

Unità didattica: struttura dati albero binario (binary tree)

[2-T]

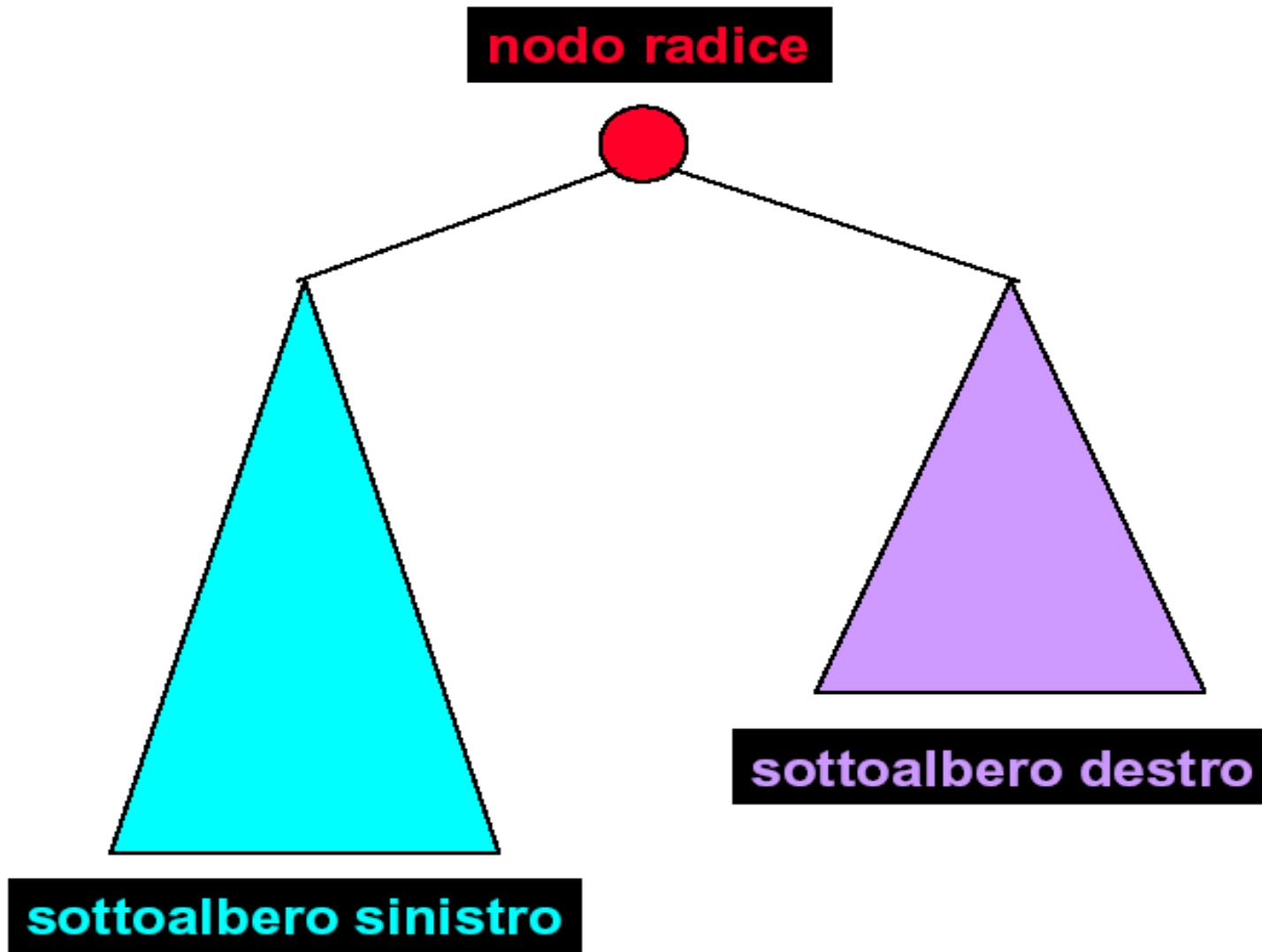
Titolo: Definizioni ed algoritmi di visita

Argomenti trattati:

