

# Report di tirocinio

Gabriele Monaco

17 giugno 2018

# Indice

0.1	Note sulla relazione . . . . .	3
<b>1</b>	<b>GESTIONE NEGOZIO CON STM32F429ZI</b>	<b>3</b>
1.1	Introduzione . . . . .	3
1.1.1	Hardware impiegato . . . . .	3
1.1.2	Ambiente di sviluppo . . . . .	4
1.2	Struttura del software . . . . .	5
1.2.1	Multithreading con FreeRTOS . . . . .	5
1.2.2	Stati di esecuzione . . . . .	6
1.3	Strutture dati . . . . .	6
1.3.1	Implementazione del database locale . . . . .	6
1.3.2	Database remoto e interfaccia web . . . . .	8
1.4	Gestione firmware e memoria . . . . .	8
1.4.1	Emulazione di una EEPROM su memoria flash . . . . .	8
1.4.2	Aggiornamenti FOTA . . . . .	9
1.4.3	Struttura base del bootloader . . . . .	9
1.5	Collegamento Bluetooth STM32F429ZI . . . . .	10
1.5.1	Funzionamento delle librerie . . . . .	10
1.5.2	Comunicazione come client BLE . . . . .	10
1.6	Collegamento Ethernet STM32F429ZI . . . . .	11
1.6.1	Crittografia con protocolli TLS/HTTPS . . . . .	11
1.6.2	Funzionamento delle librerie . . . . .	11
1.6.3	Comunicazione come client web . . . . .	11
1.6.4	Scaricamento dal server del firmware . . . . .	12
1.7	Note . . . . .	13
<b>2</b>	<b>CHANGELOG DEI PROGETTI</b>	<b>15</b>

## 0.1 Note sulla relazione

*All'interno di questo report userò sempre la terza persona, nonostante ciò questa parte di progetto è stata tenuta da me, dunque le varie implementazioni (qualora non siano librerie o specifiche richieste del cliente) sono da considerarsi mie contribuzioni*

*Spesso per trattare di strutture dati, variabili o funzioni con parti del nome in comune, verranno usate alcune wildcards, ad esempio quando si parla di vetrine e negozio, le variabili `foo_*` saranno `foo_vetrine` e `foo_shop`, in maniera analoga dove questo può non essere facilmente deducibile vengono usati metodi del tipo `[foo/bar][Eth/Ble]` che stanno ad indicare tutte le combinazioni possibili cambiando le parole tra le `[ ]` (quindi in questo caso ci si riferisce a `fooEth,fooBle,barEth,barBle`). In ogni caso queste notazioni vengono utilizzate per esprimere identificatori presenti nel codice, è dunque immediata la comprensione quando si ha accesso alla sorgente e comunque non viene preclusa la comprensione dei ragionamenti espressi in caso contrario.*

# 1 GESTIONE NEGOZIO CON STM32F429ZI

## 1.1 Introduzione

Con questo firmware si vuole implementare una parte del progetto *Alterline*, che mira a fornire un controllo remoto delle colorazioni delle vetrine di un negozio, con possibilità di essere esteso con nuove funzionalità e di essere il più possibile automatizzato nella diagnosi degli errori. All'interno del negozio ogni vetrina avrà un led RGB, controllato con PWM da una schedina STM32, ognuna di queste schede sarà in contatto bluetooth con una scheda centrale (per cui questo firmware è pensato), unica per ogni negozio, che sarà a sua volta connessa via ethernet ad un server web, contenente il database utilizzato nel progetto.

Verranno utilizzati principalmente software e hardware prodotti dalla ST Microelectronics, azienda italo-francese specializzata nella produzione di dispositivi elettronici, principalmente utilizzati dello sviluppo di tecnologie embedded. STM32 è una famiglia di microcontrollori basati su processori ARM a 32 bit, la ST produce piattaforme hardware e software per poter sviluppare su questi dispositivi. Questo specifico progetto è nato inizialmente per la singola gestione della comunicazione via ethernet dei dati con il server (`eth_test`), successivamente è stata implementata in maniera separata la funzionalità bluetooth (`bl_merge`) e infine le due sezioni sono state unite per comporre il progetto come lo si trova al momento della stesura di questo documento (`shop429`). Uno storico delle varie modifiche può essere consultato nella sezione *CHANGELOG* del documento, questa ripercorre quasi completamente i commit effettuati sulle repository git dei diversi progetti, divisi opportunamente tra versioni in base all'entità delle modifiche.

### 1.1.1 Hardware impiegato

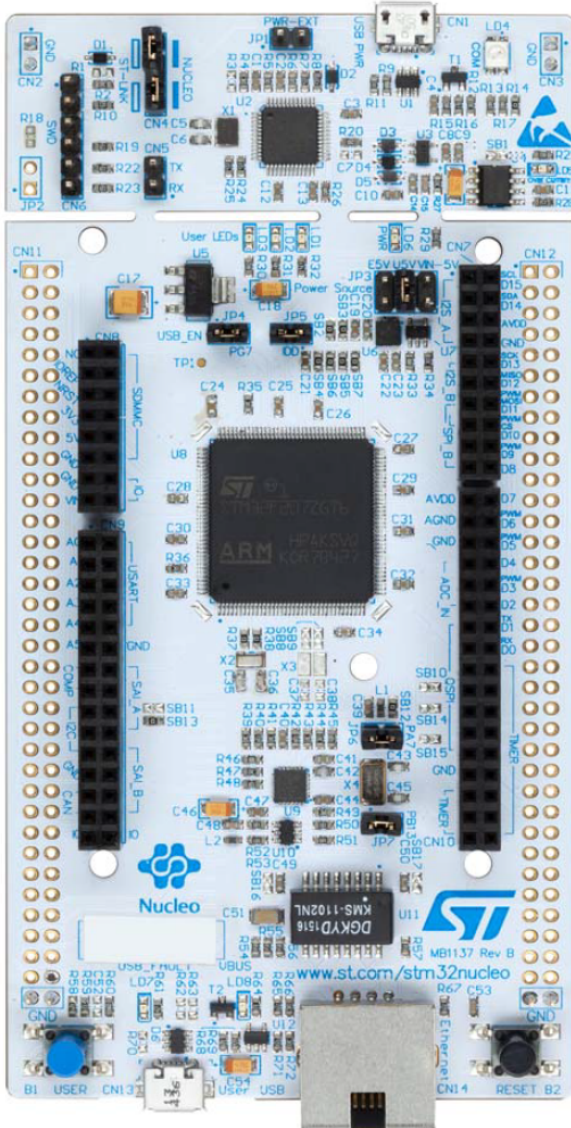
#### figura 1

Questo progetto mira a scrivere un firmware per la board `STM32F429ZI Nucleo`, una scheda di sviluppo fornita dalla STM e basata su processore ARM Cortex-M4. La board presenta 144 pin utilizzabili per collegare altre periferiche note (tra cui quelle che soddisfano le specifiche ST morpho e Arduino R3) ed è costruita per poter essere assemblata con altre board simili in una pila avente i pin comunicanti. Il SoC supporta diverse periferiche tra cui diversi bus SPI e una presa ethernet (il connettore è presente sulla board).

