

# Calcolo Parallelo e Distribuito

---

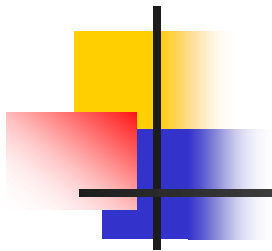
Calcolo di speedup, overhead ed efficienza (def Classica)

Ware-Amdahl - isoefficienza

somma di vettori e somma di N numeri

**Docente:** Prof. L. Marcellino

**Tutor:** Prof. P. De Luca



Abbiamo definito una serie  
**di metriche**  
per l'analisi della fattibilità di un  
algoritmo parallelo



# Speed-up

Si definisce il rapporto  $T_1$  su  $T_p$

$$S_p = \frac{T_1}{T_p}$$

Lo speed up misura la riduzione della complessità computazionale rispetto all'algoritmo su 1 processore

$$S_p < p$$

$$\left[ \begin{array}{l} \text{SPEEDUP IDEALE} \\ S_p^{ideale} = p \end{array} \right]$$

# Osservazione

$$S_p^{ideale} = \frac{T_1}{T_p} = p$$

$$O_h = (pT_p - T_1) t_{calc}$$

OVERHEAD totale

$$T_p = (O_h + T_1) t_{calc} / p$$

$$S_p = \frac{T_1}{T_p} = \frac{T_1}{(O_h + T_1)/p} = \frac{pT_1}{O_h + T_1} = \frac{p}{\frac{O_h}{T_1} + 1}$$

L'OVERHEAD totale misura  
quanto lo speed up differisce da quello ideale



# Efficienza

Si definisce il rapporto  $E_p$  su  $p$

$$E_p = \frac{S_p}{p}$$

misura quanto l'algoritmo parallelo sfrutta il parallelismo del calcolatore

## EFFICIENZA IDEALE

$$E_p^{ideale} = \frac{S_p^{ideale}}{p} = 1$$



# Legge di Ware-Amdhal

---

$$S_p = \frac{T_1}{T_p} = \frac{1}{\alpha + (1 - \alpha)/p}$$

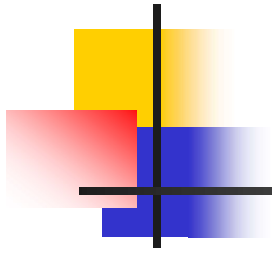
*Per l'analisi asintotica dello speedup serve analizzare la frazione delle operazioni eseguite in sequenziale e la frazione delle operazioni eseguite in parallelo*



# Scalabilità e Isoefficienza

Un algoritmo si dice **scalabile** se  
l'**efficienza** rimane **costante**  
al crescere del numero dei processori e  
della dimensione del problema,  
in un rapporto costante pari a:

$$I = \frac{O_h(n_1, p_1)}{O_h(n_0, p_0)}$$



Abbiamo incominciato a  
valutare le aspettative di prestazioni  
per

la strategia (full-parallel) per la  
somma di due vettori

e

le due strategie per la somma  
parallela di  $N$  numeri

usando le metriche definite



Lezioni scorse...

Calcolo di **speedup**,  
**overhead** ed **efficienza**  
(def classica)

Caratterizziamo ora lo **speedup**  
usando la legge di  
**Ware-Amdahl**  
*generalizzata*

# Legge di Ware-Amdhal (W-A)

---

**BASE**

$$S_p = \frac{1}{\alpha + (1 - \alpha)/p}$$

- $\alpha$  *frazione sequenziale*
- $(1 - \alpha)$  *frazione parallelizzabile*
- $(1 - \alpha)/p$  *frazione parallela*

**Ma è sempre possibile distinguere  
nettamente la frazione sequenziale da  
quella parallela?**

# Legge di Ware-Amdhal (W-A)

---

GENERALIZZATA

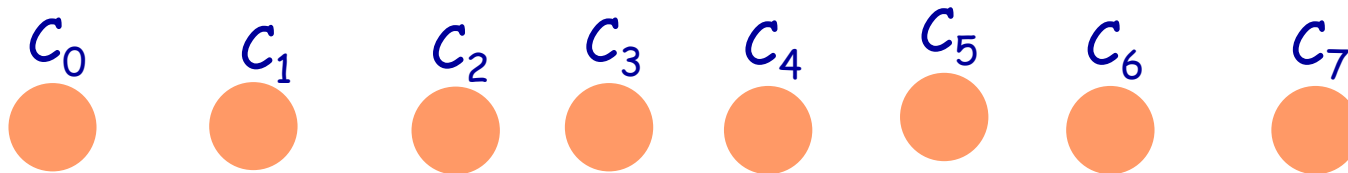
$$S_p = \frac{1}{\alpha_1 + \sum_{k=2}^{p-1} \frac{\alpha_k}{k} + \frac{\alpha_p}{p}}$$

- $\alpha_1$  frazione di operazioni eseguite da un solo processore (sequenziale)
- $\alpha_k$  frazione di operazioni eseguite con parallelismo *medio*  $k < p$
- $\alpha_p$  frazione di operazioni eseguite con parallelismo *totale*  $p$

Caratterizziamo lo **speedup**  
usando la **Ware-Amdahl**  
**base-generalizzata**

algoritmo parallelo per  
la somma di due vettori di  
dimensione  $N$

$p=8, \dim[a]=\dim[b]=32$



In sequenziale 32 somme

1 fase (tutta parallela)

Calcolo somme parziali

$nloc = 4$  somme

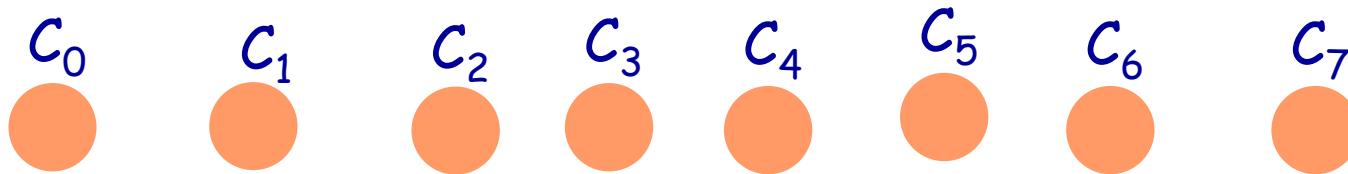


4 somme  
contemporaneamente  
fatte da 8 processori/core

$4 \times 8 = 32$  delle 32 somme

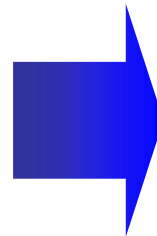
$$(1 - \alpha) = 32/32$$

$p=8, \dim[a]=\dim[b]=32$



In sequenziale 32 somme

$$(1 - \alpha) = 32/32$$



$$\frac{1 - \alpha}{p} = \frac{1}{p} = \frac{1}{8}$$

Ho finito!!! Ho parallelizzato tutto quindi  $\alpha=0$



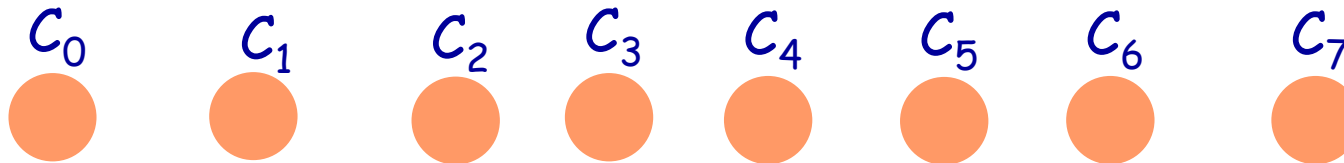
$$S_p = \frac{1}{\frac{1}{8} + 0} = 8$$

Caratterizziamo lo **speedup**  
usando la **Ware-Amdahl**  
**base-generalizzata**

algoritmo parallelo per  
la somma di N numeri



$p=8, N=32, nloc=4$



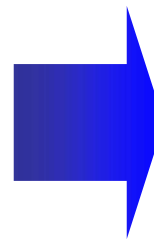
In sequenziale

31 somme

1 fase (tutta parallela)

Calcolo somme parziali

$nloc-1 = 4-1 =$   
 $= 3$  somme



3 somme  
 contemporaneamente  
 fatte da 8 processori/core

$3 \times 8 = 24$  delle 31 somme

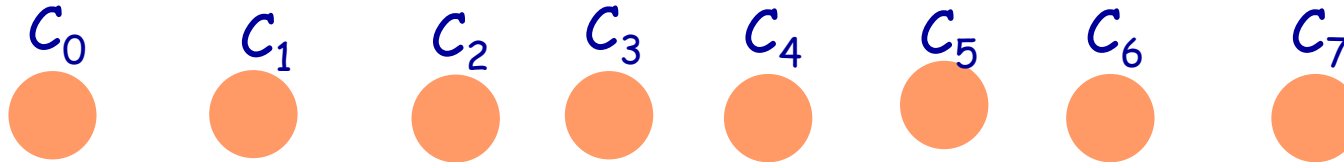
$(1 - \alpha) = 24/31$



$$\frac{1 - \alpha}{p} = \frac{24}{31} \cdot \frac{1}{8} = 3 \cdot \frac{1}{31}$$

# I strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



In sequenziale

31 somme

2 fase (tutta sequenziale)