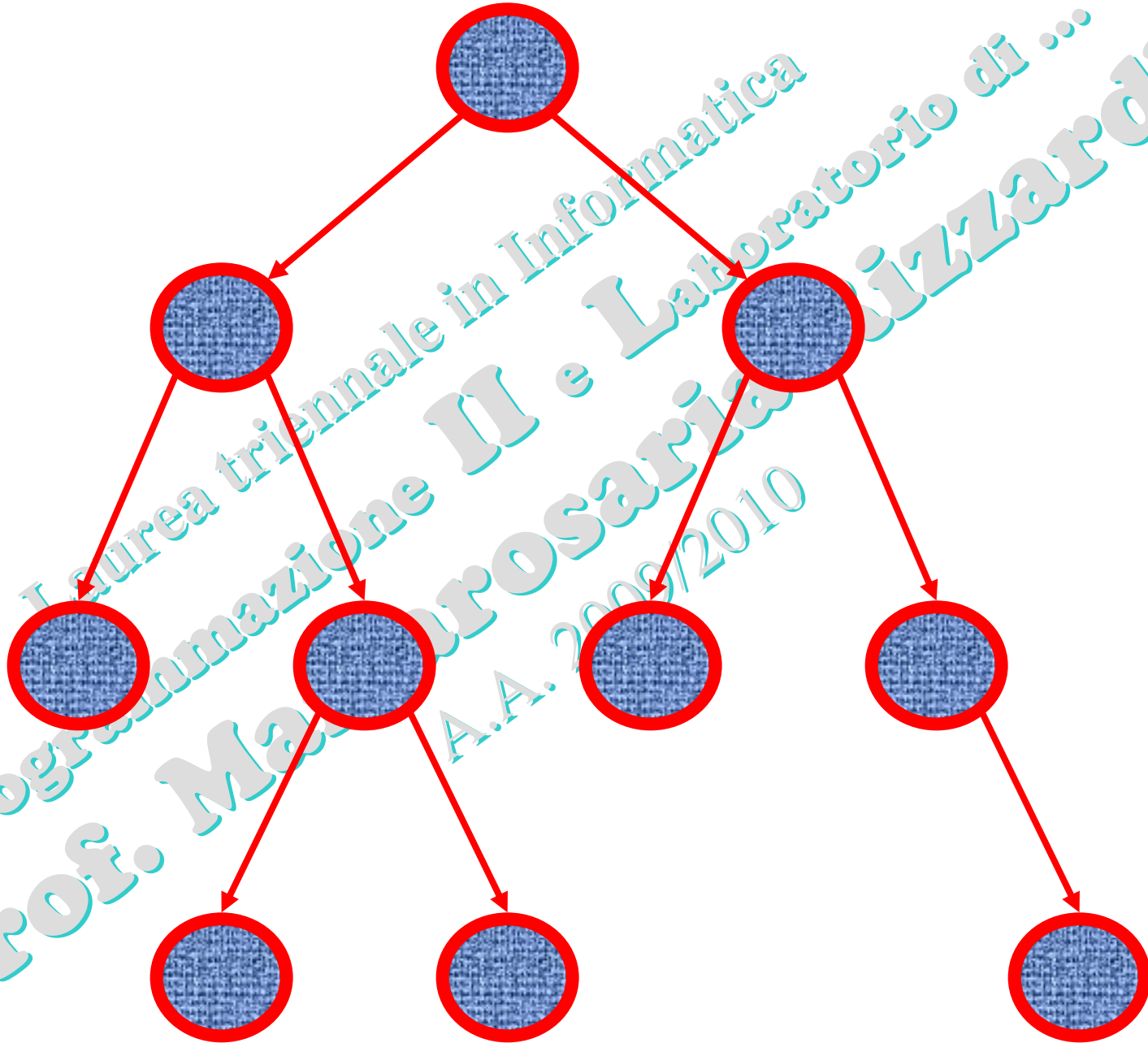
- ✓ Definizione di albero binario, di nodo radice e sottoalbero sinistro e sottoalbero destro
- ✓ Albero binario “completo” e “quasi completo”
- ✓ Algoritmi di visita di un albero binario: attraversamento in ordine anticipato (preorder visit), simmetrico (inorder visit) e differito (postorder visit)