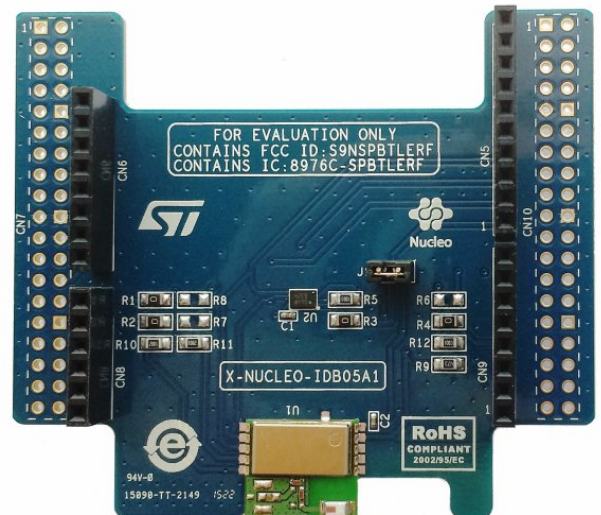
Per poter utilizzare la connettività bluetooth è necessario includere una estensione. In questo caso, è stata utilizzata la scheda `X-NUCLEO-IDB05A1`, un modulo che implementa la connettività BLE (Bluetooth Low Energy) e installabile sulle board di sviluppo STM32 utilizzando i connettori Arduino

R3. A causa di sovrapposizione tra alcuni pin del processore, utilizzabili sia per ethernet che SPI, è stato necessario fare delle modifiche su entrambe le board per poterli spostare. Questo è stato facilmente ottenibile muovendo i relativi soulder bridge sulle schede.

Le board di sviluppo STM32 (tra cui quella utilizzata) contengono l'interfaccia ST-Link per agevolare la connessione e l'interazione della scheda con il PC, questa sezione contiene l'hardware necessario per permettere programmazione e debug del microcontrollore e può essere collegata con un cavetto micro-USB (in alternativa è possibile configurare l'UART). Tale estensione può essere rimossa, se necessario, o collegata ad altre schede per poterle programmare.



(a) STM32F429ZI-NUCLEO



(b) X-NUCLEO-IDB05A1

Figura 1: Board di sviluppo ST

### 1.1.2 Ambiente di sviluppo

Il progetto è portato avanti sull'IDE Atollic TrueStudio for STM32, toolchain basata su Eclipse che usa i tool di compilazione e debug GNU (gcc e gdb) recentemente acquisita dalla ST stessa (è stata utilizzata la versione 9.0.0).

Si è partiti da un progetto generato dal software **STM32CubeMX**, in grado di generare progetti per le varie toolchain contenenti tutte le estensioni Driver e Middleware fornite da ST, impostando i valori specifici per ogni board o SoC. Vengono generate anche le varie inizializzazioni di periferiche e software aggiuntivi e quasi tutti i parametri possono essere direttamente configurati dalle apposite schermate del tool (è stata utilizzata la versione 4.25.1).

Per il controllo delle versioni si ricorre a **git**, direttamente accessibile da TrueStudio attraverso l'apposita estensione di Eclipse (su cui si basa il tool), è così possibile avere una traccia puntuale dei progressi (attraverso lo storico dei commit) ed è possibile creare più varianti di test del progetto (attraverso i branch).

Il debug può essere portato avanti con **gdb** sempre su Atollic, nella Perspective di debug appare anche una finestra con la console SWV dove, se abilitato tramite la flag **DEBUG** in **includes/debug.h** (definita tra le sorgenti BlueNRG), appaiono i log lanciati con **PRINTF**. In alternativa può essere utilizzato il software **STMStudio** per tenere traccia del valore delle variabili durante l'esecuzione (non è possibile usare entrambi i metodi contemporaneamente).

Nonostante la programmazione del firmware in flash (in formato ELF) avvenga direttamente in fase di debug utilizzando Atollic, esiste anche il tool **STM32Programmer**, utile per gestire direttamente la flash con operazioni come lettura e scrittura. Con questo software si può dunque programmare la scheda a partire dall'area di memoria specifica e utilizzando diversi formati (utile se si utilizza un bootloader all'inizio della flash e per avere un eseguibile con dimensioni più contenute) oppure leggere specifiche aree di memoria che possono essere state programmate dalla board stessa (eeprom simulata o download del firmware).

## 1.2 Struttura del software

### 1.2.1 Multithreading con FreeRTOS

Nel firmware è abilitata la funzionalità di FreeRTOS (Real Time Operating System), una sorta di rudimentale sistema operativo in grado di gestire funzionalità base di programmazione concorrentiale su dispositivi embedded. Supporta thread multiple e varie strutture per sincronizzare e gestire queste ultime, come semafori e timer. Per limitazioni di hardware (il processore è unico), le thread non possono essere realmente eseguite in parallelo, ma l'RTOS è in grado di alternare le esecuzioni delle varie thread quando queste vengono temporizzate. In pratica ogni thread è strutturata all'interno di una funzione contenente un loop infinito, all'interno di questo risiede l'effettivo codice da eseguire, al termine di questo viene chiamata la funzione **osDelay()**, che informa il sistema operativo che le risorse possono essere impiegate per un'altra thread in attesa e la precedente viene messa in coda per un numero di millisecondi passato come argomento della chiamata. Al termine di tale intervallo la thread potrà essere eseguita non appena il sistema sarà in grado di allocarle le risorse.

Il progetto implementa le due connettività (ethernet e bluetooth) in thread separate, all'interno di queste viene eseguita un'azione tra **INIT**, **READ**, **WRITE** o **END** a seconda del valore della variabile **\*\_state** (presente sia per eth che per ble), che permette di eseguire un'operazione per ogni ciclo e passare all'attività successiva al termine di ciascuna. Una terza thread può innescare ciascuna trasmissione settando lo stato come **INIT** (ora viene gestito alla pressione del pulsante). Le funzioni che gestiscono le connettività **[ETH/BLE]\_Process()**, sono richiamate all'interno delle rispettive thread e vengono eseguite più volte, fino a terminare le loro mansioni.