Aggiornamento della  
somma totale

$p-1 = 8-1 = 7$  somme



7 somme in sequenziale

7 delle 31 somme

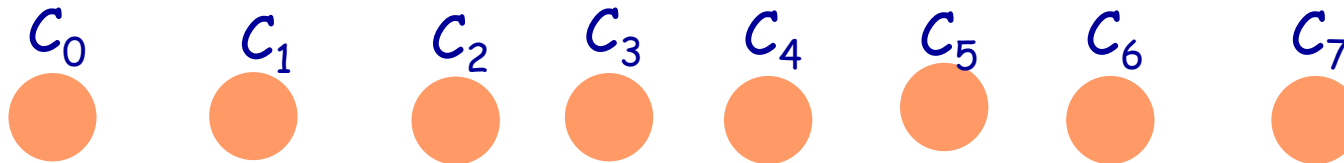
$\alpha = 7/31$



$$\alpha = \frac{7}{31}$$

# I strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



## In sequenziale

31 somme

$$\alpha = \frac{7}{31}$$

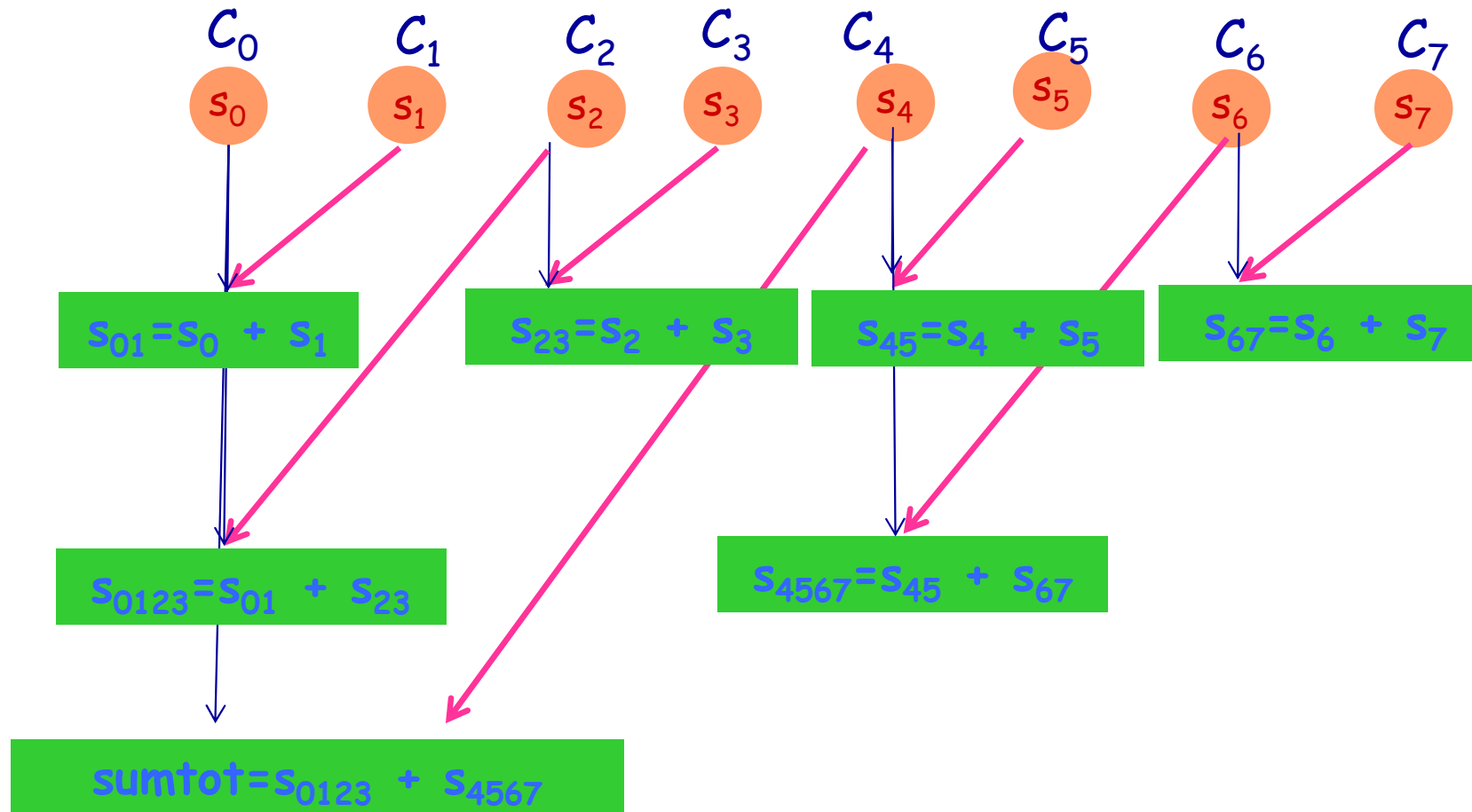
$$\frac{1 - \alpha}{p} = \frac{24}{31} \cdot \frac{1}{8} = 3 \cdot \frac{1}{31}$$



$$S_p = \frac{1}{\frac{7}{31} + \frac{3}{31}} = \frac{31}{10} = 3,1$$

# II strategia

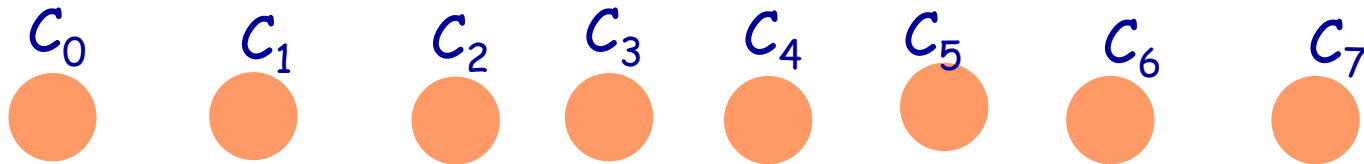
$p=8$ ,  $N=32$ ,  $nloc=4$



*Non è possibile separare esattamente la parte sequenziale dalla parte parallela.*

# II strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



In sequenziale

31 somme

1 fase (tutta parallela)

Calcolo somme parziali

$$nloc - 1 = 4 - 1 = 3 \text{ somme}$$



3 somme fatte  
contemporaneamente  
da 8 processori/core

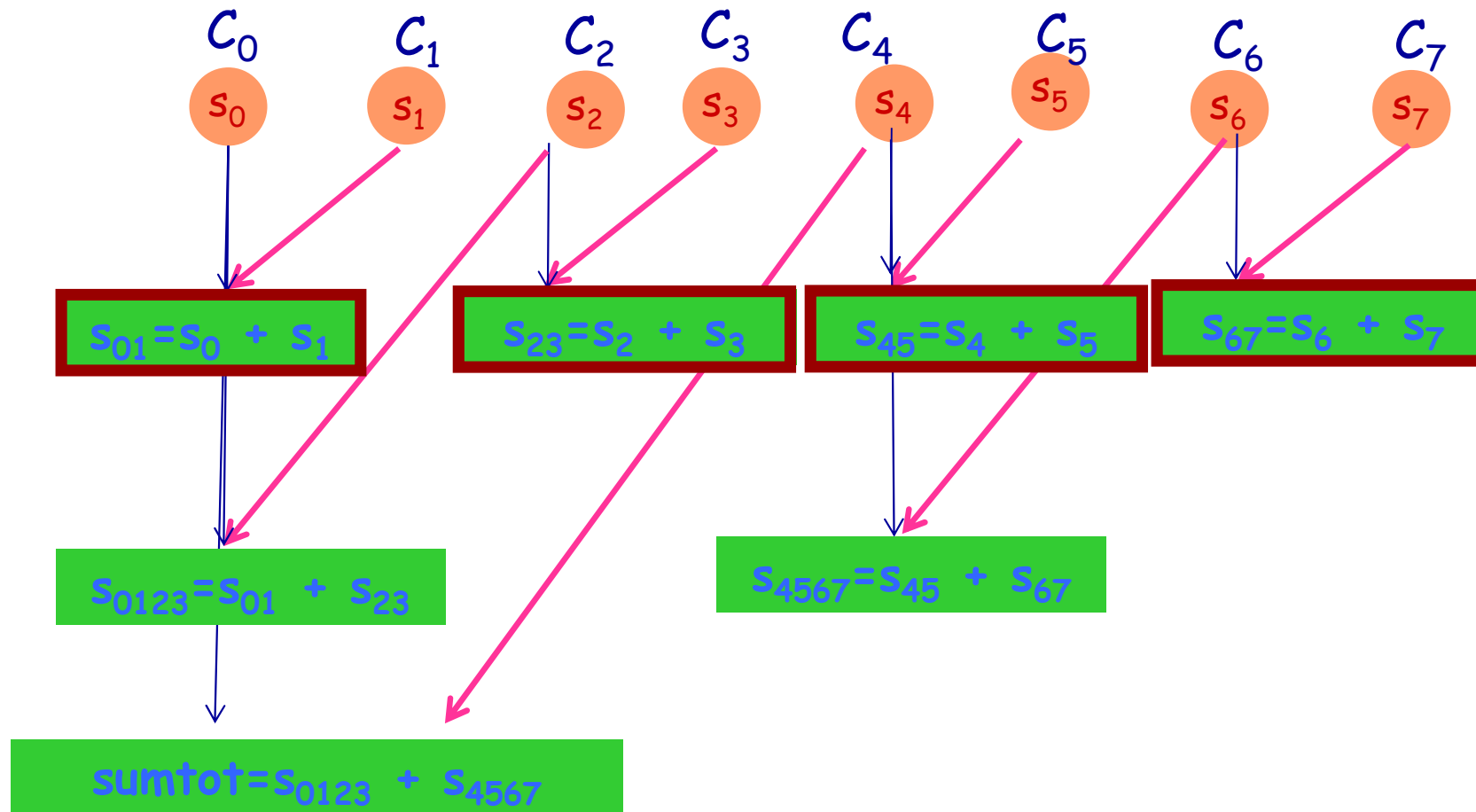
$3 \times 8 = 24$  delle 31 somme

$$\alpha_8 = 24/31$$



$$\frac{\alpha_8}{8} = \frac{24}{31} \cdot \frac{1}{8} = \frac{3}{31}$$

## II strategia

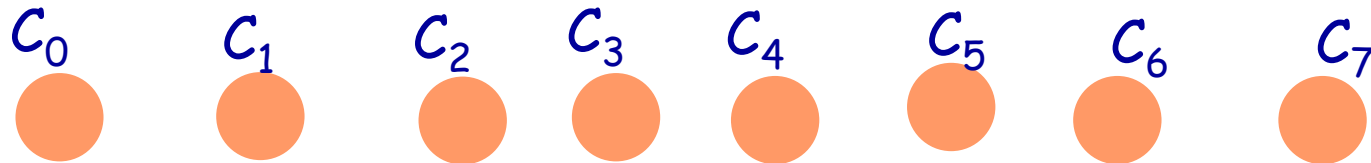
 $p=8, N=32, nloc=4$ 

Non c'è nessuna fase in cui lavorano contemporaneamente 7, 6, 5 processori/core. Quindi:

$$\frac{\alpha_7}{7} = \frac{\alpha_6}{6} = \frac{\alpha_5}{5} = 0$$

# II strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



In sequenziale

31 somme

2 fase (parallelo parziale)

