# PROVA FINALE DI RETI LOGICHE

Filippo Caliò (907675) - Cod. Persona: 10628126 Giovanni Caleffi (907455) - Cod. Persona: 10665233

Prof. William Fornaciari - AA: 2020/2021

## Contents

1	Introduzione										
	1.1	Scopo del progetto	1								
	1.2	Specifiche generali	1								
	1.3	Interfaccia del componente	2								
	1.4	Dati e descrizione memoria	3								
2	Design e scelte progettuali										
	2.1	Gestione dell'o_address, dell'enable, dell'o_done e del cari-									
		camento di o_data:	6								
	2.2	Lettura numero dei pixel	9								
	2.3	Calcolo MAX_PIXEL_VALUE e MIN_PIXEL_VALUE e applicazione									
		algoritmo per calcolare NEW_PIXEL_VALUE	11								
3	Risultati sperimentali										
	3.1	Report di sintesi	14								
	3.2	Simulazioni	14								
		3.2.1 Tabella 1x1: $(\min = \max, \text{delta\_value} = 0) \dots$	14								
		3.2.2 Tabella 1x4: $(min = 0, max = 255, delta\_value = 255)$	14								
		3.2.3 Tabella 2x3	14								
4	Cor	nclusioni	15								

### 1 Introduzione

#### 1.1 Scopo del progetto

Lo scopo del progetto è la realizzazione di un componente hardware, scritto in VHDL. Esso riceve in ingresso un'immagine in scala di grigi a 256 livelli e, dopo aver applicato un algoritmo di equalizzazione a ciascun pixel, scrive in output l'immagine equalizzata.

Di seguito è raffigurato un esempio di un'immagine 2x2 equalizzata (l'indirizzo dei dati in memoria verrà spiegato nel paragrafo 1.4).

~	-	_	3	-	_	0	•	_	_
2	2	46	131	62	89	0	255	64	172

Fig.1.1: Esempio: 2x2

#### 1.2 Specifiche generali

L'algoritmo usato per l'equalizzazione delle immagini è una versione semplificata rispetto all'algoritmo standard. Esso può essere applicato solo a immagini in scala di grigi e per trasformare ogni pixel dell'immagine, esegue le seguenti operazioni:

```
DELTA_VALUE = MAX_PIXEL_VALUE - MIN_PIXEL_VALUE

SHIFT_LEVEL = (8 - FLOOR(LOG2(DELTA_VALUE + 1)))

TEMP_PIXEL = (CURRENT_PIXEL_VALUE - MIN_PIXEL_VALUE)

<<SHIFT_LEVEL

NEW_PIXEL_VALUE = MIN(255, TEMP_PIXEL)
```

MAX\_PIXEL\_VALUE e MIN\_PIXEL\_VALUE rappresentano rispettivamente il massimo e il minimo valore dei pixel dell'immagine, CURRENT\_PIXEL\_VALUE rappresenta il valore del pixel da trasformare e NEW\_PIXEL\_VALUE rappresenta il valore del nuovo pixel in output.

Il componente hardware è inoltre progettato per poter codificare più immagini, una dopo l'altra. Prima di codificare l'immagine successiva, però, l'algoritmo di equalizzazione deve essere stato applicato prima a tutti i pixel dell'immagine precedente.

### 1.3 Interfaccia del componente

L'interfaccia del componente, così come presentata nelle specifiche, è la seguente: entity project\_reti\_logiche is

#### In particolare:

- i\_clk: segnale di CLOCK in ingresso generato dal TestBench;
- i\_rst: segnale di RESET che inizializza la macchina pronta per ricevere il primo segnale di START;
- i\_start: segnale di START generato dal Test Bench;
- i\_data: segnale (vettore) che arriva dalla memoria in seguito ad una richiesta di lettura;
- o\_address: segnale (vettore) di uscita che manda l'indirizzo alla memoria;
- o\_done: segnale di uscita che comunica la fine dell'elaborazione e il dato di uscita scritto in memoria;
- o\_en: segnale di ENABLE da dover mandare alla memoria per poter comunicare (sia in lettura che in scrittura);
- o\_we: segnale di WRITE ENABLE da dover mandare alla memoria
   (=1) per poter scriverci. Per leggere da memoria esso deve essere 0;
- o\_data: segnale (vettore) di uscita dal componente verso la memoria.