Per tenere traccia dei passaggi fatti, dunque, vengono utilizzate variabili create come **static**, che si comportano esattamente come variabili globali, mantenendo il valore tra una chiamata e l'altra, ma il loro scopo è ristretto alla funzione in cui sono definite. Per quanto riguarda invece le variabili globali che vengono utilizzate in più thread o che vengono modificate a seguito di interrupt, la keyword **volatile** è utilizzata, in questa maniera si informa il compilatore che tali variabili non devono

essere ottimizzate in alcun modo. Il compilatore infatti può non essere completamente consapevole di come tali variabili vengono modificate e potrebbe quindi rimuovere alcune istruzioni che considera superflue, compromettendo però il corretto funzionamento di alcune procedure.

## 1.2.2 Stati di esecuzione

files [Src/main.c](#), [Inc/main.h](#)

Dopo le inizializzazioni di hardware e dati (ancora da definire) il sistema entra in funzione e periodicamente aggiorna i dati (ora questo avviene con la pressione del pulsante). Prima, se necessario (**TODO** da definire) la data viene sincronizzata (*eth*), successivamente parte il fetch dei dati dal server (*eth*), prima i dati del negozio e poi delle vetrine. Questo processo viene saltato qualora la versione locale sia aggiornata, quando questo arriva al termine parte la scrittura dei nuovi dati su ciascuna vetrina (*ble*), successivamente si può procedere con la lettura dei dati attivi (*ble*) e la risposta al server con questi dati (*eth*), (si può mettere in parallelo la comunicazione in entrata e in uscita dal server purché non si utilizzi contemporaneamente la stessa interfaccia, *ble* o *eth*, quando finisce dunque la lettura da entrambi i lati si può passare alla scrittura). Le definizioni di questi processi avvengono nelle funzioni `[BLE,ETH]_Process()`, quando lo stato diventa INIT comincia la connessione, ad ogni esecuzione viene eseguita l'operazione indicata (READ/WRITE/SYNC) e se questa va a buon fine, si passa alla successiva, altrimenti in base al problema riscontrato si ripete il procedimento o si termina il servizio (stato END). (**TODO** implementare una trasmissione delle informazioni sugli errori al server utilizzando lo stato in `running_shop`).

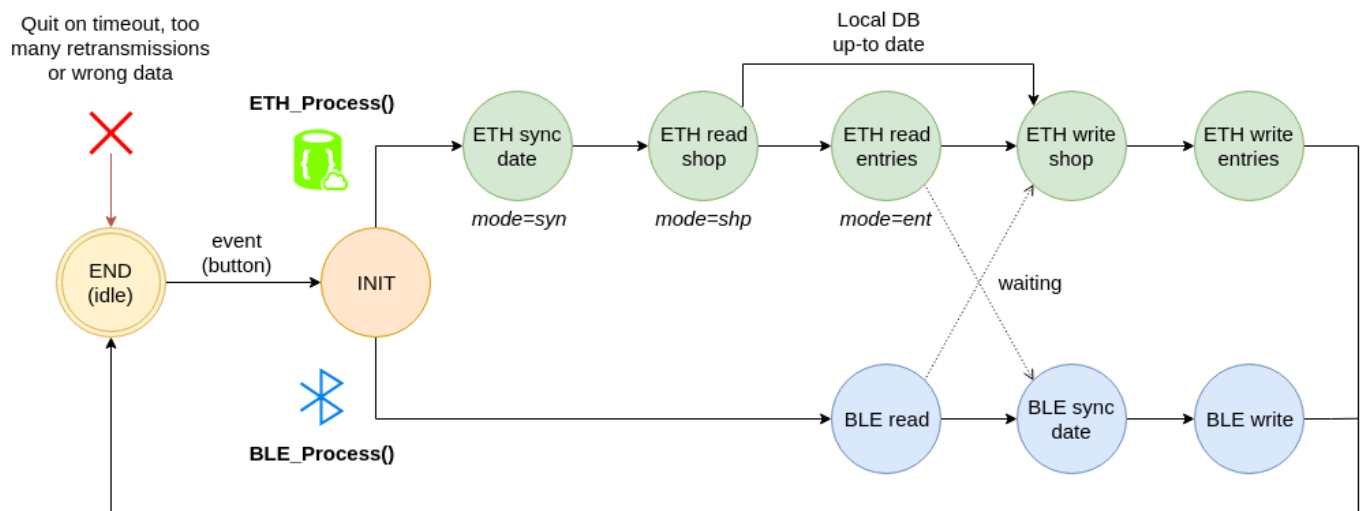


Figura 2: Schema della macchina a stati

## 1.3 Strutture dati

### 1.3.1 Implementazione del database locale

files [Src/db\\_struct.c](#), [Inc/db\\_struct.h](#)

Il database interno, per quanto riguarda la comunicazione con il server web, contiene due `struct`, rispettivamente per i dati del negozio e quelli delle vetrine (array), entrambi hanno 2 istanze statiche e 2 puntatori, `shadow_` e `active_` (che puntano rispettivamente a una delle due versioni) durante il fetch i dati vengono salvati all'interno delle strutture puntate da `shadow_` e se i dati sono coerenti i puntatori `shadow_` e `active_` vengono scambiati. Alla ricezione della linea riguardante il negozio,

vengono controllati l'id e la versione, se il primo coincide e la seconda è maggiore di quella salvata localmente, il fetch delle vetrine prosegue. Ogni riga (negozio e vetrina) contiene un checksum calcolato con l'algoritmo BSD su 2 byte, se la sua verifica fallisce il fetch è interrotto.

I dati ricevuti dal server web vengono trasferiti dalla struttura `active_` alle rispettive vetrine, lì saranno gestiti in una tabella pronti per essere attivati in base alla data. Ora è possibile la lettura dei dati effettivamente attivi su ciascuna vetrina, che verranno poi salvati in una tabella specifica, contenente anche dati relativi al negozio (`running_shop` e `running_entries`). Quando tutti i dati sono pronti è possibile spedirli al server. Anche lì verrà controllato il checksum dei dati ricevuti e nel responso sarà utilizzato il codice 206 (al posto di 200) per chiedere una ritrasmissione, discorso analogo quando si verifica un errore nel database, qui il codice sarà 205. Nel caso di `shop_id` errato viene restituito 404 (NOT FOUND) e la scrittura si blocca.

