

# ARCHITETTURE PARALLELE PER LA TRASFORMATA DI HOUGH

27 Novembre 1989 c/o SPERONI Spa, Spessa Po

Maria Grazia Albanesi

Dipartimento di Informatica e Sistemistica, Università degli Studi di Pavia

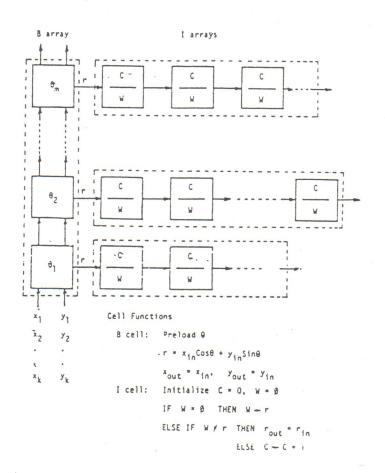
\* Il costo computazionale della trasformata di Hough eseguita con algoritmo sequenziale è dell'ordine di M <sup>m-1</sup> ove m è il numero di parametri e M il numero di valori assunti dai parametri (quantizzazione nello spazio dei parametri).

Esempi di utilizzo di architetture parallele per l'implementazione della trasformata di Hough

#### ARRAY SISTOLICI

H. CHUANG, C. LI Department of Computer Science, Univ. of Pittsburg, PA

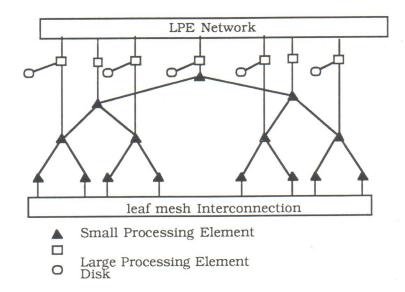
ARRAY SISTOLICO PER LA HT CONVENZIONALE.



### TREE MACHINE (Ibrahim, ..)

H. Ibrahim, J. Render, D. Shaw Department of Computer Science, Columbia University New York, USA

I PE sono interconnessi in modo da formare un albero binario (SIMD)



Comunicazioni tra processori:

- Globali
- Ad albero
- Lineare

Istruzioni particolari: RESOLVE, REPORT

### TREE MACHINE (Ibrahim, ..)

#### ALGORITMO N. 1

- \* Scelta dei parametri m,c (pendenza, intercetta) y = mx + c. Il parametro m assume  $m_q$  valori e il parametro c  $c_q$  valori.
- \* I nodi dell'albero sono numerati con un metodo di numerazione in-order. ( $c_{i}$  al nodo j-esimo)
- \* A ciascun nodo viene associata una coppia di valori (M,C) in base alle relazioni

$$\begin{aligned} & M = resto \ (c_j \ / \ m_q) \\ & C = quoz. \ (c_j \ / \ m_q) \end{aligned}$$

- \* In ogni nodo si memorizzano le coordinate dei feature point (x,y)
- \* Con l'istruzione RESOLVE sequenzialmente si invia al CP (radice) le coordinate dei feature point
- \* Broadcast delle coordinate (x,y) dal CP a tutti i PE
- \* Ogni PE incrementa un contatore interno se le coordinate ricevute soddisfano la relazione base

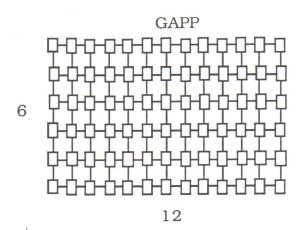
$$y = Mx + C$$

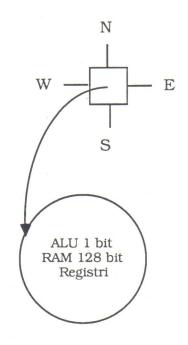
- \* Estrazione dei massimi: ogni PE in cui il contatore supera una soglia viene marcato e inviato con istruzione REPORT al CP che ricerca il massimo
- \* Complessità dell'algoritmo è dell'ordine O(b), b numero di feature point.