Calcolo somme parziali  
1 somma



1 somma fatta  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

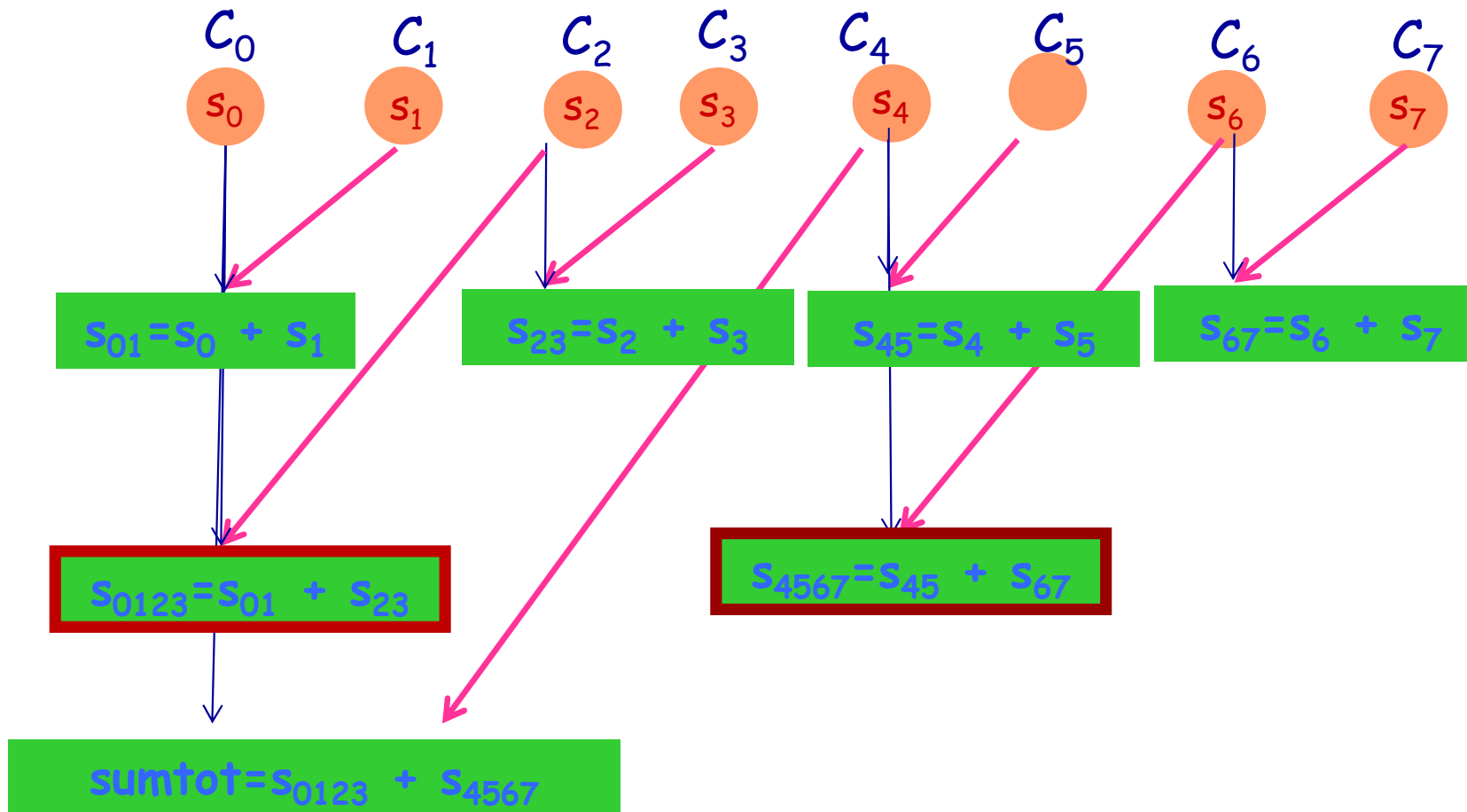
$1 \times 4 = 4$  delle 31 somme

$$\alpha_4 = 4/31$$



$$\frac{\alpha_4}{4} = \frac{4}{31} \cdot \frac{1}{4} = \frac{1}{31}$$

## II strategia

 $p=8, N=32, nloc=4$ 

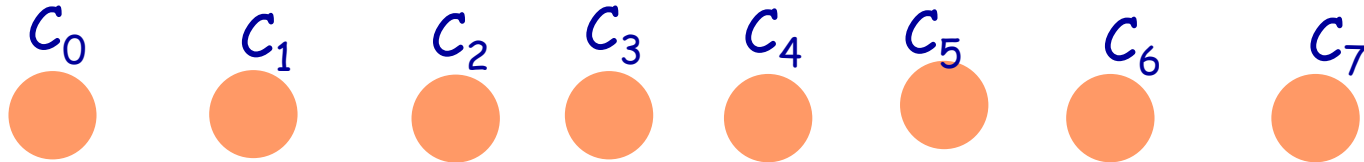
Non c'è nessuna fase in cui lavorano contemporaneamente 3 processori/core. Quindi:

$$\frac{\alpha_3}{3} = 0$$



# II strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



In sequenziale

31 somme

3 fase (parallelo parziale)

Calcolo somme parziali  
1 somma



1 somma fatta  
contemporaneamente  
da 2 processori/core

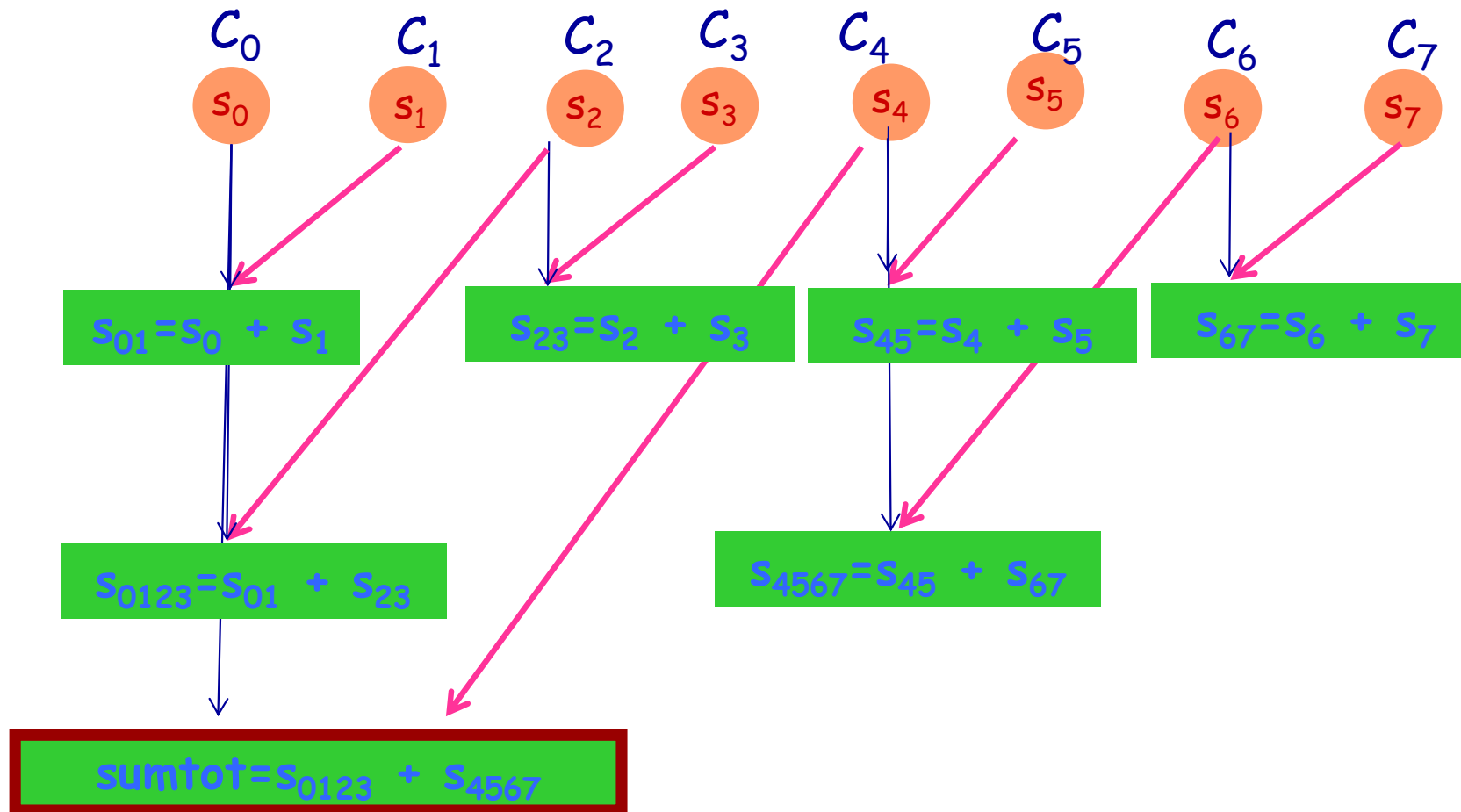
$1 \times 2 = 2$  delle 31 somme

$$\alpha_2 = 2/31$$



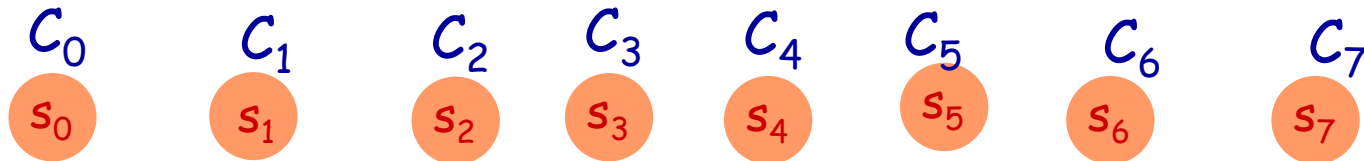
$$\frac{\alpha_2}{2} = \frac{2}{31} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{31}$$

## II strategia

 $p=8, N=32, nloc=4$ *...ultima fase!!!*

# II strategia

$p=8, N=32, nloc=4$



In sequenziale

31 somme

4 fase (sequenziale)