Le tabelle (array di tipo `struct vetrina`), contengono i dati nell'ordine in cui vengono ricevuti dal server (non necessariamente ordinati) senza lasciare spazi vuoti, viene quindi utilizzata la funzione `findEntry(id)` che restituisce l'indice corrispondente alla vetrina con id passato come parametro, se presente. Per come è costruita, se viene raggiunto un id nullo la tabella è giunta al termine. La scrittura dei dati ricevuti dai dispositivi ble segue l'ordinamento imposto dal server (usando quindi `findEntries` che tiene come riferimento `active_entries`), così facendo se una vetrina presente sul server non può essere raggiunta, la sua riga nella tabella `running_entries` viene segnata con `id=0`. Le funzioni di trasferimento hanno nomi del tipo `[get/set][Shop/Entry][Eth/Ble]`, dove vengono indicati rispettivamente se devono leggere o scrivere dati, per quale struttura e da che interfaccia, in generale servono per decodificare i dati ricevuti o preparare i dati da inviare.

Le variabili che fanno parte del database contengono i valori iniziali che verranno usati prima del fetch (e qualora questo non andasse a buon fine), i valori del negozio sono settati come default (definite attraverso costanti) mentre quelli delle vetrine sono tutti nulli fatta eccezione per alcuni id della tabella che diventerà `active_` che conterrà le vetrine 1, 2 e 3. Durante la procedura di inizializzazione del database, viene controllata anche la eeprom e vengono acquisiti gli eventuali dati, solo se coerenti. La procedura è simile a quella effettuata per la ricezione da *ETH*, in cui le tabelle `shadow_` vengono popolate e successivamente attivate se il checksum corrisponde (o in generale il dato letto ha senso). Le funzioni `Activate*` utilizzate a tal proposito, salvano anche i dati ricevuti sulla eeprom se questa funzione è abilitata (cosa che capita in ricezione dal server e chiaramente non dopo la lettura dalla stessa eeprom).

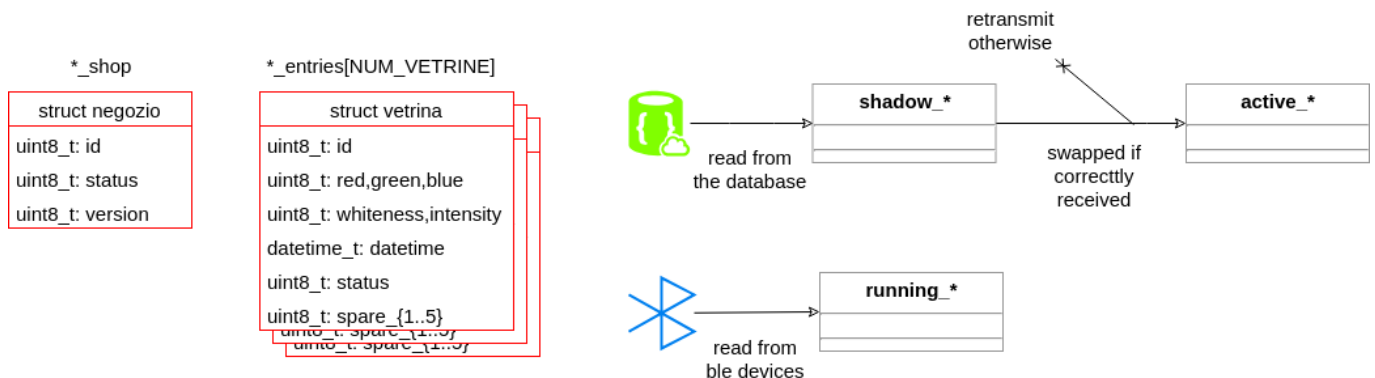


Figura 3: Struttura del database locale



### 1.3.2 Database remoto e interfaccia web

Il database remoto viene gestito su server apache (o qualunque altra alternativa che supporti php e mysql). È stato preferito il binomio php-mysql a tecnologie più moderne come ad esempio Node.js (accompagnato con database NoSQL) principalmente per la sua semplicità d'uso. In questo progetto l'obiettivo principale non è un'interfaccia web dinamica, dove Node sarebbe particolarmente indicato, ma un accesso rapido dei dati sia da dispositivi embedded (dove verosimilmente non viene impiegato javascript) che da utenti che passano da un browser, vengono quindi privilegiate le funzionalità base di php.

Nella cartella `server_files` sono contenute le pagine che devono stare nella cartella pubblica sul server (`www`) e gli script di creazione del database. `index.php` non è nient'altro che il form iniziale per accedere (lato utente) alla visualizzazione grafica delle tabelle, che avviene su `control.php`. All'interno di `fetchData.php` vengono gestite tutte le richieste di lettura dalla board mentre i file `write*.php` gestiscono rispettivamente la scrittura su server delle vetrine e dei dati del negozio.

Lo script `create_table.sql` contiene le istruzioni per definire le due tabelle (vetrine e negozi), collegate da una foreign key che è l'id del negozio. Sono presenti anche tabelle `feedback_*` con la stessa struttura di vetrine e shops, che conterranno i dati attivi letti dalle board.

Le tabelle vengono popolate con alcuni dati iniziali e viene creato un utente per gestire l'unico negozio inserito, al momento per il negozio 1, l'utente è `shop1` con `password1` come chiave (chiaramente da cambiare), è importante però che dal nome utente sia deducibile l'id del negozio (per come è ora deve essere l'unico numero all'interno del nome). Per evitare di permettere a ciascun utente di poter accedere all'intero database, si possono creare delle VIEW sulle tabelle, in modo da limitare la visione e gestione dell'utente `i` alle sole righe con `i` come `shop_id` (l'amministratore non avrà queste limitazioni).

Per poter aggiornare i dati delle tabelle o del negozio da questa scheda su server, è necessario che le righe in tabella siano già presenti, per questa ragione, ogni volta che verrà inserita un vetrina o un negozio si dovrà inserire anche nella tabella `feedback_*` (o quantomeno inserire una riga contenente gli id corretti). Questo capita perché l'inserimento è consentito solamente all'utente root (l'amministratore), mentre gli utenti specifici di ogni negozio possono soltanto eseguire UPDATE su dati già esistenti. Per ogni nuovo negozio vanno inoltre creati l'utente e tutte le rispettive VIEWS (4 in totale). (**TODO** includere queste istruzioni in script specifici o crearne un'interfaccia dedicata)

All'interno degli script php per la gestione del database sono utilizzati dei prepared statement al posto di istruzioni tradizionali, con la spesa di qualche riga di codice in più, vengono prodotte istruzioni generali, alla quale vengono sostituiti i dati come variabili al momento dell'esecuzione. Questo in genere migliora notevolmente le prestazioni al livello del database, in quanto non è necessario un nuovo parsing ad ogni istruzione che differisce solo per valori numerici dalle precedenti (da valutare l'impatto reale su questa applicazione). Inoltre questo metodo protegge ulteriormente da sql injection in quanto i dati inseriti sono sempre numerici (non possono essere inseriti comandi maligni da input).