Prerequisiti richiesti: generalità sugli alberi

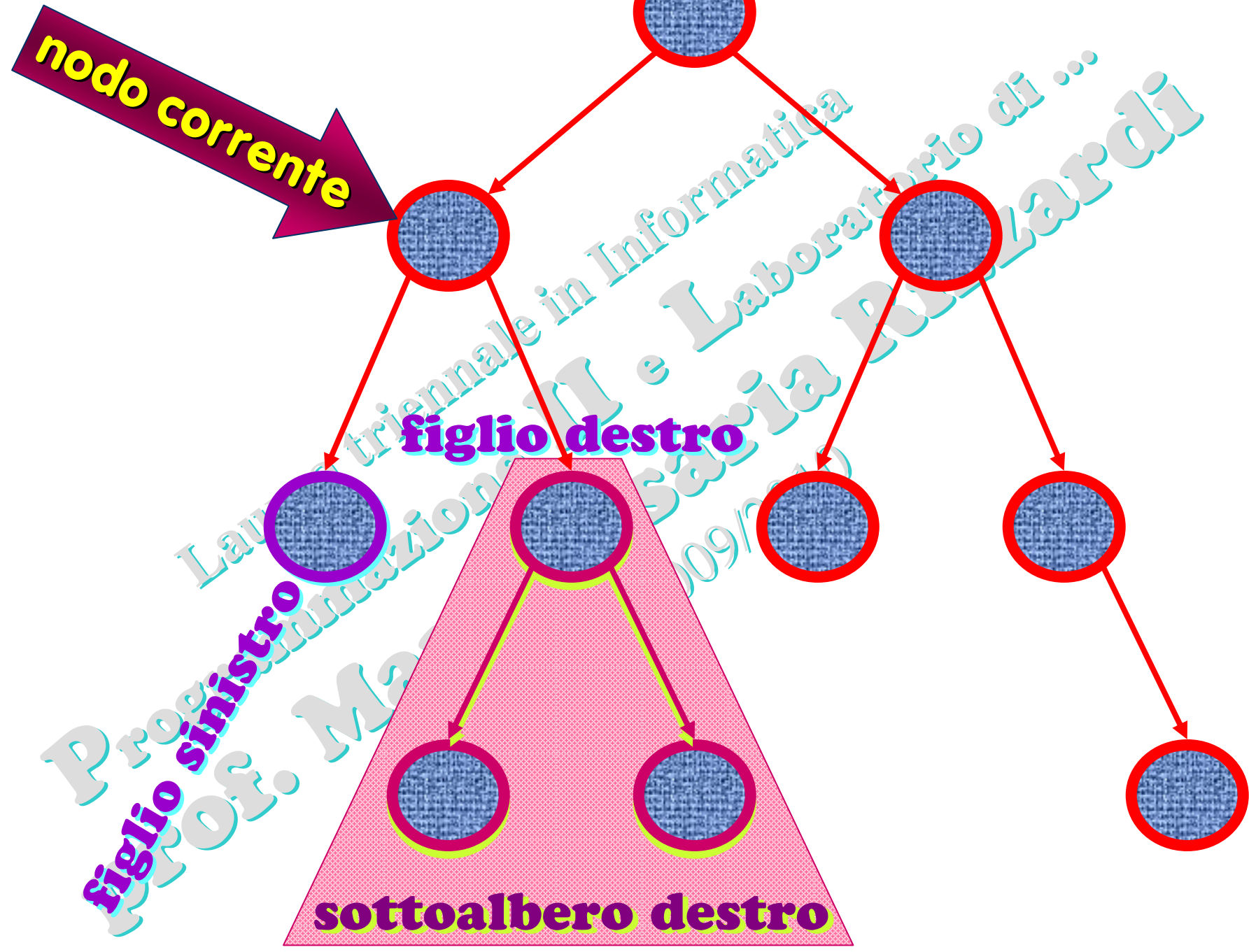
Albero binario



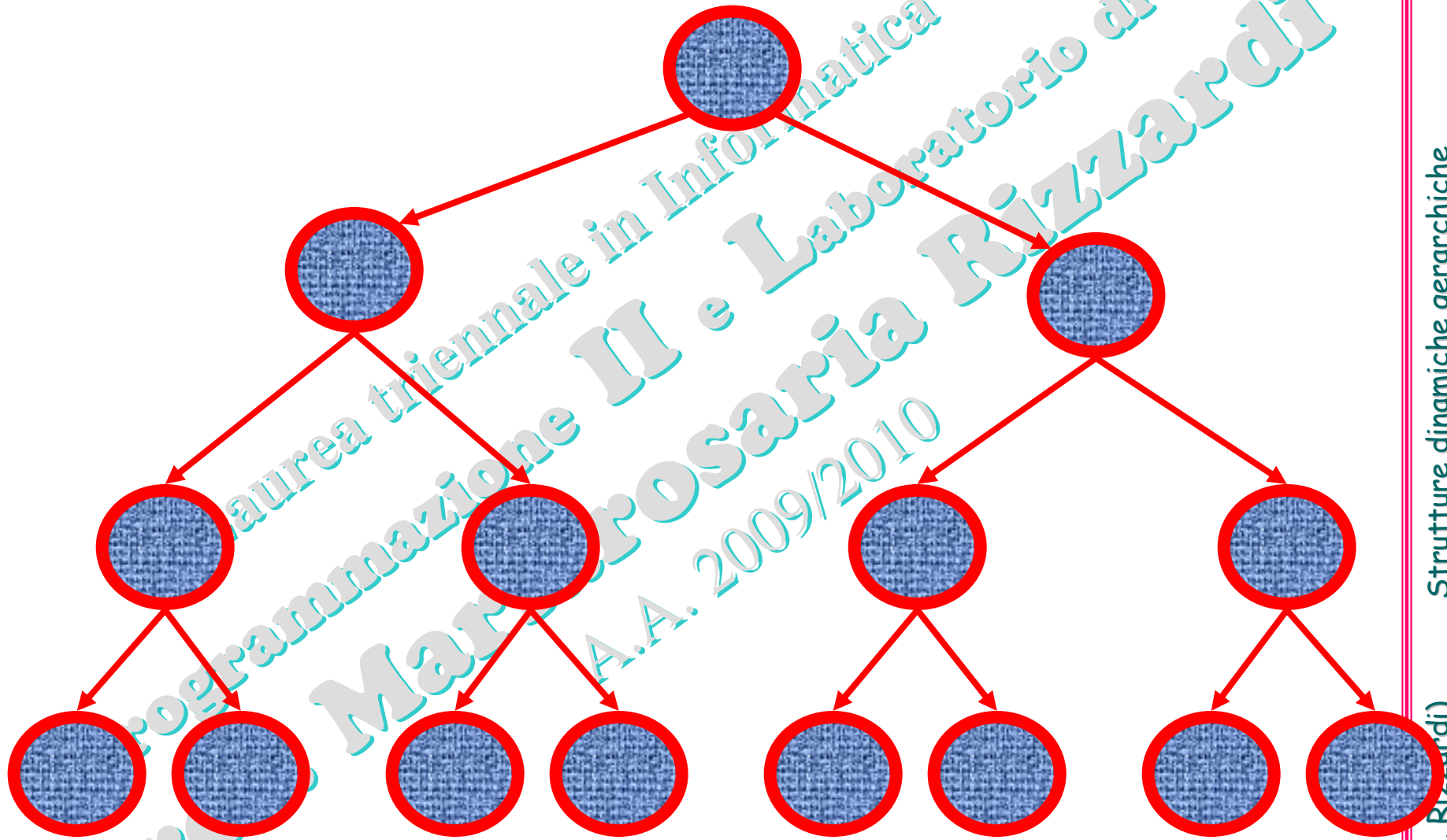
Albero binario: al più due figli per ogni nodo