Calcolo somma finale  
1 somma



1 somma fatta  
da 1 processore/core

1 delle 31 somme

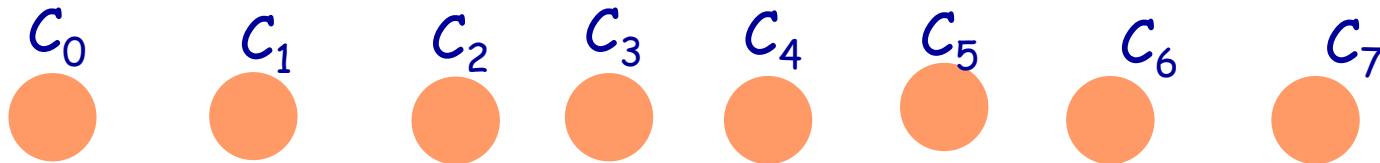
$$\alpha_1 = 1/31$$



$$\alpha_1 = \frac{\alpha_1}{1} = \frac{1}{31}$$

## II strategia

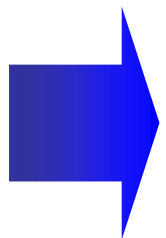
$$p=8, \quad N=32, \quad nloc=4$$



In sequenziale

31 somme

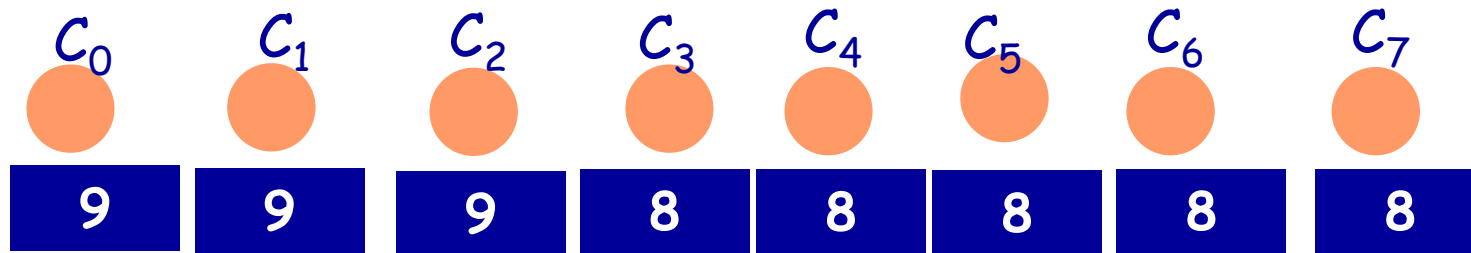
$$\begin{array}{ccccc} \frac{\alpha_8}{8} = \frac{3}{31} & \frac{\alpha_7}{7} = \frac{\alpha_6}{6} = \frac{\alpha_5}{5} = 0 & \frac{\alpha_4}{4} = \frac{1}{31} \\ & \frac{\alpha_3}{3} = 0 & \frac{\alpha_2}{2} = \frac{1}{31} & \alpha_1 = \frac{1}{31} & \end{array}$$



$$S_p = \frac{1}{\frac{1}{31} + \frac{1}{31} + \frac{1}{31} + \frac{3}{31}} = \frac{31}{6} = 5,1$$

Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

---



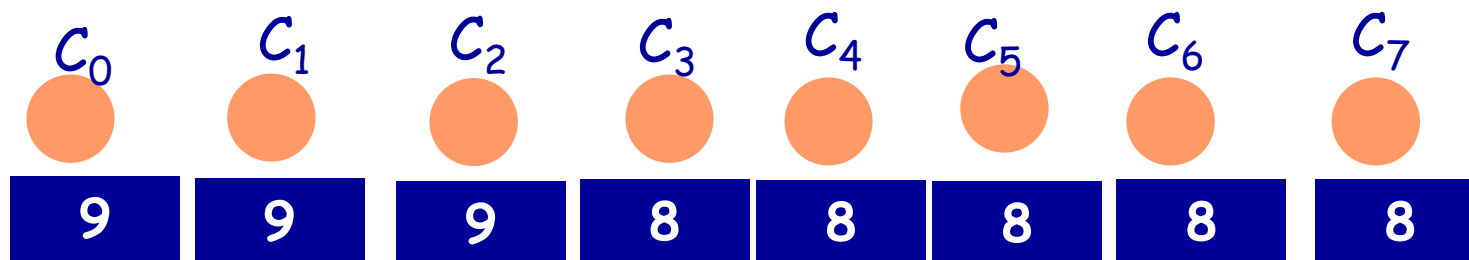
$p=8$ ,  $N=67$

somma vettori

somma  $N$  numeri

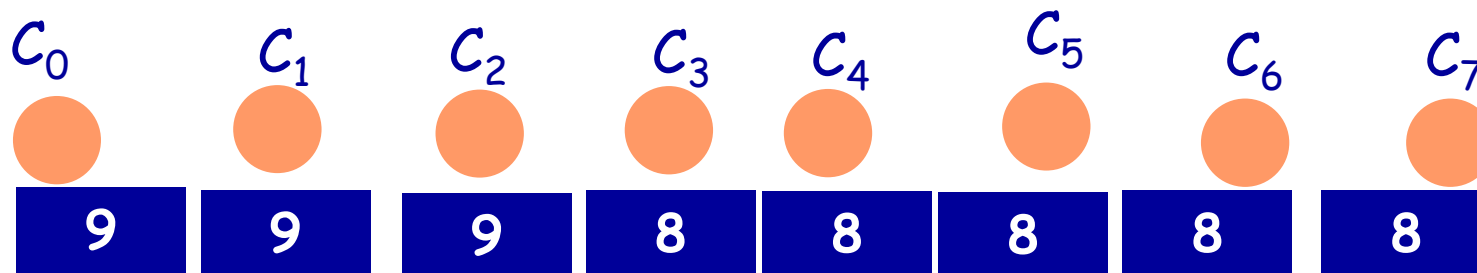
Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

---



somma vettori

$p=8, N=67$



Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

Alcuni core faranno 1 somma in più:

Es:  $N=67, p=8$

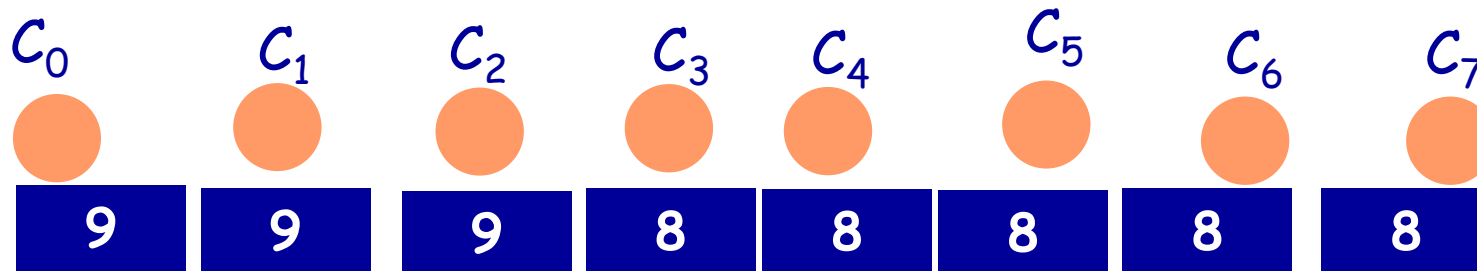
$T_p(N) =$

parte  
intera

$= \left[ \left( \text{int}(N/p) + 1 \right) \right] \dagger_{\text{calc}}$

Come se tutti i core avessero  $8+1 = 9$  elementi!

$p=8, N=67$



Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

Es:  $N=67, p=8$

Bisogna stare attenti solo alla parte puramente parallela:

$$\alpha_8 = \frac{3 \cdot 9 + 5 \cdot 8}{67}$$

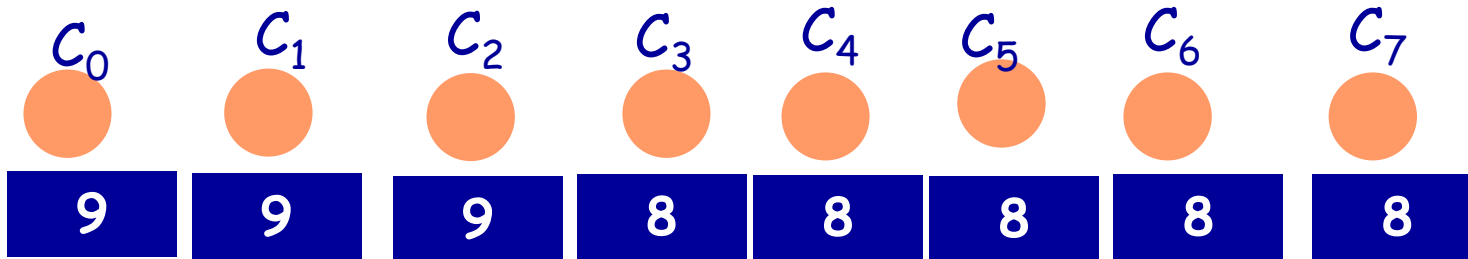
3 core fanno 9  
somme

5 core 8 somme



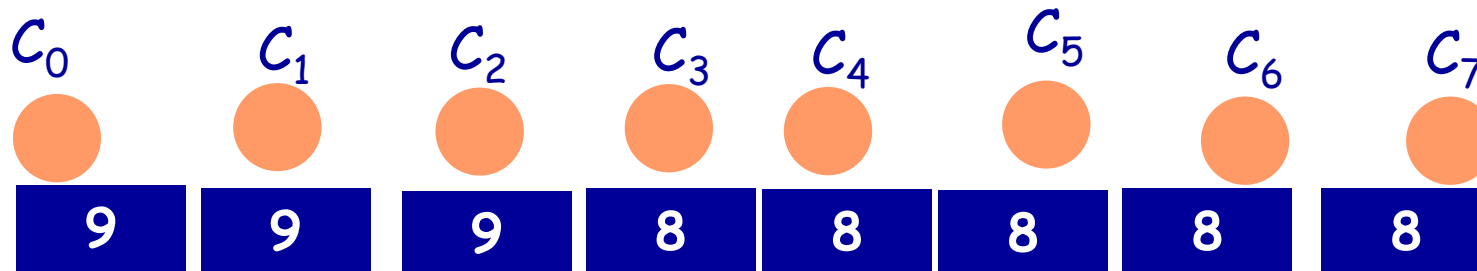
Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

---



somma  $N$  numeri

## I strategia

 $p=8, N=67$ Cosa succede se  $N$  non è esattamente divisibile per  $p$ ???