### **MESH** (Silberberg)

Teresa M. Silberberg (Hughes Artificial Intelligence Center, Calabasas, CA, USA)

Algoritmo proposto per il GAPP (Geometric Arithmetic Parallel Processor)







#### Fasi dell'algoritmo:

- 1) Calcolo dei voti
- 2) Ricerca del massimo

#### Ogni PE ha associati i seguenti dati:

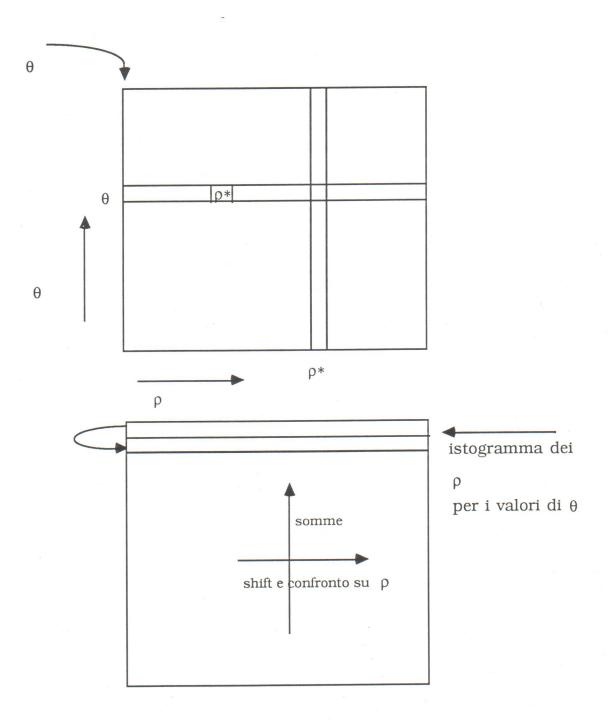
(x,y) coordinata di un non-zero pixel

 $\rho(\theta)$  valore di  $\rho$  per un determinato  $\theta$ 

ρ corrispondente alla colonna in cui si trova il processore.

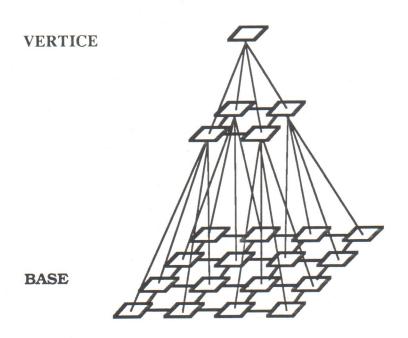
Accumulatore cont, in cui si memorizza il numero di voti per la coppia  $(\rho,\theta)$ 

## MESH (Silberberg)



#### MACCHINE PIRAMIDALI

\* Processori elementari connessi in modo da formare una piramide.



Architettura piramidale Schema di interconnessioni

#### **PIRAMIDE**

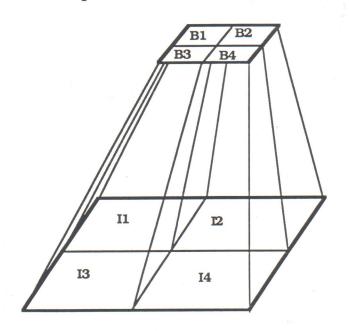
(Bongiovanni, ..)

#### Algoritmo proposto

- \* Si considera una piramide con base di dimensioni n X n (n dimensione immagine)
- \* Si sceglie come sistema di riferimento i parametri  $(\rho,\theta)$
- \* Si associa a ciasun pixel una cella fisica: ogni linea alla quale appartiene il pixel interseca la cella in due punti sui bordi adiacenti o opposti, oppure agli angoli della cella
- \* Viene scelta la rappresentazione digitale standard di una linea, costituita da una sequenza di celle della griglia che la linea attraversa nel piano dell'immagine.
- \* Si fa l'ipotesi che  $|\rho_i \rho_{i-1}| > \sqrt{2}$  dove la dimensione di una cella della griglia è assunta unitaria
- \* L'algoritmo è cosituito da due fasi:
  - \*\* la fase di calcolo all'interno dei blocchi (array)
  - \*\* e una fase di combinazione di blocchi (piramide).
- \* Il numero di iterazioni sulla piramide è pari a log $_2$ n 2