in un albero binario



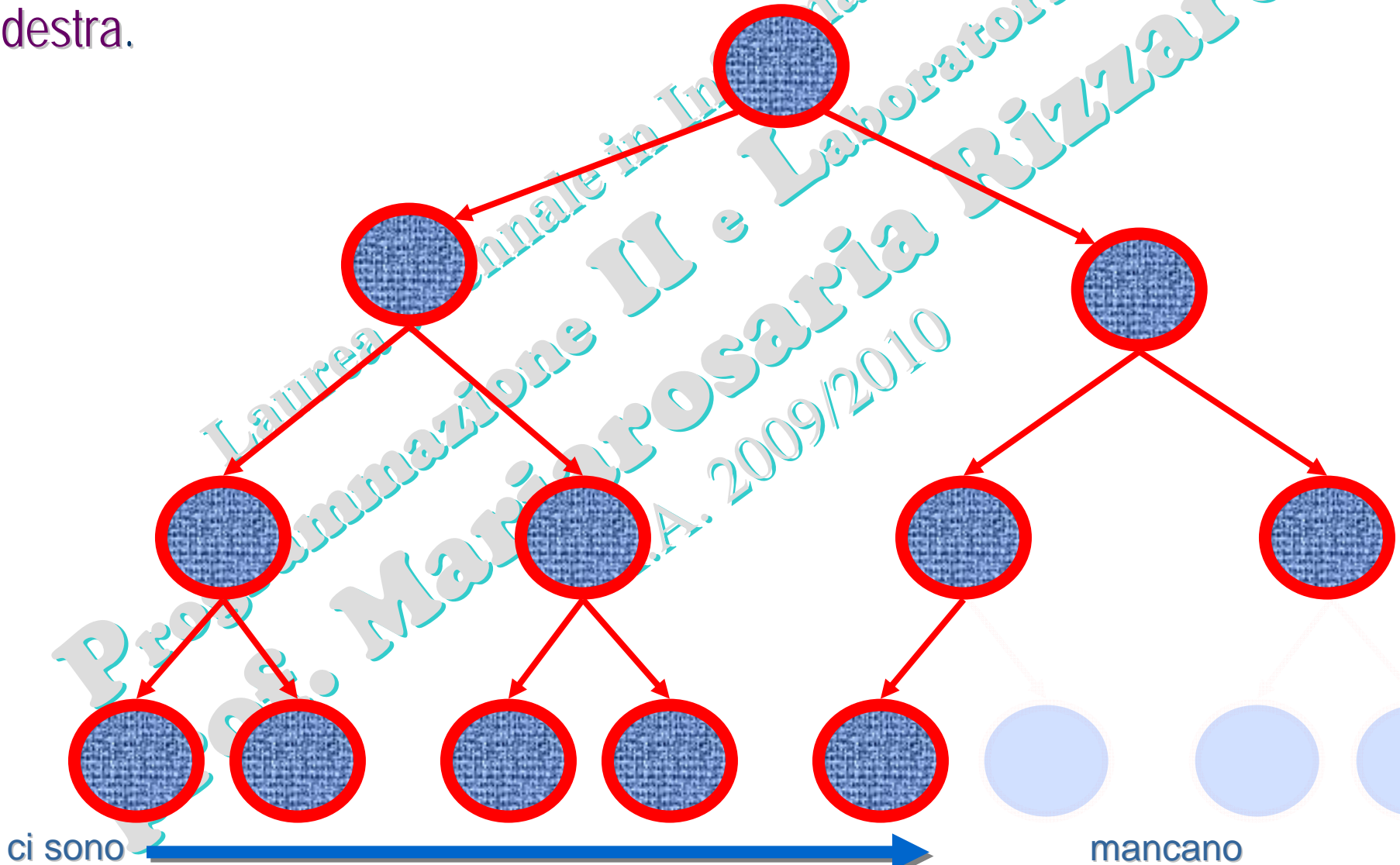
Albero binario completo: esattamente due figli per ogni nodo tranne che per le foglie