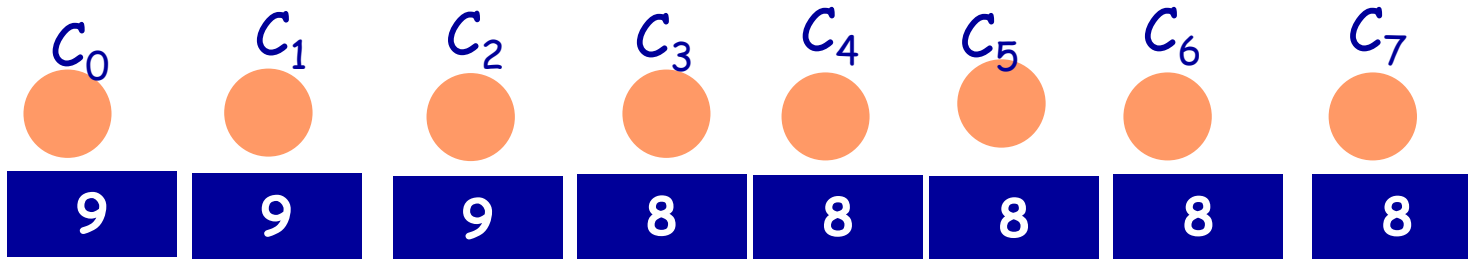
Alcuni core faranno 1 somma in più nella fase puramente parallela:

Es:  $N=67, p=8$  $T_p(N) =$ parte  
intera

$$= \left[ \left( \text{int}(N/p) \right) + (p - 1) \right] \dagger_{\text{calc}}$$

Come se tutti i processori avessero 9 elementi da sommare tra loro!

Cosa succede se N non è esattamente divisibile per p???



Bisogna stare attenti solo alla parte puramente parallela, come negli altri casi:

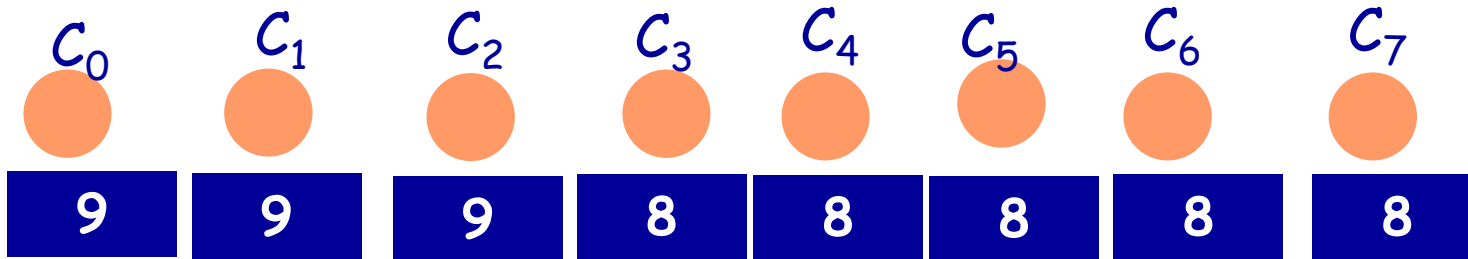
$$\alpha_8 = \frac{3 \cdot 8 + 5 \cdot 7}{66}$$

5 core hanno 8 numeri, quindi fanno 7 somme

3 core hanno 9 numeri, quindi fanno 8 somme

**66 somme  
totali**

Cosa succede se N non è esattamente divisibile per p???



$$\alpha_8 = \frac{3 \cdot 8 + 5 \cdot 7}{66}$$

**Provate a farvi i conti da soli per tutto il resto**

# Calcolo dell' **isoefficienza**

# Definizione

---

## L'ISOEFFICIENZA

è una funzione di tre variabili  $p_0, p_1, n_0$   
e definisce la costante che lega la nuova  
dimensione del problema da scegliere  $n_1$  per  
valutare la **scalabilità** di un algoritmo

$$I(p_0, p_1, n_0) = O_h(p_1, n_1) / O_h(p_0, n_0)$$

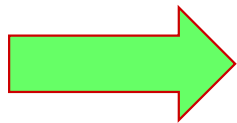
# Calcolo isoefficienza

---

somma di 2 vettori di dimensione N

$$O_h(p, N) = T_1(N) - p T_p(N) = N - p (N/p) = 0$$

$$T_1(N) = N$$



$$I = 0/0$$

Forma indeterminata.

Per convenzione: I può assumere qualunque valore

**Gli algoritmi full parallel sono  
naturalmente scalabili**

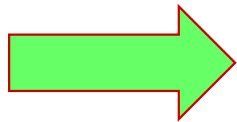
# Calcolo isoefficienza

---

somma di N numeri (II str)

$$O_h(p, N) = p \log_2 p$$

$$T_1(N) = N-1$$



$$I = (p_1 \log_2 p_1) / (p_0 \log_2 p_0)$$



# Calcolo isoefficienza

---

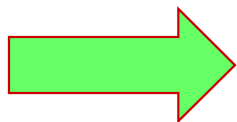
somma di N numeri

I strategia ?

$$T_1(N) = N - 1$$

$$T_p(N) = N/p - 1 + p - 1$$

$$\begin{aligned} O_h &= p T_p(N) - T_1(N) = p (N/p - 1 + p - 1) - (N - 1) = \\ &= (\cancel{N} - p + p^2 - p - \cancel{N} + 1) \end{aligned}$$



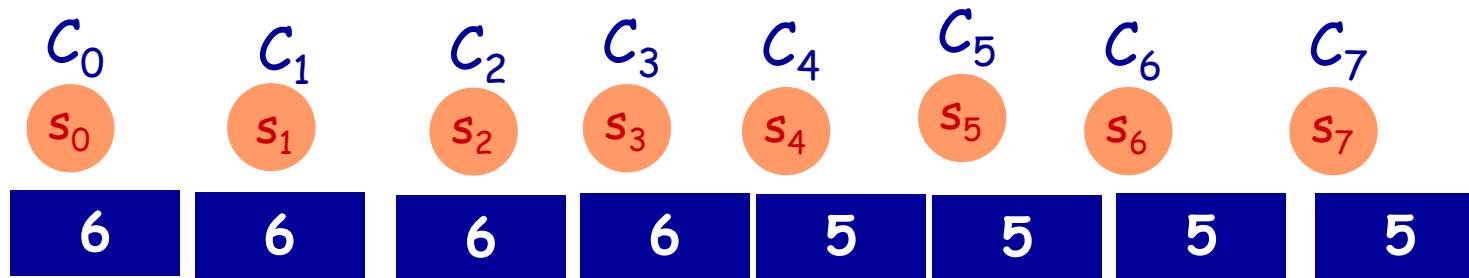
$$I = (p_1^2 - 2 p_1 + 1) / (p_0^2 - 2 p_0 + 1)$$

---

Esercitazione aggiuntiva:  
w-a generalizzata, nei casi della  
non divisibilità

$$p=8, N=44, 5, r=4$$


---



**In sequenziale**

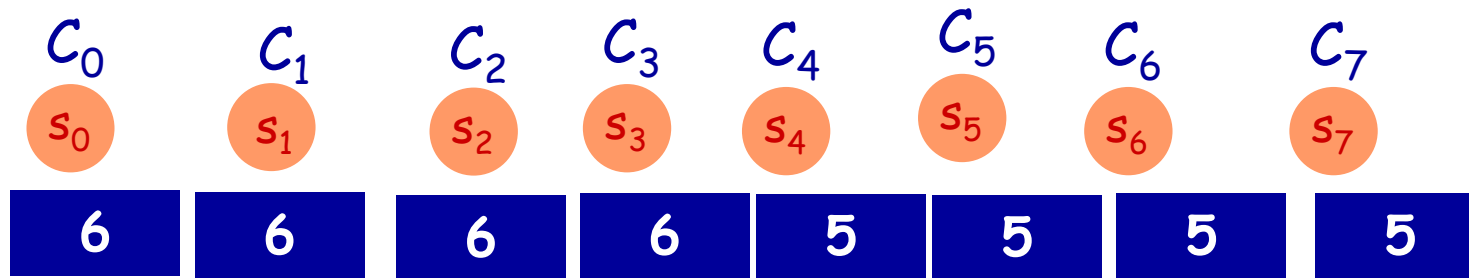
**N = 44 somme**

Per calcolare lo speedup con la legge di W-A, la prima domanda che mi devo fare è se per questa strategia di parallelizzazione posso esattamente distinguere la parte parallela  
 (nella fase di calcolo locale lavorano tutti e 8 i processori)  
 e la parte sequenziale  
 (la collezione dei risultati avviene in maniera sequenziale)

**SI**

$$S_p = \frac{1}{\alpha + \frac{1-\alpha}{p}}$$

$$p=8, N=44, 5, r=4$$



In sequenziale

**N = 44 somme**

unica fase (calcolo locale)