#### 1.4 Dati e descrizione memoria

Le dimensioni dell'immagine (max 128x128 pixel), ciascuna di dimensione di 8 bit, sono memorizzati in una memoria con indirizzamento al Byte:

- Nell'indirizzo 0 viene salvato il numero di colonne (N-COL) dell'immagine.
- Nell'indirizzo 1 viene salvato il numero di righe (N-RIG) dell'immagine.
- A partire dall'indirizzo 2 vengono memorizzati i pixel dell'immagine, ciascuno di 8 bit.
- A partire dall'indirizzo 2+(N-COL\*N-RIG) vengono memorizzati i pixel dell'immagine equalizzata. Come nell'esempio di figura 1.1, i pixel equalizzati vengono salvati a partire dall'indirizzo 7.



Fig. 1.2: Rappresentazione indirizzi significativi della memoria

## 2 Design e scelte progettuali

La macchina a stati è composta da 18 stati ed è principalmente divisa in due macro-parti:

• Dallo stato S0 allo stato S8 viene eseguita la prima parte dell'algoritmo che verge alla <u>lettura di tutti i pixel</u> allo scopo di determinare il pixel con valore massimo, il pixel con valore minimo e conseguentemente il valore di delta\_value.

I primi 3 stati sono dedicati alla lettura della dimensione della tabella, successivamente, in S3 viene letto il primo valore del pixel e, in base al numero di colonne e righe, la macchina può andare in 2 stati eccezionali (S1x1, S1xN) che trattano casi particolari che il normale algoritmo non riesce a gestire (spiegazione più dettagliata nel paragrafo 2.3), oppure dallo stato S3 si passa allo stato S4 che, insieme agli stati S5 e S6, gestiranno l'algoritmo per tabelle di dimensione NxN e Nx1.

In S7 viene letto l'ultimo pixel dell'immagine. Una volta letti tutti i pixel e determinati max\_pixel\_value e min\_pixel\_value, la macchina passa allo stato S8 dove viene calcolato e salvato il valore di delta\_value.

• La seconda parte della macchina a stati (da S9 a S\_FINAL) è dedicata alla determinazione dei valori equalizzati dei pixel originali e il loro caricamento in memoria.

Una volta finito il primo ciclo grazie al quale ora si conoscono i valori di max\_pixel\_value, min\_pixel\_value e delta\_value è possibile calcolare il valore di shift\_level e, successivamente, per ogni pixel dell'immagine, determinare temp\_pixel e new\_pixel\_value per poi caricare i nuovi valori in memoria.

Lo stato **S9** è necessario per il corretto funzionamento della gestione di o\_address (paragrafo 2.1).

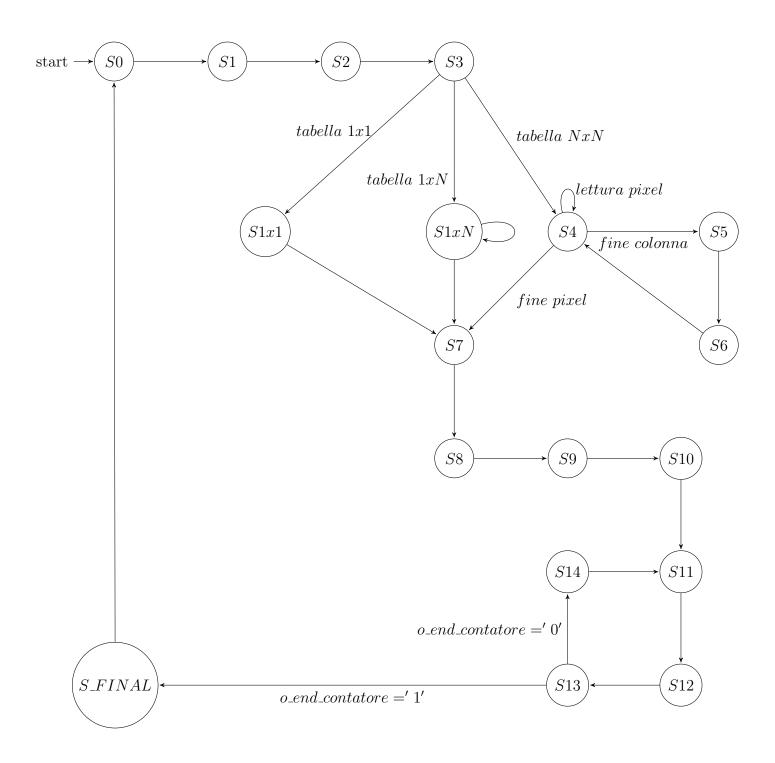
Nello stato S10 viene salvato il valore di shift\_level e viene letto il primo pixel da modificare.