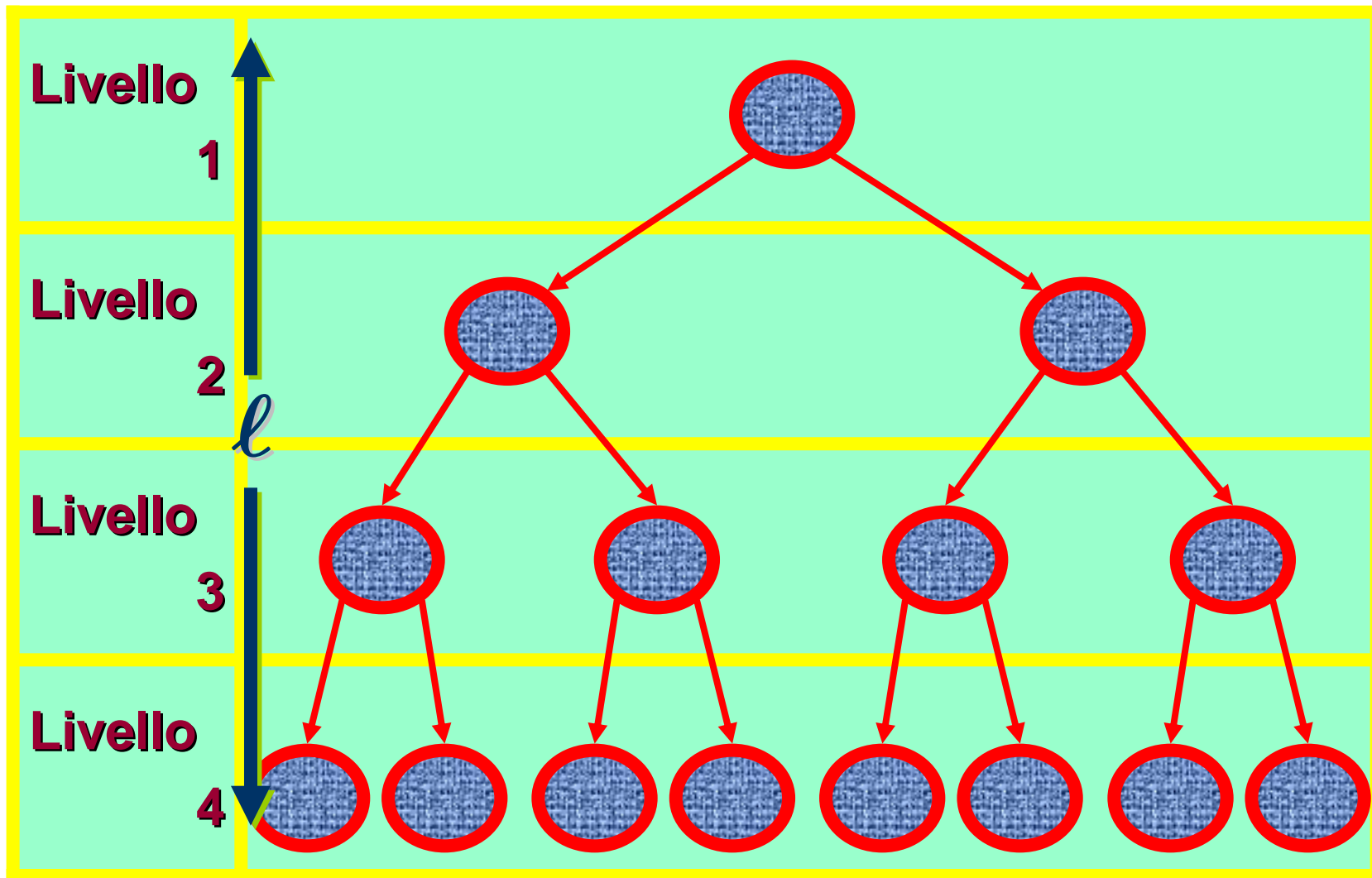


numero foglie = $2^{\text{livelli}-1}$

numero nodi = $2^{\text{livelli}} - 1$

Albero binario quasi completo: se e solo se sono completi tutti i suoi livelli tranne al più l'ultimo. L'ultimo livello è riempito da sinistra, cioè eventualmente mancano solo le foglie a destra.





numero
nodi

$$2^0 = 1$$

$$+ 2^1 = 2$$

$$+ 2^2 = 4$$

$$+ 2^3 = 8$$

$$= 15$$

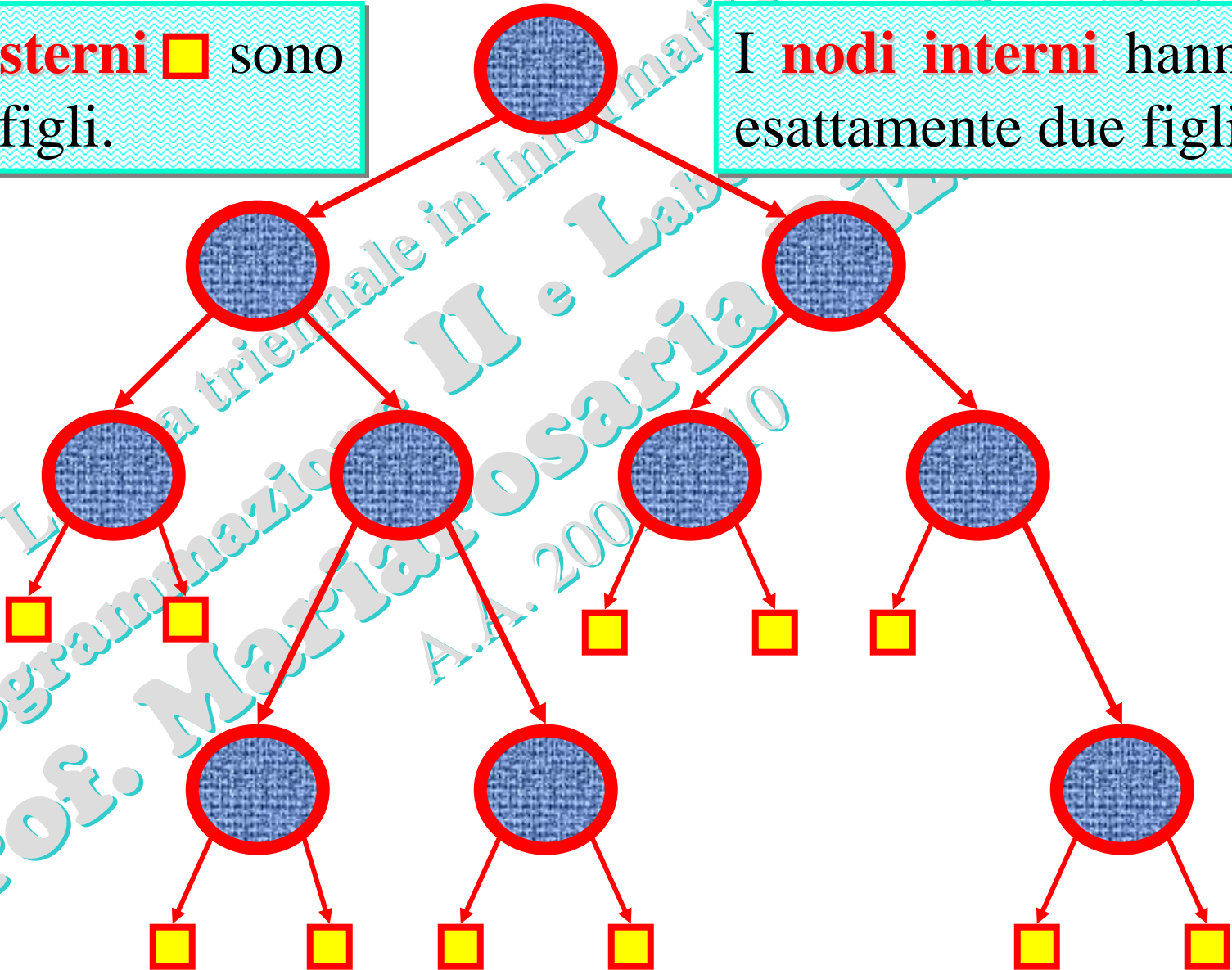
Strutture dinamiche gerarchiche

In un *albero binario completo*, di profondità o altezza l , il numero totale di nodi è: $1 + 2 + 2^2 + \dots + 2^{l-1} = 2^l - 1$

Si può **completare** parzialmente o totalmente un albero binario non completo con dei nodi fittizi: "■" detti **nodi esterni**.