### PIRAMIDE (Bongiovanni, ..)

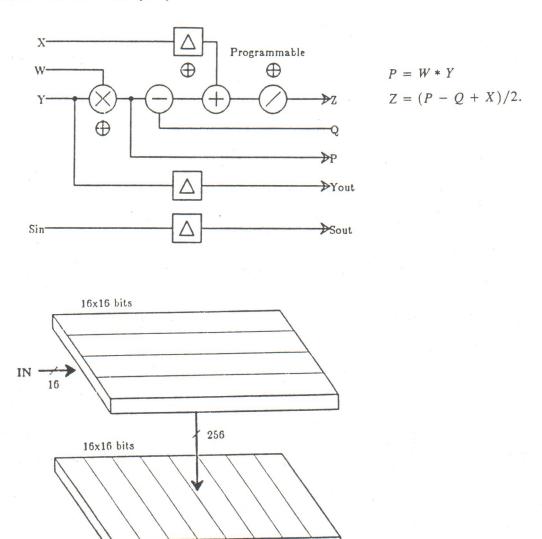
- \* Al passo 1 1a base è suddivisa in blochi 8 X 8 e all'interno di ogni blocco si determina il numero di edge pixel che giacciono sul segmento di linea  $(\rho,\theta)$  che interseca la sottoimmagine memorizzata nel blocco.
- \* Per ciascuna linea viene generato un record  $(\rho, \theta, s)$  che conta il numero di edge pixel.
- \* Alla fine i record con il valore aggiornato di s vengono trasmessi a tutti i PE.
- \* In generale al passo i si determinano il numero di edge pixel che giacciono sui segmenti di linea in direzione  $\theta$  su una sottoimmagine di dimensione 2  $^{2+i}$  X 2  $^{2+i}$  combinando i valori parziali del passo precedente.
- \* Il calcolo del passo i avviene al livello i/2 della piramide
- \* Nella fase di combinazione dei blocchi si raccolgono il numero di voti dei PE adiacenti a contributo della stessa retta
- \* La complessità del passo di calcolo dei blocchi è dell'ordine di O(2  $^{2+\lceil i/2 \rceil}$ ) mentre della fase di combinazione è dell'ordine di 2  $^{i/2}$
- \*Globalmente la complessità è dell'ordine di  $O(k\sqrt{m} + \sqrt{n})$



STRUTTURA A BLOCCHI

- \* Chip realizzato con tecnologia di wafer-scale integration (Restructurable VLSI)
- \* Il wafer è costituito da un insieme di celle ove le interconnessioni sono ristrutturabili mediante laser.
- \* La ristrutturazione è non volatile e irreversibile.
- \* Le celle sono realizzate con tecnologia CMOS, 5  $\mu$  (due livelli di metal)

- \* Esistono due tipi di celle:
- 1) Multiply-add cell (MAC)
- 2) Parallel -serial cell (PS)



\* Il wafer è costituito da un array centrale di 352 celle MAC e due colonne (lato destro e sinistro) di celle PS

OUT

Implementazione della trasformata di hough utilizzando le celle MAC del wafer

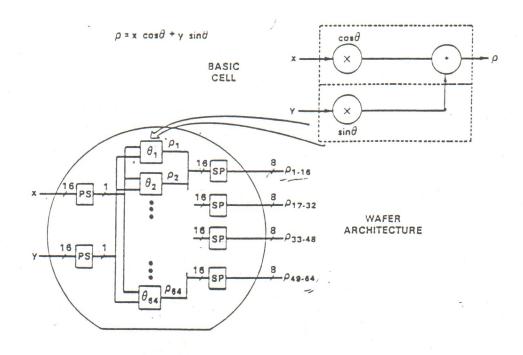


Diagramma a blocchi per il sistema di estrazione di linee