## 1.4 Gestione firmware e memoria

### 1.4.1 Emulazione di una EEPROM su memoria flash

La board STM32F429ZI non possiede di base una eeprom, ma ha una memoria flash (dove in genere viene scritto il firmware) di 2MB e nonostante la differente tecnologia che utilizzano le due memorie, può simulare il comportamento della eeprom. La prima difficoltà è rappresentata dal fatto che la flash può essere programmata solo se la scrittura coinvolge un passaggio da 1 a 0, altrimenti è solo possibile la cancellazione dell'intera pagina (o settore, in questo caso grande 16kB). Per ovviare a questo problema, le pagine vengono prima cancellate (settando i bit ad 1) e invece di scrivere word (32



bit) negli indirizzi dedicati, si scrive il dato solamente in mezza word (16 bit) e la restante parte viene utilizzata come indirizzo virtuale. Ogni scrittura successiva aggiungerà una nuova coppia indirizzo dato al fondo della memoria utilizzata (dove è ancora possibile programmare), la lettura dunque andrà a prendere soltanto l'ultimo dei valori con l'indirizzo specificato (sarà dunque necessaria una scansione lineare della pagina). Quando una pagina viene terminata, le coppie ancora attive (le ultime scritte per ogni indirizzo) vengono scritte nella seconda pagina, questa viene segnata come attiva e la precedente viene cancellata, in questo caso le pagine utilizzate sono 2 di cui solo una attiva. Il tutto è gestito utilizzando librerie esterne che implementano questo algoritmo.

In questo caso la simulazione su flash avviene nei primi due settori del secondo banco (12 e 13 a partire da 0x08000000), sufficientemente distanti per essere sicuri di non sovrascrivere settori utilizzati dal firmware (che parte in genere da 0x08000000, all'inizio della memoria) e riprogrammare la scheda con risultati inaspettati (se non addirittura pericolosi). È necessario che entrambi abbiano la stessa grandezza e questa è stata scelta più piccola possibile per evitare di consumare troppa flash quando non necessario.

### 1.4.2 Aggiornamenti FOTA

Per poter apportare modifiche senza dover sempre intervenire fisicamente sulle schede, si è scelto di implementare l'aggiornamento Firmware Over The Air, ovvero il download del firmware tramite connettività (in questo caso ethernet, per le vetrine avverrà lo stesso con il bluetooth). Il firmware viene scritto in una zona inutilizzata della flash, che deve quindi essere abbastanza capiente per poter tenere entrambe le versioni, poi quando l'eseguibile è stato correttamente ricevuto, il dispositivo si riavvia. Appena acceso il dispositivo non esegue immediatamente l'applicazione, ma inizia dal bootloader (scritto all'inizio della memoria flash), questo controlla se è stato effettuato un aggiornamento e in caso positivo copia il contenuto della seconda partizione nella prima, sovrascrivendo dunque la vecchia versione. A questo punto l'applicazione che si trova nella prima partizione può essere eseguita.

### 1.4.3 Struttura base del bootloader

Il bootloader si trova, per necessità, in un progetto separato, in questo viene inizializzato il poco hardware necessario, vengono fatte le varie copie del firmware per avere l'applicazione nella partizione desiderata e viene preparato l'ambiente per poterla eseguire. Essenzialmente viene deinizializzato l'hardware (che sarà eventualmente ri-inizializzato all'interno dell'applicazione) e viene spostato il program-counter nella posizione preposta all'esecuzione.

Quando la board viene accesa (in condizioni normali), vengono eseguite le prime istruzioni che si trovano in flash (0x08000000), a tal proposito il bootloader deve trovarsi in quella posizione, così da essere eseguito direttamente ad ogni reset o spegnimento. In un'altra posizione ben definita dovrà trovarsi l'applicativo, così da permettere al bootloader di effettuare il 'salto' nella posizione voluta. È quindi necessario prestare attenzione a dove vengono programmati gli eseguibili e vanno fatte anche determinate modifiche all'interno delle sorgenti per rendere consapevoli le applicazioni della loro posizione in flash. Infatti ogni firmware alloca una vector table (utilizzata per la gestione degli interrupt) e deve conoscere dove poterla creare e trovare, in questo caso viene impostata come prima word all'interno della partizione designata in flash.

## 1.5 Collegamento Bluetooth STM32F429ZI

### 1.5.1 Funzionamento delle librerie

Le librerie per la gestione del BLE (Bluetooth Low Energy), utilizzano i servizi gap, per quanto riguarda l'apertura/chiusura della connessione, e gatt, per lettura/scrittura e altre funzionalità. In entrambi i casi il paradigma utilizzato è quello callback, così le chiamate a funzione lanciano richieste all'estensione bluetooth e quando queste ricevono risposta, un interrupt viene generato e la funzione `HCI_Event_CB()` viene chiamata con argomento il puntatore all'evento (una struct che contiene i dati necessari), in base al tipo di tale evento viene eseguita l'azione corrispondente. Queste sorgenti sono fornite dalla ST come test per l'interfaccia BlueNRG utilizzando alcune delle schede a 64 pin, anche se l'estensione è compatibile in generale con i pin Arduino R3, quindi con qualche modifica è stato possibile effettuare un porting.

Gli standard gatt, consentono ai server di fornire i propri servizi sotto forma di caratteristiche, strutture dati logicamente omogenee all'interno di un servizio che a loro volta possono contenere una coppia proprietà/valore e dei descrittori. I client connessi sono in grado di leggere o scrivere all'interno di tali caratteristiche e così avvengono i passaggi di dati. Il client, in genere non conosce le varie caratteristiche presenti sul server, a tal proposito esiste una chiamata di discovery per poter appunto capire quali servizi (e caratteristiche) sono disponibili e come accedere ad esse. Il protocollo prevede che ogni caratteristica o servizio abbia un proprio UUID da 128 bit, che dovrebbe essere il più possibile unico, sono anche definiti degli UUID più brevi (16 o 32 bit) per quanto riguarda servizi predefiniti dallo standard. Ad ogni modo, quando il client viene a conoscenza dei vari UUID dei servizi accessibili, è in grado di accedervi attraverso degli indirizzi specifici sul server, detti handle. All'interno di questa applicazione, non era necessaria tutta questa genericità, il client è programmato per dialogare solamente con le vetrine, può dunque conoscere a priori la struttura dei servizi e accedervi direttamente attraverso gli handle che sono già conosciuti (evitando dunque tutta la procedura di discovery).