Gli stati S11-S12-S13-S14 sono dedicati alla lettura, trasformazione e caricamento in memoria dei pixel dell'immagine.

In S13, viene eseguito il ciclo tante volte quanto il numero di pixel presenti nell'immagine grazie al segnale o\_end\_contatore.

Quando o\_end\_contatore <= '1', la macchina passa in S\_FINAL, in cui viene mandato o\_done <= '1'. La macchina torna poi in S0 pronta a leggere, se esiste, una nuova immagine.

Negli stati S2 e S3, se si verifica che almeno uno dei due valori salvati in o\_colonneIn e in o\_righeIn è uguale a 0 (cioè, almeno una delle dimensioni della tabella è nulla), allora la macchina va direttamente in S\_FINAL. Per maggiore ordine e chiarezza nella lettura e scrittura del codice, il programma è stato diviso in 3 processi dediti ognuno a precisi compiti. Nei paragrafi 2.1, 2.2 e 2.3 viene spiegato nel dettaglio il compito di ogni processo e il ruolo di ogni stato nell'esecuzione di questo.



# 2.1 Gestione dell'o\_address, dell'enable, dell'o\_done e del caricamento di o\_data:

Il valore di o\_address viene gestito in maniera diversa tramite l'uso di mux\_definitivo (Fig.2.2) che, in base al segnale mux\_definitivo\_sel, gli assegna il valore adatto:

- Fase di lettura (mux\_definitivo\_sel = '0'): l'indirizzo di memoria aumenta tramite il sommatore, raffigurato in alto nella Fig.2.1, per poter leggere tutti i pixel.
- Fase di scrittura (mux\_definitivo\_sel = '1'): l'indirizzo di memoria si alterna, partendo dall'indirizzo del primo pixel, per poter scrivere il NEW\_PIXEL\_VALUE nel giusto indirizzo. La fase di scrittura termina quando abbiamo letto e scritto in output tutti i pixel presenti.

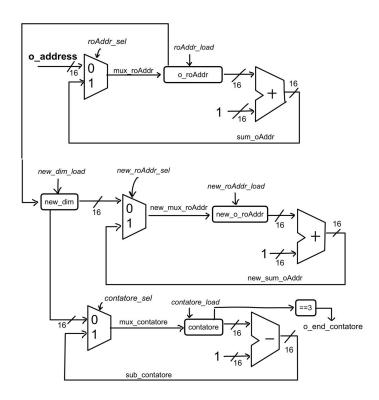


Fig.2.1

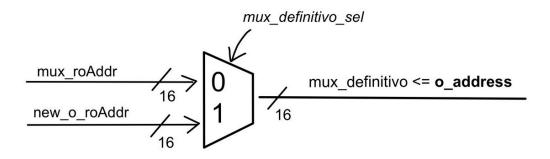


Fig.2.2

Nella prima macro-parte dell'algoritmo che va da S0 a S8, per la gestione dell'o\_address viene mantenuto mux\_definitivo\_sel <= '0'.

Ciò implica che per i primi 9 stati, la macchina usa solo la parte superiore del datapath in figura 2.1 poichè sufficiente ad incrementare gli indirizzi linearmente.

Nella seconda parte, invece, dove è necessario passare da un indirizzo x, ad un indirizzo x + numero di pixel della tabella, per caricare il nuovo pixel equalizzato in memoria, viene utilizzato l'intero datapath alternando il valore di o\_address tramite mux\_definitivo\_sel, che negli stati S9-S13-S\_FINAL vale '0' mentre negli stati S10-S11-S12-S14 vale '1'.

- **S0**: caricamento nel registro o\_roAddr del valore iniziale di o\_address ("000000000000000").
- S1-S2-S3-S1xN-S4: incremento il valore di o\_roAddr per leggere tutti i valori in memoria.
- S5-S1x1: il valore dell'o\_address smette di incrementare (necessario per il processo di gestione di righe e colonne).
- S6: ricomincia l'incremento di o\_address.
- S7: caricamento nel registro new\_dim dell'ultimo valore di o\_address che indica quanti elementi sono stati letti in memoria nel primo ciclo. Reset dell'o\_address e di o\_roAddr al valore iniziale.
- S8: caricamento del valore del registro new\_dim all'interno del registro contatore.

