diretta conseguenza di quanto sopra esposto i consumi energetici sono ridotti in quanto i nodi della rete rispondono alle sequenze di wake up con semantic addressing in numero minore rispetto alla versione originale. In particolare, la massima efficienza energetica è raggiunta in condizioni di elevato stress della rete in quanto più alta la probabilità che un maggior numero di messaggi di wake up con semantic addressing svegli i nodi candidati. In altri termini, la rete subisce un forte aumento dei pacchetti in circolazione, e quindi di messaggi di wake up, ed in questo scenario gli effetti della modifica che permette ai nodi di scegliere se attivare o meno la radio principale è ancor più evidente. L'efficienza energetica è favorita non solo da questa modifica ma anche dalla stessa applicazione di jitter che vengono calcolati a partire dallo stato dei nodi e che non sono puramente randomici come nel caso dell'implementazione originale di GREEN-WUP.

Infine, è stata implementata anche la fase di interest dissemination sia per GREEN-WUP che per la variante. In questo caso, i costi energetici aggiuntivi richiesti da questa ulteriore fase possono essere considerati costanti in quanto essa viene eseguita solo inizialmente prima della fase di scambio dati. In effetti l'overhead energetico richiesto rimane costante al di sotto del joule per ciascun valore assunto da *iaTime*. Per un riferimento grafico è possibile far riferimento alla Figura 4.2 (a) in quanto non apprezzabile l'overhead energetico rispetto alla versione senza interest dissemination.

Capitolo 5

Ottimizzazione dei parametri

In questo capitolo verranno studiati i principali parametri che hanno influenzato i risultati e le prestazioni delle simulazioni eseguite nell'ambito di questo lavoro. In particolare, i risultati di seguito esposti fanno riferimento all'implementazione originale di GREEN-WUP descritta nel **Capitolo 3**.

Le prestazioni degli algoritmi impiegati nelle Wireless Sensor Network tengono conto di una moltitudine di fattori che possono influenzarne in maniera importante i risultati raggiunti. Nel seguito verranno presentati alcuni tra questi parametri che in maggior misura contribuiscono alle prestazioni del protocollo in questione.

5.1 Scelta dei valori di jitter

In primo luogo troviamo il parametro che misura il contingente di tempo necessario alla trasmissione di un pacchetto CTS da parte dei nodi intermedi. Da questo punto in poi ci riferiremo al suddetto parametro come *ctsMaxJitter*. Il *ctsMaxJitter* viene introdotto originariamente per aggiungere un jitter randomico alla trasmissione dei pacchetti *Clear To Send*, quindi per evitare che avvengano delle collisioni dovute a multiple trasmissioni di pacchetti nello stesso momento da parte dei nodi della rete. Possiamo vedere tale parametro come una finestra temporale all'interno della quale ciascun nodo sceglie randomicamente un tempo $t \in [0, ctsMaxJitter]$ a cui inviare il pacchetto richiesto. Tale finestra, se sufficientemente ampia, permette ai nodi di selezionare momenti di trasmissione diversi per inviare i pacchetti CTS.

Nei protocolli di rete la scelta di un buon valore di jitter è di fondamentale importanza per garantire che le prestazioni siano ottimali. Si osservi come elevati valori di jitter comportino l'aumento della latenza media richiesta per far recapitare i pacchetti al sink node, dualmente scegliere un valore di jitter troppo piccolo può comportare il degrado delle prestazioni della rete a causa delle collisioni che questo comporta. Quest'ultima condizione in particolare comporta un numero ulteriore di ritrasmissioni per far recapitare i pacchetti non ricevuti al nodo destinatario.

Nel seguito verranno analizzati i risultati ottenuti al variare dei valori assunti dal parametro $ctsMaxJitter = \{25, 50, 100, 150\}$. Si noti come questi valori espressi in millisecondi rappresentano il massimo valore di jitter che i nodi possono attendere prima di inviare il pacchetto *Clear To Send*.