### 1.5.2 Comunicazione come client BLE

funzione *BLE\_Process* e files *Src/sensor\_service.c*, *Inc/sensor\_service.h*

La connessione bluetooth tra master (negoziò) e slaves (vetrine) viene gestita utilizzando il primo come client BLE, che richiede letture e scritture sui servizi, detti caratteristiche, forniti dai server (colori, intensità, spare...). L'interazione con ciascuna caratteristica viene fatta in maniera separata ad ogni esecuzione della thread, per fare sì che ogni pacchetto sia correttamente ricevuto e gestito. Si interagisce con una vetrina alla volta, vengono dunque eseguite le operazioni su una vetrina, lo stato viene impostato a NEXT e viene chiusa la vecchia connessione per aprirne una nuova con la vetrina successiva. Al termine, per tutte le vetrine, di un'operazione (r/w o sync) si ricomincia dalla prima vetrina con l'operazione seguente. La vetrina che dev'essere utilizzata viene decisa dalle funzioni `nextEntry()` e `currEntry()` in `db_struct`, che attraverso un indice globale, restituiscono progressivamente gli id delle vetrine presenti in `active_table` oppure 0 quando si è giunti al termine (e l'indice viene ri-inizializzato).

Le caratteristiche numeriche vengono convertite in formato testuale, 3 cifre come caratteri ascii per tutte eccetto la data che ne occupa 10 in formato yymmddhhmm. (**TODO** possibile ottimizzazione accorpare alcune caratteristiche e gestendo più vetrine in parallelo, se consentito dagli standard) Durante la lettura/scrittura delle vetrine, vengono usati due array (`toRead` e `toWrite`) che contengono gli id dei valori da leggere/scrivere (anche utilizzati come indici nell'array degli handle), le variabili `reading` e `writing` vengono incrementate ad ogni passo e rappresentano il valore attualmente richiesto al dispositivo ble. Quando queste arrivano al termine (fine dell'array) la procedura è terminata e

si può passare alla prossima operazione (per quanto riguarda la lettura esiste una seconda variabile di indice incrementata nel callback all'interno di `HCI_Event_CB`, dove avviene effettivamente la lettura). Il led blu (LD2) viene attivato all'inizio della comunicazione con la prima vetrina e spento alla fine dell'ultima, per ogni operazione.

## 1.6 Collegamento Ethernet STM32F429ZI

### 1.6.1 Crittografia con protocolli TLS/HTTPS

Per migliorare la sicurezza della comunicazione, il sistema implementa la libreria di cifratura `mbedtls.h` (selezionabile da STM32cube), abbastanza leggera per poter svolgere il suo lavoro con poche risorse e abbastanza avanzata nei metodi e protocolli. La comunicazione HTTP viene dunque 'filtrata' attraverso questa libreria, che la rende dunque accessibile solo a server e client. Durante la procedura di handshake, entrambi gli attori concordano un metodo di cifratura (vengono supportate ciphersuite con ECHDE e certificati RSA o ECDSA, che dovranno essere implementati sul server) e il certificato del server viene controllato (non ne sono stati utilizzati lato client). La scheda è in grado di autorizzare certificati self signed solo se il certificato della CA è salvato all'interno del firmware (come stringa in `srv_cert.c`, **TODO** implementare un filesystem e caricare lì il certificato).

### 1.6.2 Funzionamento delle librerie

La connessione ad internet della board attraverso le librerie `mbedtls` è effettuata esclusivamente con chiamate procedurali, dunque l'esecuzione è il più possibile consecutiva. Durante l'inizializzazione, vengono impostati i parametri generali necessari alla crittografia (numeri casuali, certificati e varie configurazioni), questo capita solamente quando la scheda viene accesa. Ad ogni esecuzione la connessione viene aperta, la funzione di connessione crea un nuovo socket ed inizia la connessione al server tramite quella struttura, utilizzando le configurazioni `tls` precedentemente impostate, questo inizia la procedura di handshake (accordi riguardo autenticazioni e crittografia) con il server. Ogni comunicazione avviene tramite normali richieste `http` criptate secondo i criteri stabiliti durante l'handshake, in maniera analoga vengono ricevute e gestite le risposte. Al termine della procedura la connessione e il relativo socket vengono chiusi.

### 1.6.3 Comunicazione come client web

funzione `ETH_Process()` e files `Src/mbedtls.c`, `Inc/mbedtls.h`

Le interazioni (r/w) con il server trattano prima i dati del negozio (id, versione e stato) e successivamente i dati di ciascuna vetrina. Quando la connessione è stata stabilita si utilizza la funzione `PollEthData()` per mandare la richiesta e leggerne il responso, restituendo il corpo del messaggio e eventualmente un codice di errore.

Le richieste HTTP utilizzano il metodo POST (la query string si trova dentro il corpo del pacchetto) e viaggiano all'interno della stessa connessione TCP creata all'inizio del processo (pressione del bottone) e chiusa quando la comunicazione è terminata. La prima richiesta che viene fatta (`QUERY mode=syn`) richiede dal server data e ora aggiornate (se necessario), successivamente con `mode=shp` si richiedono i dati specifici del negozio e la versione del database presente sul server, se questi dati sono corretti vengono fatte successive richieste per gli effettivi dati delle vetrine. Questi vengono richiesti con `mode=ent` e nella risposta il numero di vetrine precede gli altri dati. Nella scrittura su server i dati sono direttamente inclusi nel corpo del pacchetto e vengono inviati a pagine specifiche (per evitare di utilizzare una query string insieme ai dati). Tutti i pacchetti contenenti dati di negozio o vetrine sono in formato binario, dove ogni bit contiene un numero relativo ad un campo, per i campi

a 16 bit è utilizzata la notazione big-endian. Ipotizzando che ogni vetrina contiene 17 bit con 2 bit aggiuntivi di checksum, un massimo di 50 vetrine possono essere scritte su pacchetti con corpo 1000 bit, che con buona probabilità riempiono un singolo frame ethernet. I dati di accesso al database su server sono inclusi nell'header del pacchetto (sempre criptati).

Quando una funzione di connessione ritorna un errore, il led rosso (LD3) si attiva, mentre il led blu (LD2) rimane attivo tra una trasmissione e una ricezione.