Calcolo somme parziali  
 4 processori - 6 somme  
 4 processori - 5 somme



6 somme fatte  
 contemporaneamente  
 da 4 processori/core

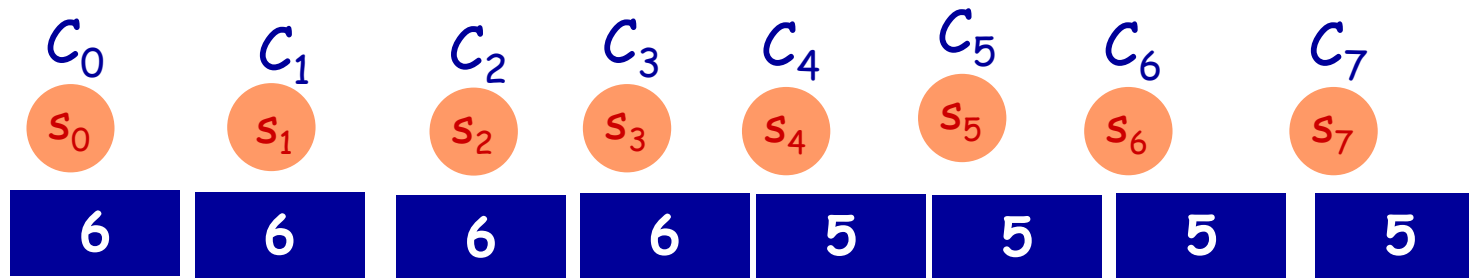
+

5 somme fatte  
 contemporaneamente  
 da 4 processori/core

$$1-\alpha = (6 \times 4 + 5 \times 4) / 44 = (24 + 20) / 44$$

$p=8$ ,  $N=44$ ,  $5$ ,  $r=4$

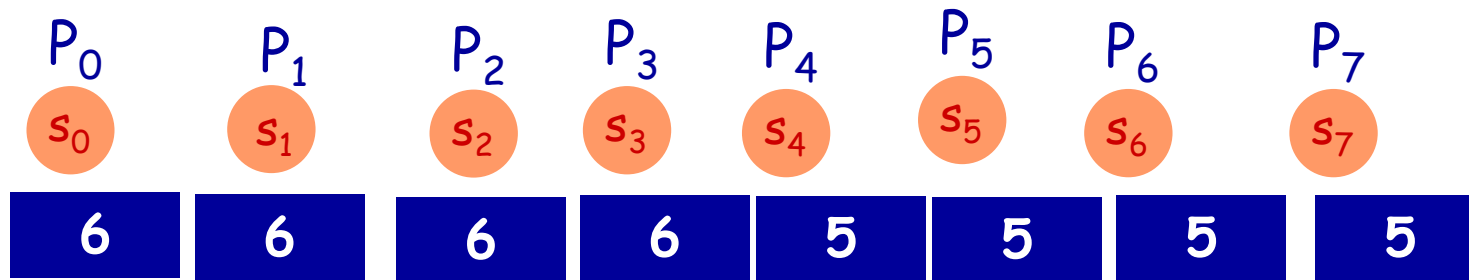
---



Calcolo dello speedup

$$\begin{aligned} S_p &= 1 / [\alpha + (1 - \alpha) / p] = \\ &= 1 / [0 + (44 / 44) / 8] = \\ &= 1 / [1 / 8] = \\ &= 8 \end{aligned}$$

I strategia

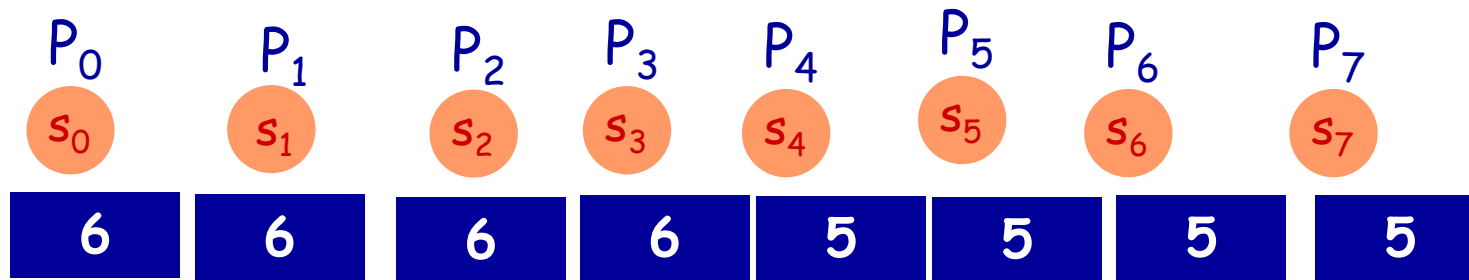
 $p=8, N=44, 5, r=4$ **In sequenziale** **$N-1=44-1=43$  somme**

Per calcolare lo speedup con la legge di W-A, la prima domanda che mi devo fare è se per questa strategia di parallelizzazione posso esattamente distinguere la parte parallela  
 (nella fase di calcolo locale lavorano tutti e 8 i processori)  
 e la parte sequenziale  
 (la collezione dei risultati avviene in maniera sequenziale)

**SI**

$$S_p = \frac{1}{\alpha + \frac{1-\alpha}{p}}$$

I strategia

 $p=8, N=44, 5, r=4$ 

In sequenziale

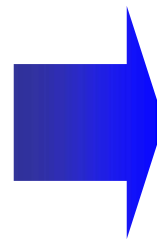
 $N-1=44-1=43$  somme

1 fase (calcolo locale)

Calcolo somme parziali

4 processori - 5 somme

4 processori - 4 somme

5 somme fatte  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

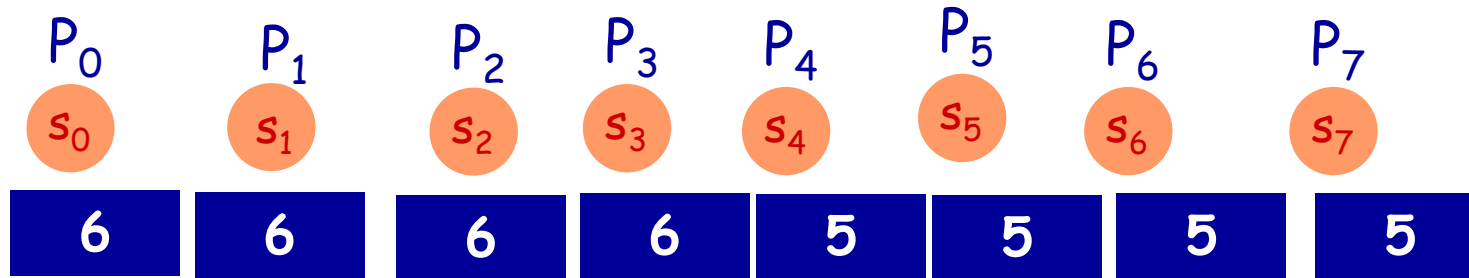
+

4 somme fatte  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

$$1-\alpha = (5 \times 4 + 4 \times 4) / 43 = 36 / 43$$

I strategia

$p=8$ ,  $N=44$ , **5**,  $r=4$



In sequenziale

$N-1=44-1=43$  somme

2 fase (tutta sequenziale)

Aggiornamento della somma  
totale

$p - 1 = 8 - 1 = 7$  somme



7 somme in sequenziale

**7 delle 43 somme**

$$\alpha = 7/43$$



I strategia

 $p=8, N=44, 5, r=4$ 

$P_0$	$P_1$	$P_2$	$P_3$	$P_4$	$P_5$	$P_6$	$P_7$
$s_0$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$s_4$	$s_5$	$s_6$	$s_7$
6	6	6	6	5	5	5	5

In sequenziale

 $N-1=44-1=43$  somme

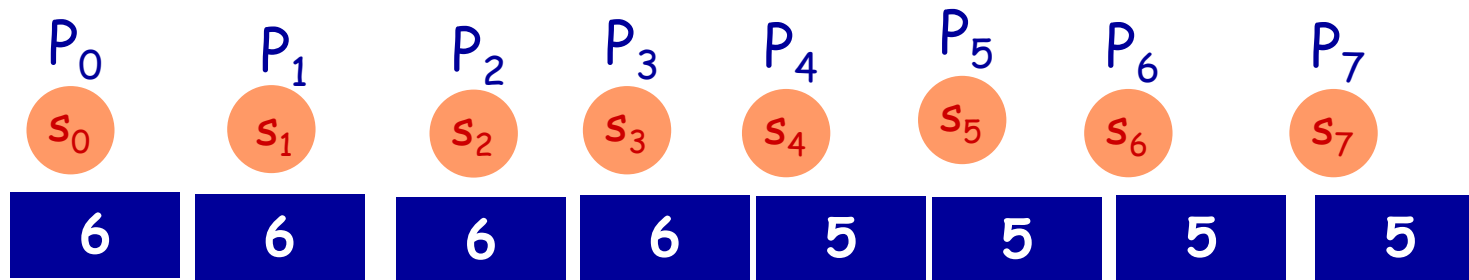
$$1-\alpha = (5 \times 4 + 4 \times 4) / 43 = 36 / 43$$

$$\alpha = 7 / 43$$

Attenzione:

La somma dei due numeratori deve essere uguale al denominatore.  
Questo serve solo per fare il controllo dopo il calcolo

I strategia

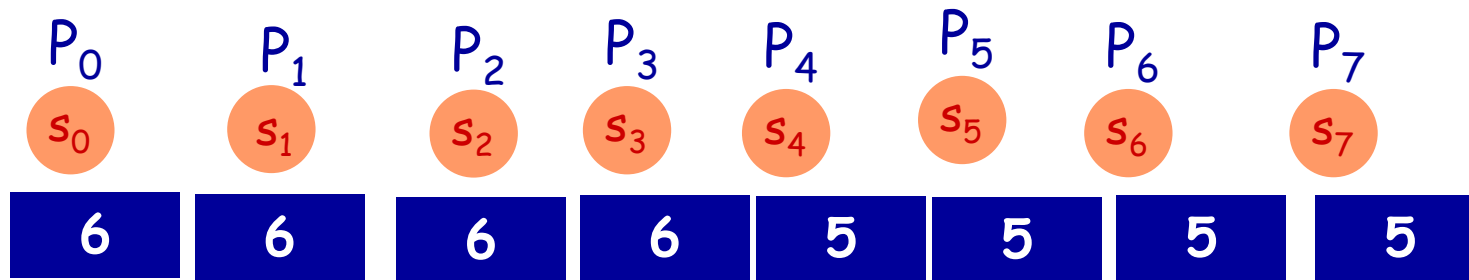
 $p=8, N=44, 5, r=4$ 

Calcolo dello speedup

$$\begin{aligned}
 S_p &= 1 / [\alpha + (1 - \alpha) / p] = \\
 &= 1 / [7 / 43 + (36 / 43) / 8] = \\
 &= 1 / [0.16 + (0.84) / 8] = \\
 &= 1 / [0.16 + 0.10] \\
 &= 1 / 0.25 = 4
 \end{aligned}$$

Approssimazione  
alla seconda  
cifra decimale

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$



**In sequenziale**

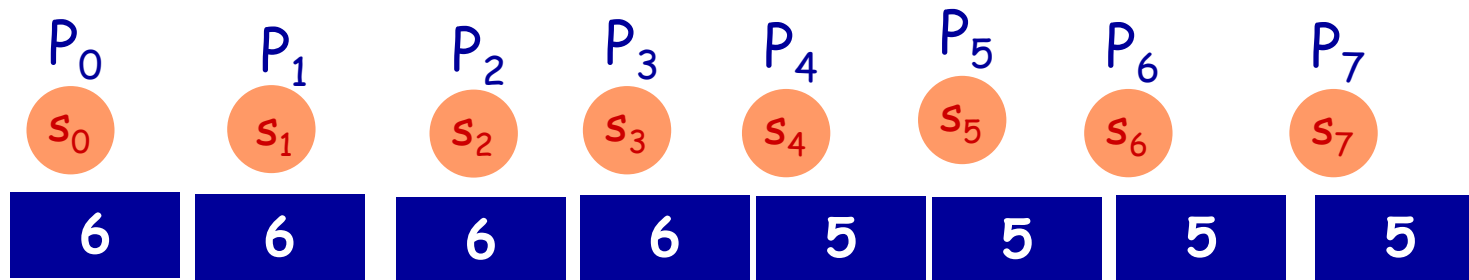
**$N-1=44-1=43$  somme**

per questa strategia di parallelizzazione **NON** posso esattamente distinguere la parte parallela  
 (nella fase di calcolo locale lavorano tutti e 8 i processori)  
 e la parte sequenziale  
 (la collezione dei risultati avviene in maniera sequenziale)