- S9: caricamento in new\_o\_roAddr del valore di new\_dim e o\_roAddr continua a incrementare.
- S10: l'o\_address prende il valore new\_o\_roAddr che ora vale new\_dim+1 e smette di seguire o\_roAddr. Nel frattempo il valore di o\_roAddr continua a incrementare.
- S11: new\_o\_roAddr e contatore eseguono la stessa funzione dello stato precedente, tuttavia o\_roAddr si ferma al valore che aveva in S10.
- S12: i 3 registri si comportano allo stesso modo di S11, ma in questo stato viene caricato in memoria il valore equalizzato di un pixel ponendo o\_we <= '1'.
- S13: decremento il valore di contatore di 1, ricomincio a incrementare o\_roAddr e new\_o\_roAddr facendo in modo che però o\_address ora segua o\_roAddr.
- S14: o\_roAddr e new\_o\_roAddr non si incrementano più e ora o\_address segue new\_o\_roAddr. Si ferma anche valore di contatore.
- S\_FINAL: pongo o\_done <= '1' e o\_en <= '0' e la macchina termina.

## 2.2 Lettura numero dei pixel

Processo per la gestione del ciclo dedicato alla lettura di tutti i pixel tramite l'uso del numero di righe e colonne.

Il datapath (Fig.2.3) è costituito da due decrementatori, uno per le colonne e l'altro per le righe. Nella macchina a stati viene poi implementato come due cicli annidati allo scopo di eseguire la lettura dei pixel l'esatto numero di volte.

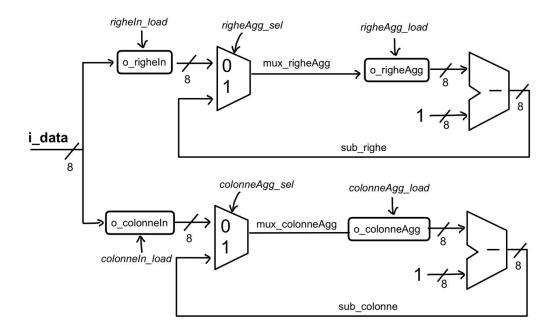


Fig.2.3

- S1: viene scritto il numero di colonne all'interno del registro o\_colonneIn (registro che poi non verrà più modificato e utile per la gestione del secondo ciclo)
- S2: viene scritto il numero di righe all'interno del registro o\_righeIn (registro che poi non verrà più modificato e utile per la gestione del secondo ciclo). Inoltre viene caricato nel registro o\_colonneAgg il valore di o\_colonneIn (registro che salva un valore e, quando necessario, decrementa il valore di 1).

- S3: viene caricato nel registro o\_righeAgg il valore di o\_righeIn (registro che salva un valore e, quando necessario, decrementa il valore di 1).
- S1xN: stato che decrementa di 1 il valore di o\_righeAgg (tramite sub\_righe), ponendo a 1 righeAgg\_sel.
- S4: stato di loop che per ogni ciclo di clock decrementa di 1 il valore di o\_colonneAgg (tramite sub\_colonne), ponendo a 1 colonneAgg\_sel.
- S5: stato che riporta il valore di o\_colonneAgg al valore iniziale contenuto in o\_colonneIn e nel frattempo decrementa di 1 il valore di o\_righeAgg (tramite sub\_righe), ponendo a 1 righeAgg\_sel.
- S6: stato che riporta il valore di o\_colonneAgg al valore iniziale contenuto in o\_colonneIn.

Gli stati S0, S1x1, S7, S8, S9, S10, S11, S12, S13, S14, S\_FINAL non vengono utilizzati all'interno di questo processo.

## 2.3 Calcolo max\_pixel\_value e min\_pixel\_value e applicazione algoritmo per calcolare new\_pixel\_value

Il datapath dedicato alla determinazione del pixel con valore massimo e minimo, del delta\_value e dello shift\_level è raffigurato in Fig.2.4. Mentre il datapath di Fig.2.5 descrive i componenti usati per l'assegnamento del nuovo valore del pixel.

Per trovare il valore del **pixel massimo**, si confronta il pixel in lettura (salvato in o\_pixelIn) con il valore "0". Se maggiore, esso viene salvato nel registro o\_pixelMax.

Per trovare il valore del **pixel minimo**, si confronta il pixel in lettura (salvato in o\_pixelIn) con il valore "255". Se minore, esso viene salvato nel registro o\_pixelMin.

Il delta\_value è calcolato eseguendo la differenza fra il pixel massimo e minimo.

Per il valore di o\_floor, vengono usati una serie di comparatori che, in base a un determinato range di valori, assegnano l'intero corrispondente (da 0 a 8).

Lo shift\_level è calcolato sottraendo a 8 l'intero o\_floor.