#### 1.6.4 Scaricamento dal server del firmware

funzione *FotaEthUpdate()* in *Src/mbedtls.c*

Il download del firmware viene fatto sempre tramite https, ma viste le notevoli dimensioni non può essere bufferizzato in ram e successivamente scritto in flash, è quindi necessario salvare direttamente in flash ogni pacchetto quando questo viene ricevuto. La scrittura viene effettuata in una partizione apposita della memoria. Per come è configurata mbedtls, i segmenti tcp hanno un limite di grandezza molto conservativo, utile per mantenere un ridotto utilizzo di RAM, ma problematico in questo caso. A tal proposito il valore di `SSL_MAX_CONTENT_LEN` andrebbe allargato o disabilitato (di default è 2kB mentre il massimo è intorno ai 16kB ma tale valore introduce un notevole aumento di memoria utilizzata).

Per un trasferimento ottimale è stata utilizzata la codifica di tipo chunked (**Transfer-encoding: chunked**), il che significa che i dati mandati dal server (sempre nello stesso pacchetto http) vengono divisi in pezzi, ognuno preceduto dalla propria grandezza in formato esadecimale e da `\r\n` per separare dall'effettivo chunk, che a sua volta termina con `\r\n`. Il server cos'ì ha tempo di preparare progressivamente ogni chunk e il client riesce a gestire correttamente i pacchetti ricevuti senza introdurre troppo ritardo. Questo è possibile perché il client non chiede direttamente la risorsa (`fota_update.bin`) ma una pagina php che, dopo aver controllato le credenziali di accesso, invia tale firmware. Per favorire la divisione in chunk, lo script utilizza `fread()` su una grandezza ridotta (intorno ai 2kB alla volta) all'interno dello script php, evitando dunque di servire l'intero file in una volta.

Le letture da socket (sul client) avvengono a blocchi grandi al massimo `MAX_ETH_LEN`, ma la lettura (per impostazione automatica) si ferma quando incontra dei fine riga. Questo fa sì che parti del pacchetto che non fanno effettivamente parte del firmware (come header e chunk size) sono lette separatamente, rendendone più semplice l'interpretazione. In ogni caso, per evitare problemi con particolari sequenze riscontrate in un firmware, il valore di grandezza del chunk viene letto dal socket (un byte alla volta, fino a `\r\n`) e poi viene letto esattamente lo stesso numero di byte dal socket (questa volta a blocchi grandi al massimo 1200 B per limitare l'uso di memoria). Questa sezione farà sicuramente parte del firmware e quindi potrà essere direttamente salvata in flash, calcolando i relativi checksum e dopo questa si potrà passare al chunk successivo.

Utilizzando questo metodo di codifica, non viene passato inizialmente l'header **Content-size**, per il client è dunque impossibile capire quando sarà arrivato l'ultimo chunk (il socket non andrà mai in EOF), il protocollo quindi prevede che al termine del download la connessione html venga chiusa, il client cioè riceverà un messaggio di `PEER_CLOSE_NOTIFY`. Alla ricezione vengono eseguiti i controlli di dimensione e checksum. Si procede sia facendo riferimento ai byte ricevuti e scritti che sommando i valori di chunk-size e si confrontano entrambi i risultati con un dato ricevuto dal server all'interno dell'header. In maniera analoga il checksum viene calcolato e confrontato con il valore ricevuto alla fine del firmware, calcolato sul server. Visto che il dato è calcolato sul momento questo non può essere incluso nell'header (non è ancora conosciuto in quel momento) e si utilizzano quindi gli ultimi 2 byte per contenere tale checksum in notazione big-endian. Per avere la certezza che tutti i byte siano correttamente scritti, visto che sulla flash vengono scritte solo parole intere (4 byte), viene aggiunto un padding di 3 byte vuoti (0xff) così da far rientrare anche gli ultimi byte spaati nel

firmware all'interno dell'ultima parola scritta in flash (con buona probabilità un firmware non soffre di questo problema in quando le istruzioni sono generalmente contenute in word).

## 1.7 Note

- La comunicazione bluetooth viaggia in formato testuale, una possibile ottimizzazione può essere passare al binario, riducendo così la grandezza dei pacchetti e le istruzioni necessarie alla gestione.
- La scrittura su server web è in po' più delicata perché nello spedire uno stream binario nel pacchetto HTTP, è molto facile utilizzare caratteri particolari che invaliderebbero il parsing della query string. A tal proposito si può gestire il dato ricevuto come puro binario su pagine apposite (invece di utilizzare la stessa pagina e cambiare in base al valore di `mode`).
- Bisogna prestare particolare attenzione alla configurazione del server HTTPS per garantire l'autenticazione col client, la board ha un supporto limitato di ciphersuite, una normale configurazione di apache con openssl dovrebbe funzionare. Il certificato può essere self-signed, in quel caso bisogna installare tutta la chain o anche solo la CA sul dispositivo, nel test è stato generato con chiave RSA ma dovrebbe essere supportata anche ECDSA.
- Utilizzando questi metodi di cifratura non è possibile leggere il contenuto del pacchetto da programmi come wireshark.
- Indipendentemente dal metodo effettivamente implementato nel sistema, ogni stream binario all'interno di questa applicazione che prevede byte multipli, utilizza una notazione big-endian, dove i byte più significativi precedono quelli meno significativi (viene gestito tutto via software, perchè è indipendente dall'architettura), dunque una grandezza a 16 bit con valore `0xabcd` viene trasmessa separando i byte come `0xab` e `0xcd`, la notazione contraria (little-endian) viene invece utilizzata a livello di firmware.
- Le azioni r/w con ble, vengono gestite per singolo attributo e ognuno corrisponde ad un campo nella struct definita per le vetrine, per identificarla dall'esterno si usano le macro `FIELD_*`, utilizzate anche come indici nell'array degli handle (`CH_HANDLES[FIELD_FOO]==FOO_HANDLE`), per questa ragione è bene che vengano tenute in ordine, consecutive e che partano da 0.
- La sincronizzazione della data viene ripetuta ad ogni connessione, questo può essere cambiato in base alla modalità (`active_shop.status`) esattamente come l'ordine e la frequenza delle operazioni che vengono eseguite. Per fare ciò si devono modificare le funzioni `*_Process` in `main.c`.
- Le variabili del database locale riguardanti le vetrine sono impostate a 0 sfruttando il fatto che la memoria allocata staticamente non può essere parzialmente inizializzata, dunque basta settare alcuni byte (in questo caso gli id dei primi 3 record, il loro valore è influente) per avere il resto della struttura inizializzata automaticamente.
- Gli indirizzi virtuali per la eeprom sono definiti in `db_struct.h`, l'indirizzo iniziale è del tutto arbitrario, da l'indirizzo inizia il negozio, sono poi definiti i numeri di half-word necessari per contenere il negozio e ciascuna vetrina, con questi si compone l'indirizzo finale, dal quale si può capire lo spazio di indirizzi utilizzato.