I **nodi esterni**  sono privi di figli.

I **nodi interni** hanno esattamente due figli.



Visita di un albero binario

**attraversamento
preorder**
(ordine anticipato)

visita nell'ordine:

1. la radice,
2. il sottoalbero sinistro,
3. il sottoalbero destro.

**attraversamento
inorder**
(ordine simmetrico)

visita nell'ordine:

1. il sottoalbero sinistro,
2. la radice,
3. il sottoalbero destro.

**attraversamento
postorder**
(ordine differito)

visita nell'ordine:

1. il sottoalbero sinistro,
2. il sottoalbero destro,
3. la radice.

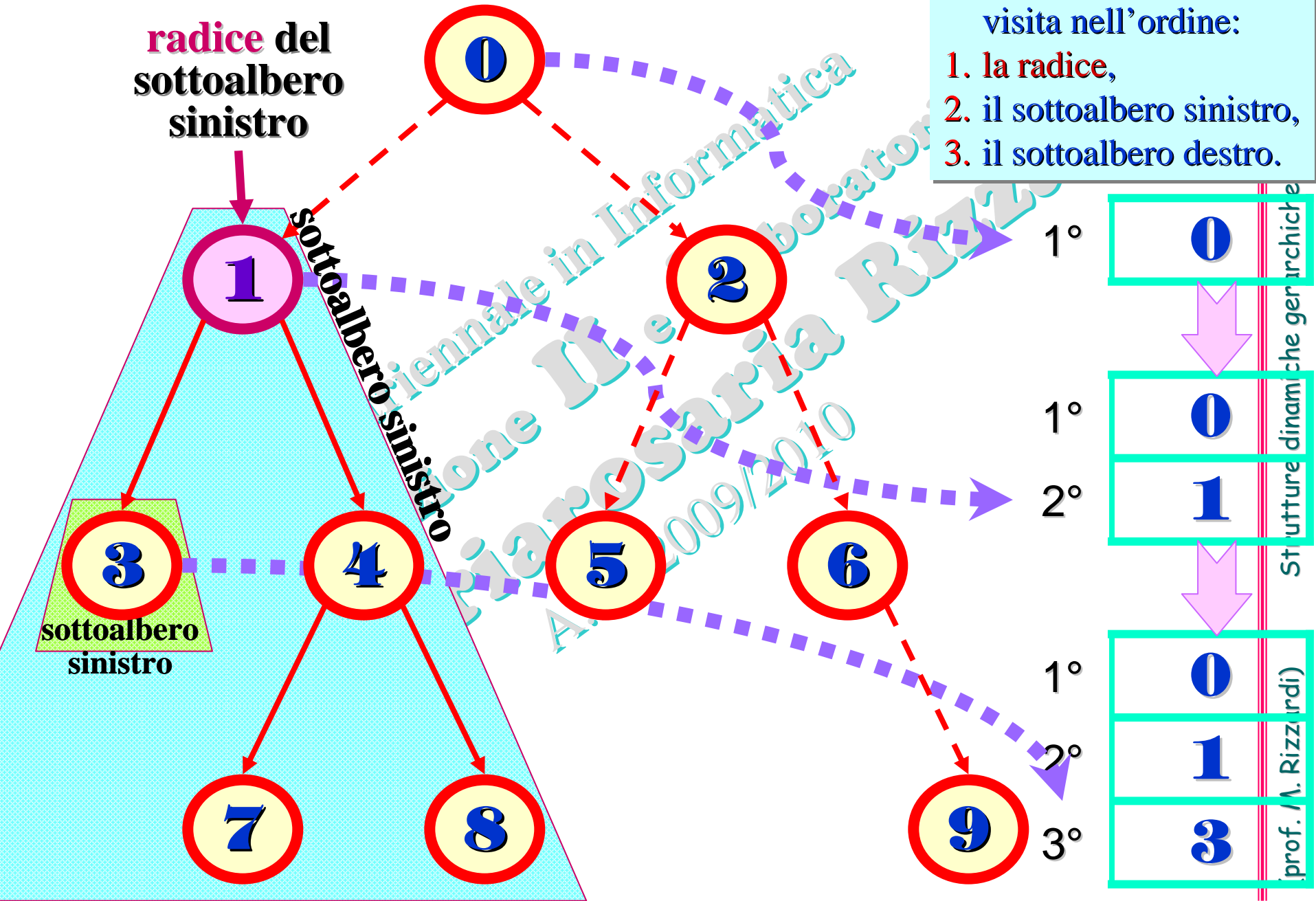
Esempio

Visita preorder

02.10

visita nell'ordine:

1. la radice,
2. il sottoalbero sinistro,
3. il sottoalbero destro.