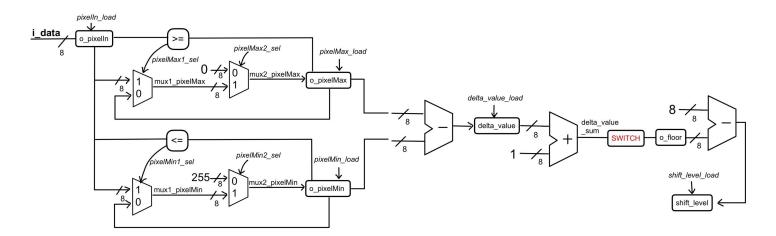


Fig.2.4

Una volta che siamo nella fase di scrittura, ci salviamo il valore del pixel da trasformare in o\_current\_pixe\_value e ad esso sottraiamo il valore del pixel minimo, calcolato in precedenza.

Dopodichè, per shiftare il risultato della sottrazione (sub\_currentPixel) del valore di shift\_level, si è deciso di usare l'operatore concatenazione, come rappresentato di seguito.

Dopo aver calcolato shift\_value, che ha dimensione 16 bit, il valore viene confrontato, tramite un comparatore, con l'intero 255.

Se minore, il valore del comparatore vale 1, assegnando a o\_data i primi 8 bit di shift\_value.

Se maggiore, a o\_data viene assegnato l'intero 255.

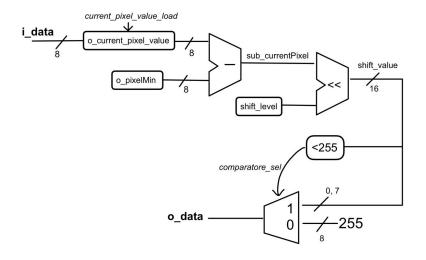


Fig.2.5

- S3: salva il valore del primo pixel in o\_pixelIn, o\_pixelMax, mentre in o\_pixelMin viene caricato il valore 255.
- S1x1: stato di eccezione quando la tabella contiene un solo pixel, viene salvato il valore di quel pixel in o\_pixelMin.

- S4-S5-S6-S7-S1xN: stati in cui vengono letti tutti i pixel di una colonna e viene verificato quale sia il pixel con valore massimo e minimo.
- S8: carica nel registro delta\_value la differenza tra i valori finali di o\_pixelMax e o\_pixelMin e carica il valore di i\_data in o\_pixelIn.
- S9: carica il valore di i\_data in o\_pixelIn.
- S10: inserisco il primo valore della tabella nel registro o\_current\_pixel\_value e salvo nel registro shift\_level. Inizia il ciclo per la lettura e il caricamento in memoria di tutti i pixel equalizzati. la differenza tra 8 e il valore di o\_floor.
- **S14**: stato che per ogni ciclo carica il valore di un pixel nel registro o\_current\_pixel\_value.

Gli stati S0, S1, S2, S11, S12, S13, S\_FINAL non vengono utilizzati all'interno di questo processo.

## 3 Risultati sperimentali

## 3.1 Report di sintesi

+	-+-		+		+		+-		+
Site Type	I	Used	I	Fixed	ı	Available	ı	Util%	I
+	-+-		+		+		+-		+
Slice LUTs*	İ	202	İ	0	i	134600	ĺ	0.15	ĺ
LUT as Logic	1	202	I	0	I	134600	I	0.15	I
LUT as Memory	1	0	I	0	I	46200	I	0.00	I
Slice Registers		158	I	0	I	269200		0.06	I
Register as Flip Flop		158	I	0	I	269200		0.06	I
Register as Latch	1	0	I	0	I	269200		0.00	I
F7 Muxes	1	0	I	0	I	67300		0.00	I
F8 Muxes	1	0	I	0	I	33650		0.00	I
+	-+-		4		+		+-		+

Fig.3.1

## 3.2 Simulazioni

A seguire proponiamo 3 testbench per coprire tutti i percorsi possibili della macchina a stati:

- 3.2.1 Tabella 1x1:  $(min = max, delta\_value = 0)$
- 3.2.2 Tabella 1x4: (min = 0 , max = 255, delta\_value = 255)
- 3.2.3 Tabella 2x3

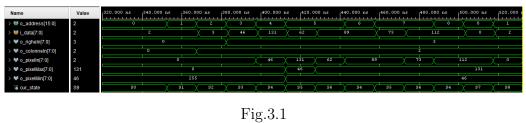




Fig.3.1

#### Conclusioni 4

Nel progettare il componente hardware, abbiamo prestato particolare attenzione nel rimuovere tutti i latch presenti.