- Nella flash i dati scritti devono essere allineati, il che vuol dire che possono essere scritte parole (32 bit), mezze parole e byte singoli, ma non Ã possibile scrivere una parola subito dopo un singolo byte, perchÃ© il suo allineamento prevede un indirizzo di partenza multiplo di 4 (per questa ragione le flag di inizio partizione occupano un'intera parola anzi che un singolo bit).
- Con l'utilizzo di stream binari nella comunicazione, non Ã© piÃ¹ possibile utilizzare le funzioni legate alle stringhe, poichÃ© il valore '\0' che termina le stringhe Ã© un valore perfettamente lecito all'interno di un pacchetto binario e non ne determina dunque la fine.
- Le query string utilizzate per le richieste al server sono nella forma `mode=abc` per poter occupare una dimensione fissa di 8 bit, necessaria alla funzione che compone il pacchetto http e non sempre ricavabile con `strlen()` (vedi sopra).
- Per ridurre la grandezza dei pacchetti Ã© possibile eliminare o accorciare alcuni header, che comunque non vengono interpretati dalla board. Ad esempio all'interno degli script php si puÃ² rimuovere l'header **X-Powered-By**, che contiene dati sull'interprete utilizzato. Attraverso le configurazioni del server apache invece, Ã© possibile ridurre i dati presentati nell'header **Server** alla sola dicitura *Apache* aggiungendo al file di configurazione (`httpd.conf`) la linea `ServerTokens Prod`.
- I nomi utente per i singoli negozi (necessari per accedere al database) vanno scelti con cautela, nel php il nome viene filtrato per estrapolarne un contenuto numerico e questo viene usato come id del negozio, deve dunque essere l'unico numero presente nel nome (in questa fase vengono usati nomi del tipo shopX)

## 2 CHANGELOG DEI PROGETTI

### **eth\_test**

#### **v1.0.0 *eth\_test***

- Comunicazione http configurata con api `netconn.h`
- Aggiunto ritardo per acquisizione ip con dhcp

#### **v1.0.1 *eth\_test***

- Aggiunta di funzioni per inviare richieste e gestire la risposta
- Implementazione del metodo POST nelle richieste
- Introduzione delle strutture per il database locale
- Formato testuale nel pacchetto in entrata (problemi con `scanf` e `uint8`)

#### **v1.0.2 *eth\_test***

- Aggiunta delle strutture `shadow_` per gestire i dati durante il fetch
- Chiusura della connessione dopo ogni trasmissione (limitazione di `netconn`)
- Separazione in thread diverse (coordinate da semafori) per distribuire la memoria

#### **v1.0.3 *eth\_test***

- Migrazione alla api `socket.h` per poter trasmettere più pacchetti nella stessa connessione
- Aggiunto calcolo del checksum
- Ritrasmissione dei pacchetti su errore (checksum)

#### **v1.1.0 *eth\_test***

- Aggiunta del supporto a mbedTLS, importato da STM32Cube
- Inizia il passaggio a HTTPS (http criptato)
- Errori nella procedura di handshake con il server

#### **v1.0.4 *eth\_test***

- Aggiunta del supporto alle ciphersuite con RSA per una migliore compatibilità
- Ridimensionata il numero di MPI per gestire le chiavi RSA
- Risolti problemi sull'handshake, da installare il certificato sul dispositivo



### **v1.0.5 *eth\_test***

- Installato il certificato in una sorgente a parte (*srv\_cert.c*)
- La connessione si apre e si chiude correttamente

## **ble\_merge**

### **v1.0.0 *bl\_merge***

- Porting da sensor-demo per stm32f401
- Adattati i nomi dei pin

### **v1.0.1 *bl\_merge***

- Risolti i problemi di spi configurando il pin SPI\_IRQ del BNRG come EXTI (EXTernal Interrupt)
- Impostazione come client ble (originariamente server)

### **v1.1.0 *bl\_merge***

- Comunicazione con server ble funzionante
- Definizione della data come struct

### **v1.1.1 *bl\_merge***

- Aggiunto supporto per connettersi a più dispositivi (array contenente tutti gli indirizzi)
- Aggiunta del timeout per la connessione

## **unione tra i progetti *eth\_test* e *bl\_merge* nel nuovo progetto *shop429***

## **shop429**

### **v1.2.0 *shop429***

- Merge dei progetti su eth e ble
- Particolare attenzione alle librerie come *Inc/stm32f4xx\_it* per il corretto funzionamento del ble

### **v1.2.1 *shop429***

- Implementazione della macchina a stati anche per la connettività web (*ETH\_Process()*)
- Funzione richiamata ad ogni passaggio, necessario l'uso di variabili statiche
- Riunione in singola thread del processo di eth rimuovendo i semafori
- La versione del database locale viene aggiornata soltanto dopo il fetch completo della tabella

#### **v1.2.2 *shop429***

- Risolti problemi della macchina a stati ble aggiornando lo stato in base a quello vecchio quando ricominciano le vetrine
- Implementazione della scrittura su server (eth) in formato testuale

#### **v1.2.3 *shop429***

- Uso parziale della variabile locale di stato del negozio
- PRINTF configurato per il debug (SWV console)
- Ora viene gestita la disconnessione bluetooth anche dall'altro dispositivo

#### **v1.2.4 *shop429***

- Uso del formato binario nelle connessioni al server web
- Inclusa l'autenticazione al server nell'header http
- Connessione con database reale sul server (sorgenti php incluse nel progetto)

#### **v1.2.5 *shop429***

- Aggiustata la pagina per controllare il database del singolo negozio
- Implementate views per rendere accessibile ad ogni utente solo i dati di sua competenza
- Aggiustata la funzione Keep-alive per connessioni al server quando altri utenti sono connessi
- Il controllo di versione tiene conto anche dell'overflow su un byte

#### **v1.3.0 *shop429***

- Implementazione della eeprom simulata per salvare le tabelle
- Ad ogni boot vengono ripristinati i dati salvati in rom

#### **v1.3.1 *shop429***

- Inizio implementazione del download del firmware via ETH, problemi con pacchetti grandi
- Rimosso limite SSL\_MAX\_CONTENT\_LEN, la connessione va in timeout durante il flash

#### **v1.3.2 *shop429***

- Utilizzo di richieste separate al server per ottenere le varie sezioni del file

#### **v1.3.2 *shop429***

- Implementazione del trasferimento come *chunked* per sfruttare le potenzialità dell'http (singola richiesta)
- Aggiunto controllo di checksum per il firmware ricevuto

### **v1.3.3 *shop429***

- Migliorata la gestione con costanti della flash
- Corretta l'interpretazione della codifica chunked per resistere con dei firmware reali

### **v1.3.3 *shop429***

-