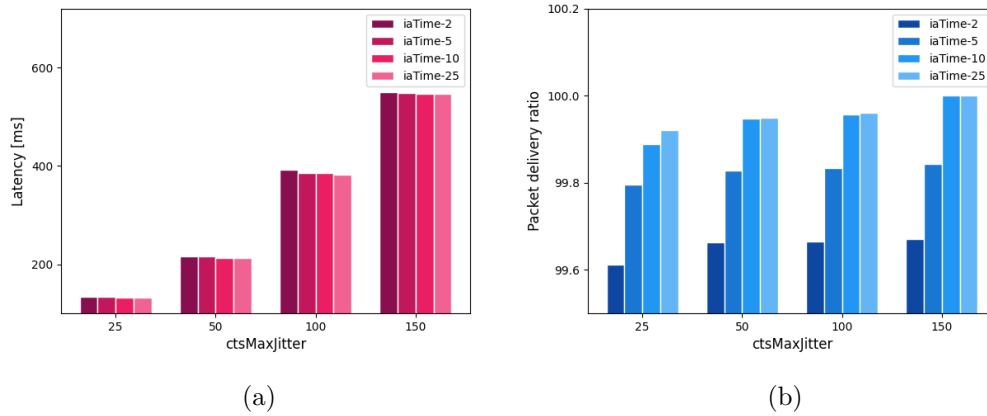


Figura 5.1. Confronto delle prestazioni del protocollo al variare del parametro $ctsMaxJitter$.

Come sopra anticipato, è possibile osservare in **Figura 5.1** che l'introduzione di un jitter impatta direttamente sulle latenze sperimentate dalla rete. In particolare, al crescere del valore di jitter impiegato crescono i tempi di attesa per far recapitare il pacchetto al sink node. Si noti inoltre come le latenze diminuiscono al diminuire del traffico presente in rete, ovvero al crescere del valore assunto da inter-arrival time ($iaTime$).

Analizzando (b) si può inoltre notare come il *Packet Delivery Ratio* risenta dei valori di jitter selezionati, raggiungendo valori ottimali per alti valori di $ctsMaxJitter$. Ciò è una diretta conseguenza del fatto che i nodi hanno una probabilità maggiore che i pacchetti da loro inviati siano recapitati dal nodo destinatario e di ricevere quindi *Acknowledgement Packet*.

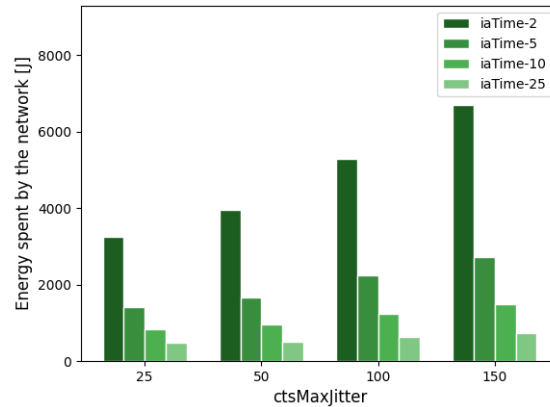


Figura 5.2. Confronto dei consumi energetici del protocollo al variare del parametro *ctsMaxJitter*.

Continuiamo l'analisi degli effetti del parametro *ctsMaxJitter* mostrandone l'influenza su un ulteriore aspetto: i consumi energetici della rete. In particolare, i consumi di energia della rete dipendono sia dal traffico in essa presente che dal valore di jitter selezionato per i nodi della rete. Si può notare come questi aumentino al crescere della quantità di pacchetti in circolazione, raggiungendo il massimo in corrispondenza di *ctsMaxJitter* = 150ms.

Ricordiamo che un aspetto fondamentale analizzando i consumi energetici delle reti consiste nell'attesa che precede l'invio dei pacchetti. In particolare essa consiste in un'operazione di *carrier sensing* del canale di comunicazione per verificare che nessun nodo abbia precedentemente iniziato a trasmettere dati. Dunque, i nodi intermedi rispondono inviando un pacchetto CTS con un jitter randomico che è proporzionale al valore di *ctsMaxJitter* ed è da esso superiormente limitato. La durata del carrier sensing dipende quindi dalla durata del jitter che i nodi intermedi hanno selezionato, in quanto essi prima di poter inviare un nuovo pacchetto devono necessariamente attendere il tempo richiesto affinché i nodi intermedi inizino a trasmettere il pacchetto CTS. Ne segue quindi che al crescere del parametro *ctsMaxJitter* vengono prolungate le attività di ascolto (RX) dei nodi prima che questi possano iniziare a trasmettere e quindi i consumi energetici della rete subiscono un aumento.

Risulta quindi evidente che la scelta di questo parametro non è un'operazione banale e in ambienti reali comporta risultati fortemente diversi tra di loro. In

generale questo è uno degli esempi di trade-off che vengono costantemente affrontati in ambito di reti ed è di vitale importanza in questi casi valutare la metrica di riferimento che si intende ottimizzare.

5.2 Trasmissioni per classe energetica

In questa sezione discuteremo gli effetti di trasmettere più volte un pacchetto dati, riferendoci alla metrica impiegata mediante il parametro *energyClassRetries*. Esso controlla il grado di ritrasmissione di un pacchetto da parte dei nodi della rete.