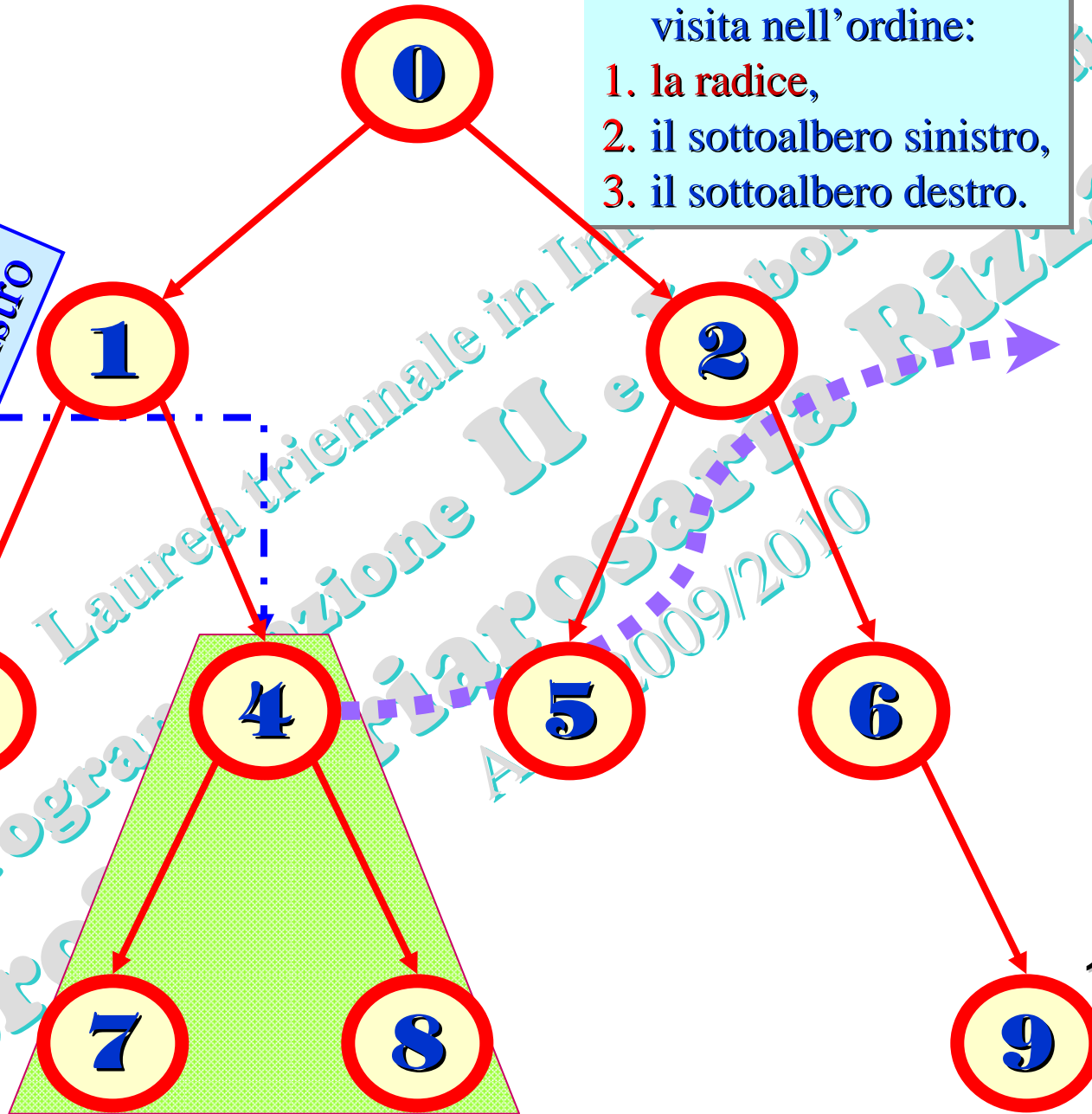


Visita preorder

visita nell'ordine:

1. la radice,
2. il sottoalbero sinistro,
3. il sottoalbero destro.