Per calcolare lo speedup con W-A DEVO usare la forma generalizzata

$$S_p = \frac{1}{(\alpha_p/p) + \sum_{k=2}^{p-1} \frac{\alpha_k}{k} + \alpha_1}$$

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$



## In sequenziale

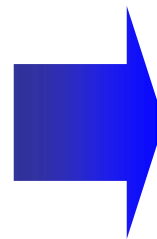
$N-1=44-1=43$  somme

1 fase (calcolo locale)

Calcolo somme parziali

4 processori - 5 somme

4 processori - 4 somme



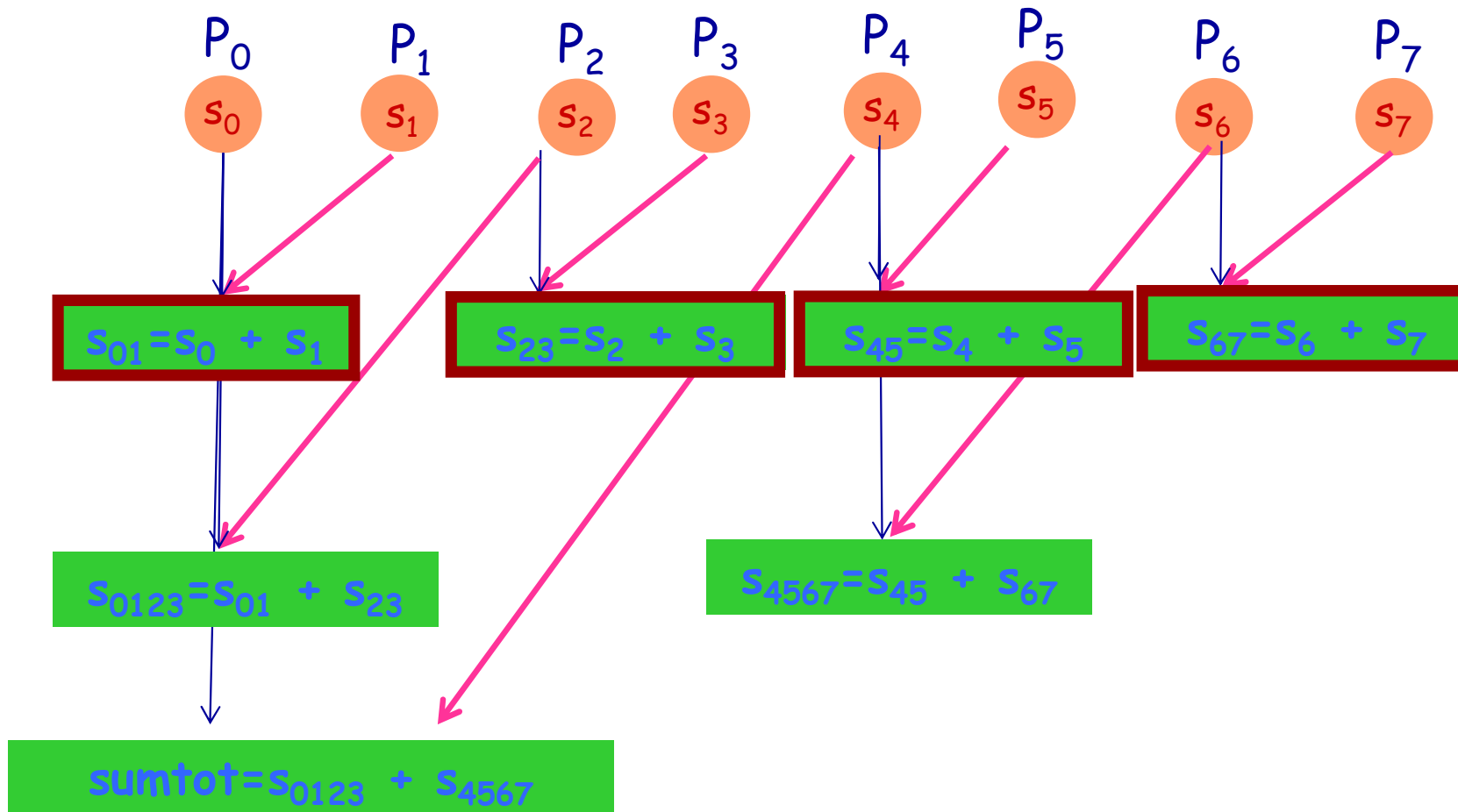
5 somme fatte  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

+

4 somme fatte  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

$$\alpha_8 = (5 \times 4 + 4 \times 4) / 43 = 36 / 43$$

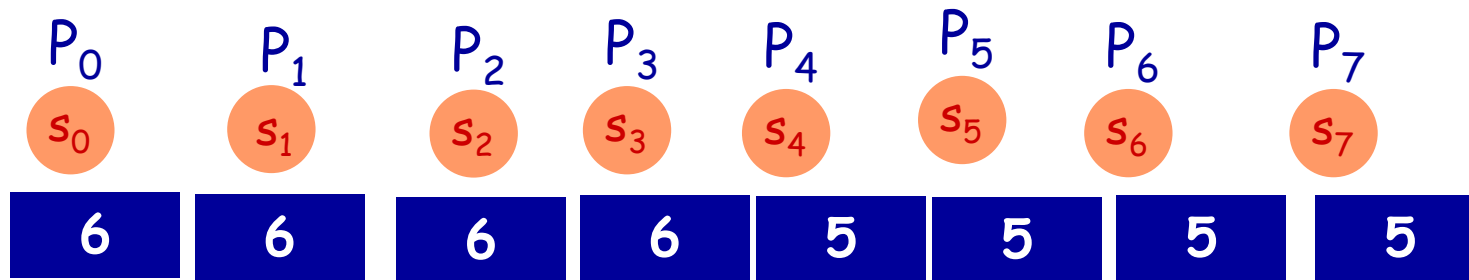
## II strategia

 $p=8$ ,  $N=44$ ,  $5$ ,  $r=4$ 

Non c'è nessuna fase in cui lavorano contemporaneamente 7, 6, 5 processori/core. Quindi:

$$\frac{\alpha_7}{7} = \frac{\alpha_6}{6} = \frac{\alpha_5}{5} = 0$$

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$



## In sequenziale

$N-1=44-1=43$  somme

2 fase  
(parallelo parziale: 1 passo)