Il protocollo GREEN-WUP si basa sull'assunzione che la rete sottostante sia di tipologia *multi-hop* e che i percorsi di rete da seguire non siano noti a priori. In particolare, se un nodo genera un pacchetto da far recapitare al sink node allora la comunicazione coinvolgerà più nodi intermedi che si faranno carico di ritrasmettere il pacchetto verso il sink node. La scelta dei nodi intermedi è condizionata ogni volta dalla scelta del nodo che gode di una buona disponibilità energetica e, una volta che questo è stato individuato, si procede poi ritrasmettendolo a quello specifico nodo. Se tuttavia il nodo non è stato individuato si procede considerando i nodi con classe energetica inferiore sino a che questo non è stato trovato.

Analizzando quanto appena descritto è evidente che la scelta *greedy* di un nodo intermedio secondo questi termini non sia ottimale in termini di prestazioni della rete. Infatti è possibile che un nodo, a seguito di un congestionamento del canale di comunicazione oppure a causa della sua temporanea indisponibilità, questo non sia momentaneamente in grado di ricevere un nuovo pacchetto. Vale quindi la pena analizzare il comportamento della rete introducendo un numero massimo di tentativi che ciascun nodo dispone per trasmettere il pacchetto ad una specifica classe energetica. Si noti come l'introduzione di questo parametro non comporti necessariamente variazioni nella latenza media sperimentata dalla rete, in quanto essa considera i pacchetti ricevuti dal sink node ed è definita dal tempo medio che questo ha richiesto per essere ricevuto. In altri termini, un pacchetto scartato a seguito di aver superato il numero massimo di ritrasmissioni non viene considerato nel calcolo della latenza media sperimentata dalla rete dal momento che il sink node non lo ha mai ricevuto.

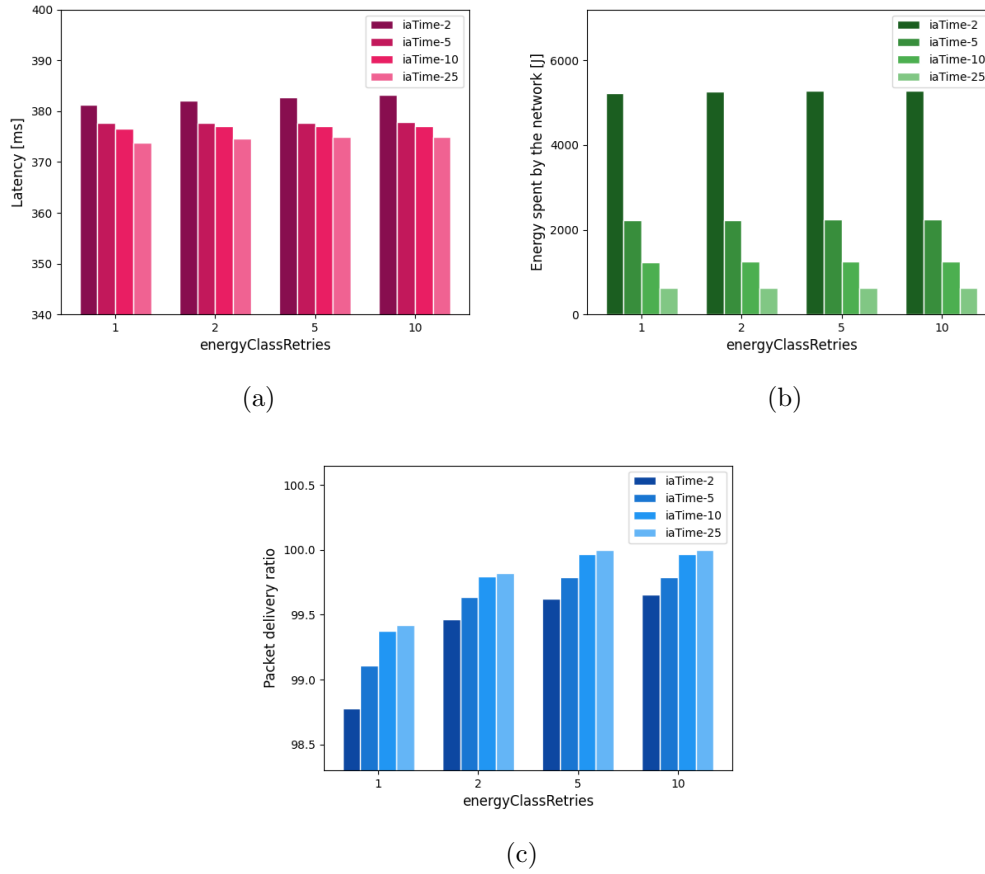


Figure 5.3. Confronto delle prestazioni del protocollo al variare del parametro *energyClassRetries*.

È interessante notare in **Figure 5.3** che per quanto sopra osservato le latenze medie (a) non sono influenzate in maniera significativa dal parametro *energyClassRetries*. Nello scenario considerato abbiamo osservato che esse sono influenzate essenzialmente dai tempi di trasmissione dei pacchetti e dai tempi di attesa previsti dal protocollo.

In particolare, ciascun pacchetto dispone di un numero massimo di trasmissioni n ed un numero massimo di ritrasmissioni per classe energetica $energyClassRetries < n$ che, seppur fanno riferimento ad comportamenti simili, modellano aspetti diversi. Il primo fornisce un limite al numero di volte che i nodi provano gli stessi pacchetti e serve quindi ad evitare che questi rimangano bloccati nel processamento dello stesso pacchetto per sempre. Il secondo invece permette ai nodi riceventi di avere più tentativi per la ricezione dei pacchetti, favorendo in maniera indiretta i nodi di classe energetica superiore in quanto

considerati in ordine decrescente di classe energetica. Risulta quindi evidente che essi svolgono un ruolo vitale nel regolamentare il comportamento dei protocolli di rete, in quanto un'errata scelta di questi due valori può portare ad un crollo delle prestazioni della rete. Ad esempio, alti valori di n possono portare ad importanti aumenti nei consumi energetici fino anche alla morte di nodi della rete a seguito del loro scaricamento.

Conseguentemente da **(b)** si può notare come i consumi energetici della rete crescano, seppur in maniera lieve, al crescere di *energyClassRetries*. Questo accade poichè i nodi della rete sono attivi per più tempo dal momento che dispongono più tentativi di trasmettere i pacchetti.

Si noti infine come in **(c)** le prestazioni della rete risentano maggiormente del valore di *energyClassRetries* scelto. Il *Packet Delivery Ratio* tocca il valore minimo di 98.8% in prossimità di *energyClassRetries* = 1 e di elevate condizioni di stress della rete. Chiaramente la metrica considerata è influenzata dallo stato di traffico della rete come pure dal numero di tentativi per classe energetica poichè regola la profondità a cui ciascuna classe energetica viene analizzata. Infatti, per quanto osservato alcuni nodi di una classe energetica potrebbero non essere considerati in una prima fase di analisi ma essere successivamente disponibili. Da questo segue che una volta esaminate tutte le classi energetiche il pacchetto considerato viene scartato, portando ad una diminuzione dei valori del *Packet Delivery Ratio*.

In generale un cattiva scelta del parametro *energyClassRetries* può comportare ad un degrado delle prestazioni della rete. Tuttavia si noti in **(c)** come nelle simulazioni eseguite l'aumento del valore di PDR subisca un forte rallentamento una volta raggiunto il valore *energyClassRetries* = 5. Ne consegue quindi che le prestazioni crescono in maniera proporzionale al valore di *energyClassRetries* scelto fino ad una certa soglia e successivamente smettono di aumentare.

Capitolo 6

Conclusioni

Bibliografia

- [1] S. Basagni, G. Koutsandria, C. Petrioli. “A Comparative Performance Evaluation of Wake-Up Radio-Based Data Forwarding for Green Wireless Networks”. In: *2018 27th International Conference on Computer Communication and Networks (ICCCN). Hangzhou, China, July 30-August 2 2018*.
- [2] S. Basagni, V. Di Valerio, G. Koutsandria, C. Petrioli. “Wake-up Radio-enabled Routing for Green Wireless Sensor Networks”. In: *2017 IEEE 86th Vehicular Technology Conference (VTC-Fall). Toronto, ON, Canada, September 24-27 2017*.
- [3] D. Benedetti, C. Petrioli and D. Spenza. “GreenCastalia: An Energy-Harvesting-Enabled Framework for the Castalia Simulator”. In: *Proceeding of the ACM 1st International Workshop on Energy Neutral Sensing Systems, ACM ENSSys 2013. Rome, Italy, November 11-14 2013*.
- [4] A Distributed Energy Optimized Routing Using Virtual Potential Field in Wireless Sensor Networks - Scientific Figure on ResearchGate. Available from: https://www.researchgate.net/figure/Topology-of-wireless-sensor-network-and-hop-count-of-sensors_fig7_285956270 [accessed 27 Jun, 2020]