1 somma

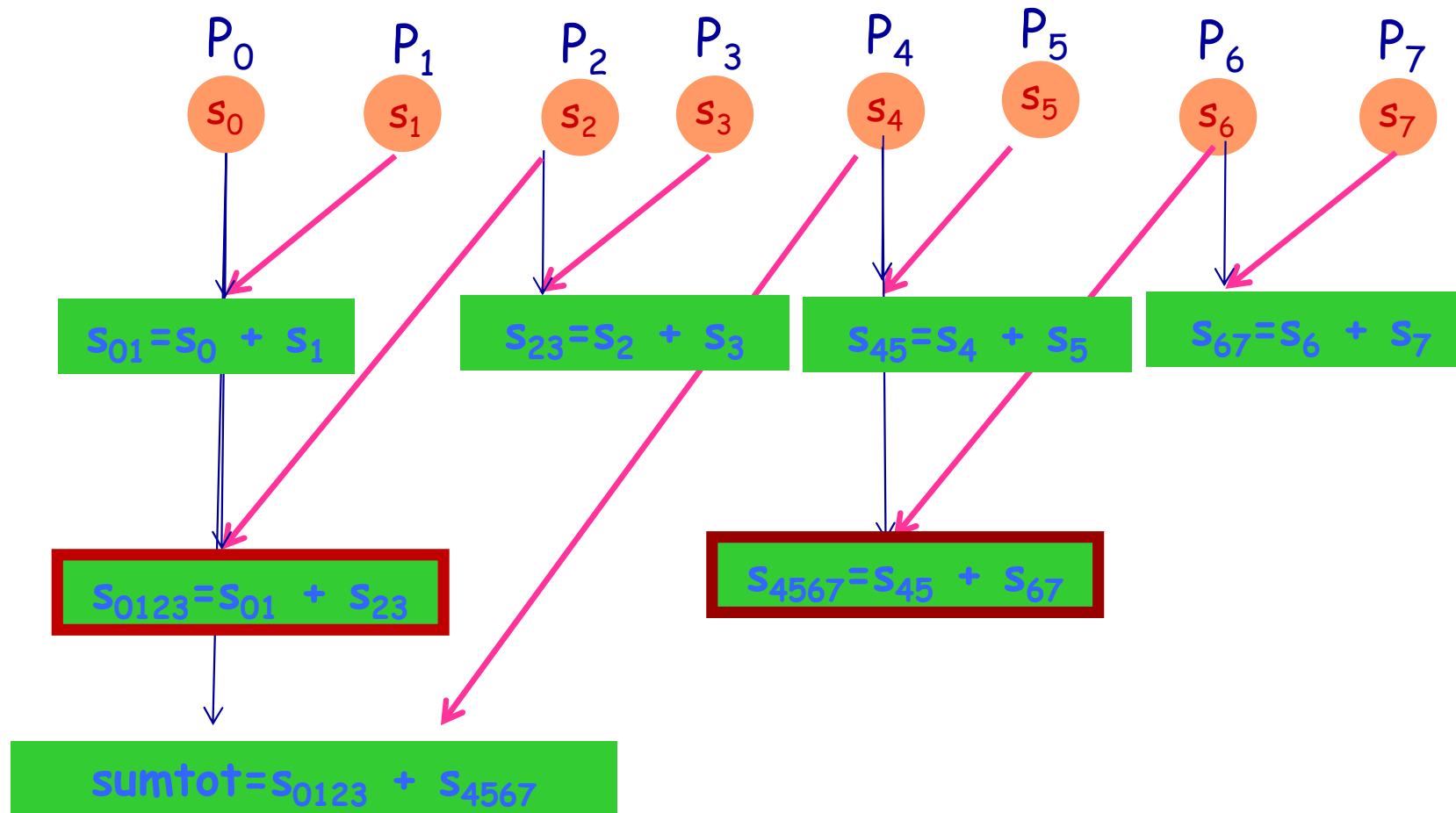


1 somma fatta  
contemporaneamente  
da 4 processori/core

$1 \times 4 = 4$  delle 43 somme

$$\alpha_4 = 4/43$$

## II strategia

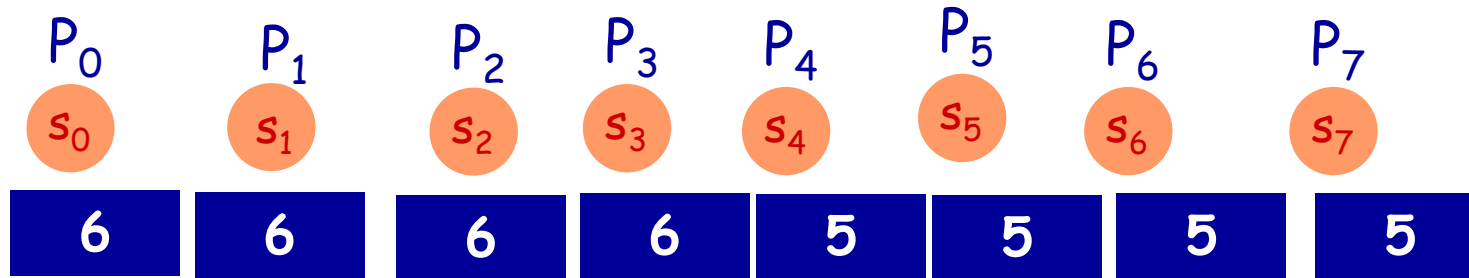
 $p=8, N=32, nloc=4$ 

Non c'è nessuna fase in cui lavorano contemporaneamente 3 processori/core. Quindi:

$$\frac{\alpha_3}{3} = 0$$

# II strategia

$p=8$ ,  $N=44$ , **5**,  $r=4$



## In sequenziale

$N-1=44-1=43$  somme

2 fase  
(parallelo parziale: 2 passo)

1 somma



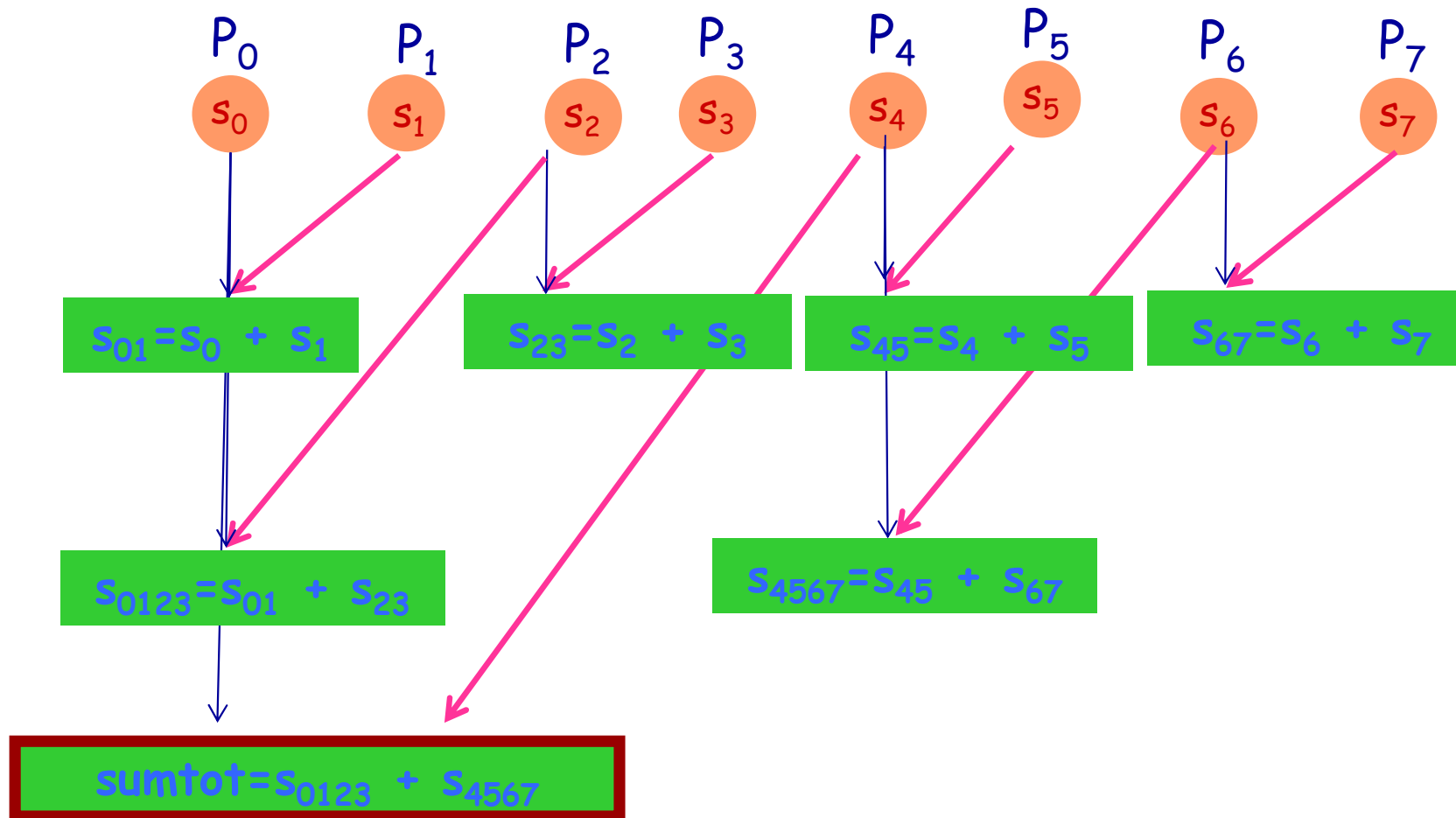
1 somma fatta  
contemporaneamente  
da **2** processori/core

$1 \times 2 = 2$  delle 43 somme

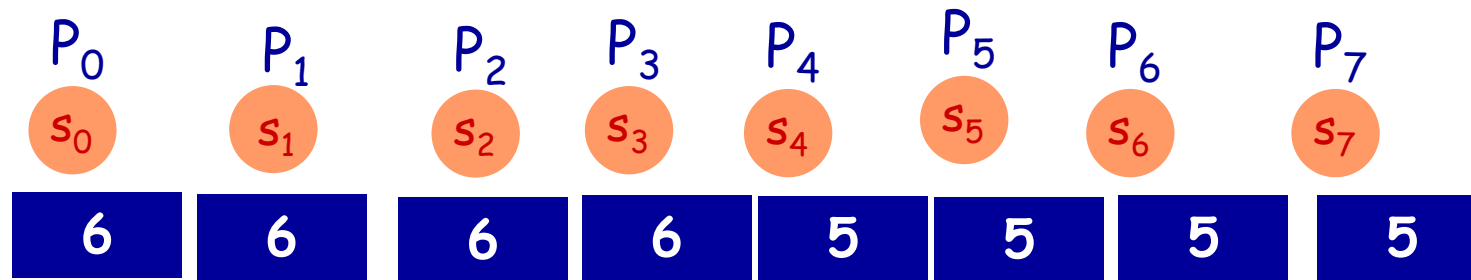
$$\alpha_2 = 2/43$$



## II strategia

 $p=8, N=32, nloc=4$ *...ultima fase!!!*

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$



## In sequenziale

$N-1=44-1=43$  somme

2 fase

(parallelo parziale: 3 passo)

1 somma



1 somma fatta in sequenziale  
da 1 processore/core

1 delle 43 somme

$$\alpha_1 = 1/43$$

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$

---

$P_0$	$P_1$	$P_2$	$P_3$	$P_4$	$P_5$	$P_6$	$P_7$
$s_0$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$s_4$	$s_5$	$s_6$	$s_7$
6	6	6	6	5	5	5	5

In sequenziale

$$N-1=44-1=43 \text{ somme}$$

$$\alpha_8 = (5 \times 4 + 4 \times 4) / 43 = 36 / 43$$

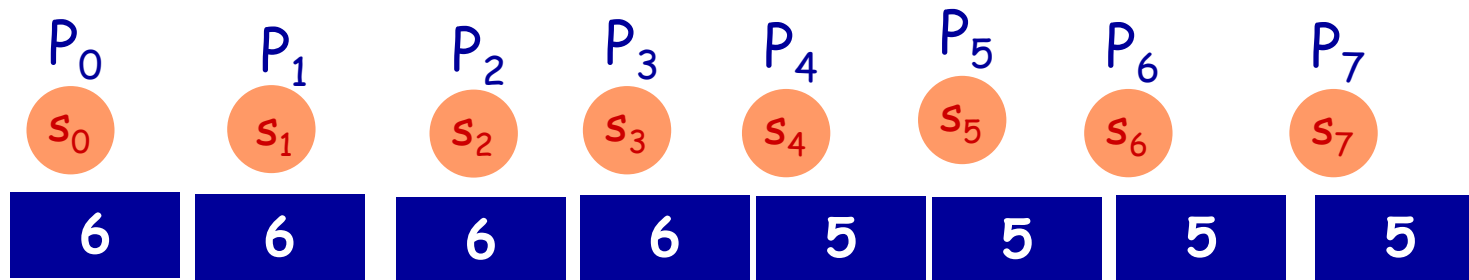
$$\alpha_4 = 4 / 43 \quad \alpha_2 = 2 / 43 \quad \alpha_1 = 1 / 43$$

Attenzione:

La somma dei due numeratori deve essere uguale al denominatore.  
Questo serve solo per fare il controllo dopo il calcolo

# II strategia $p=8, N=44, 5, r=4$

---



## Calcolo dello speedup

$$S_p = 1 / [\alpha_8 / 8 + \alpha_4 / 4 + \alpha_2 / 2 + \alpha_1 / 1] =$$

$$=$$

Fatevi i conti  
da soli!