non ha sotto-
albero sinistro



1°
2°
3°
4°
5°
6°
7°
8°
9°
10°

0

1

3

4

7

8

2

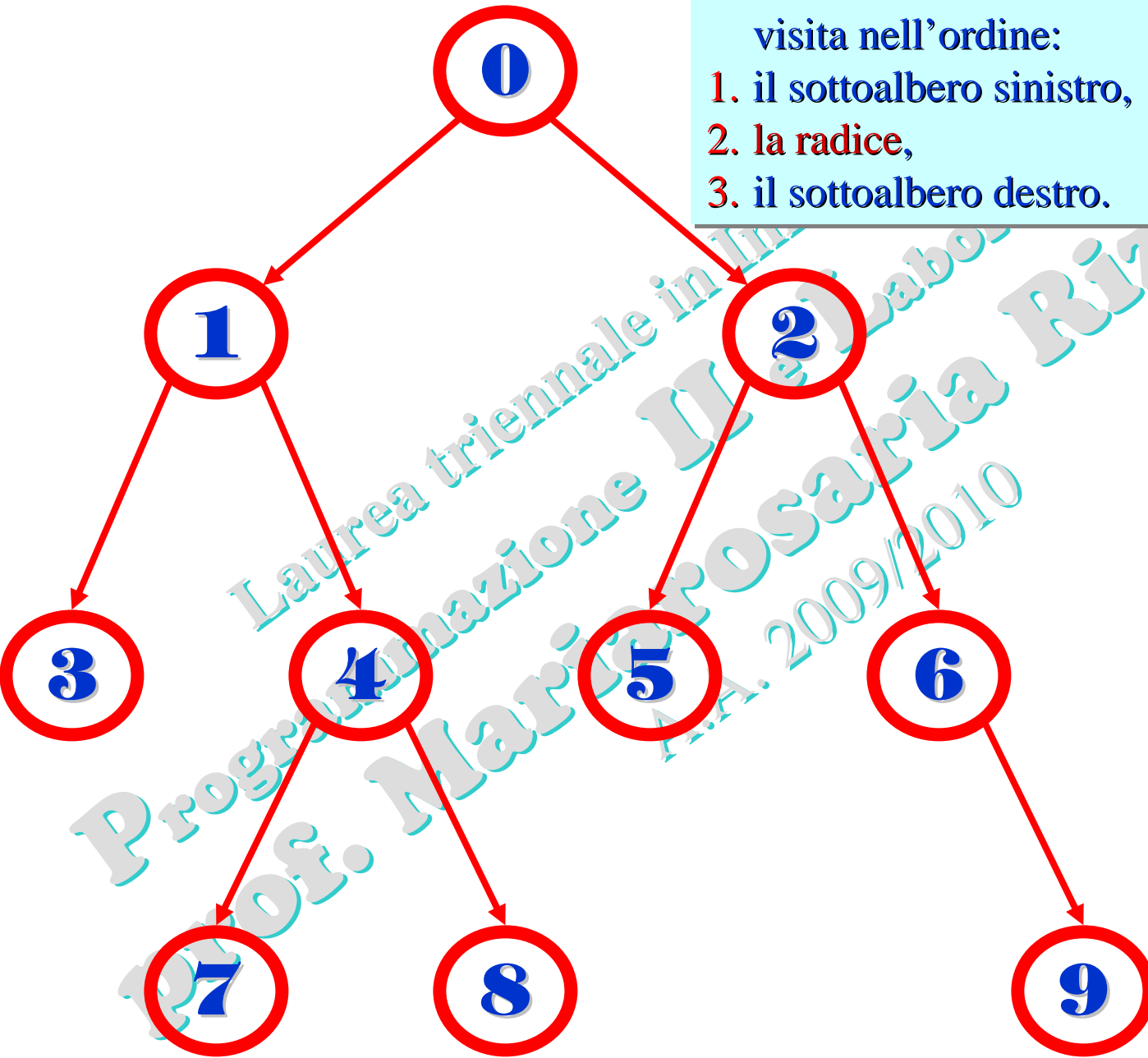
5

6

9

Esempio

Visita inorder



visita nell'ordine:
1. il sottoalbero sinistro,
2. la radice,
3. il sottoalbero destro.

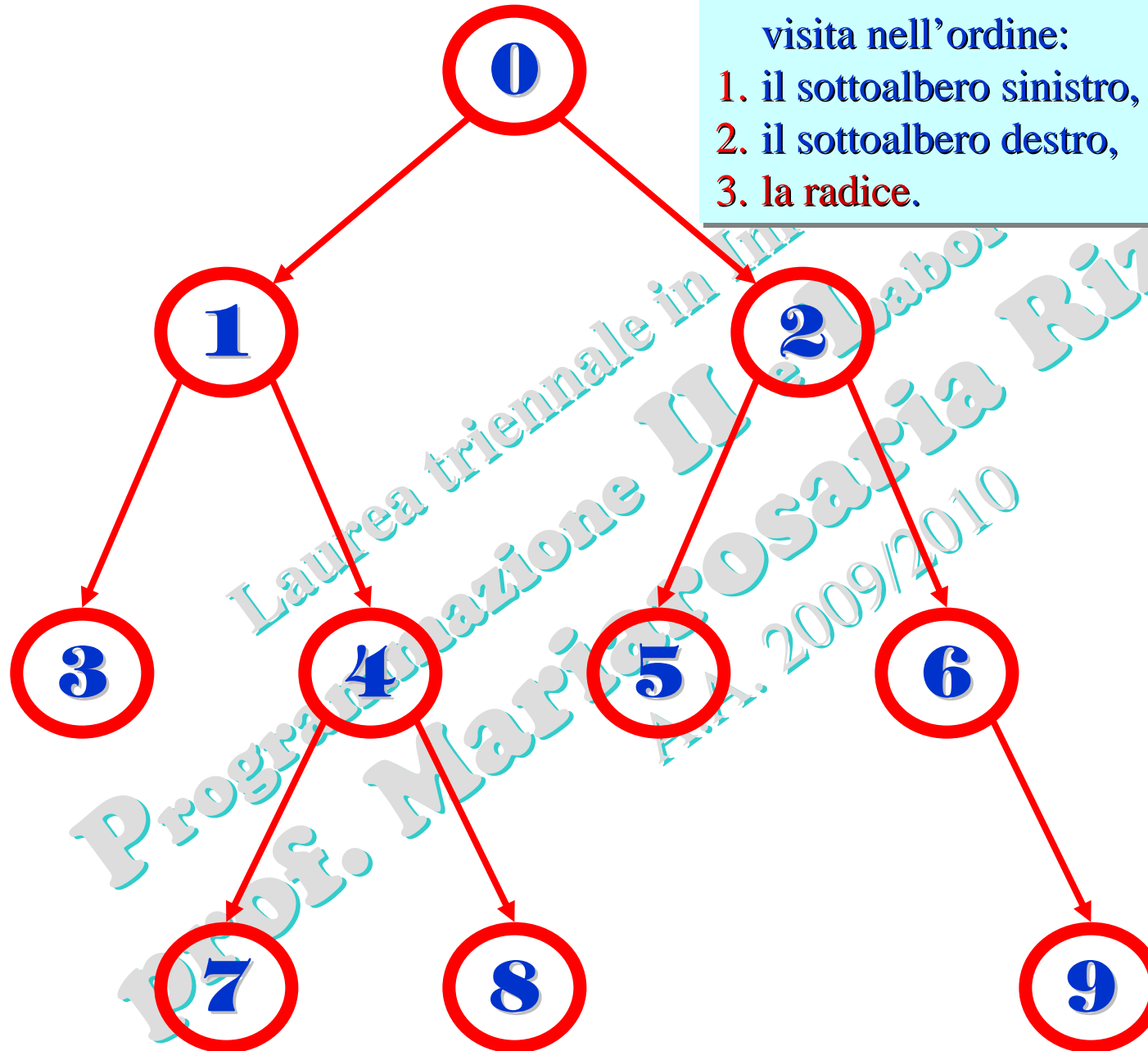
1°	3
2°	1
3°	7
4°	4
5°	8
6°	0
7°	5
8°	2
9°	6
10°	9

Esempio

Visita postorder

visita nell'ordine:

1. il sottoalbero sinistro,
2. il sottoalbero destro,
3. la radice.



1°

3

2°

7

3°

8

4°

4

5°

1

6°

5

7°

9

8°

6

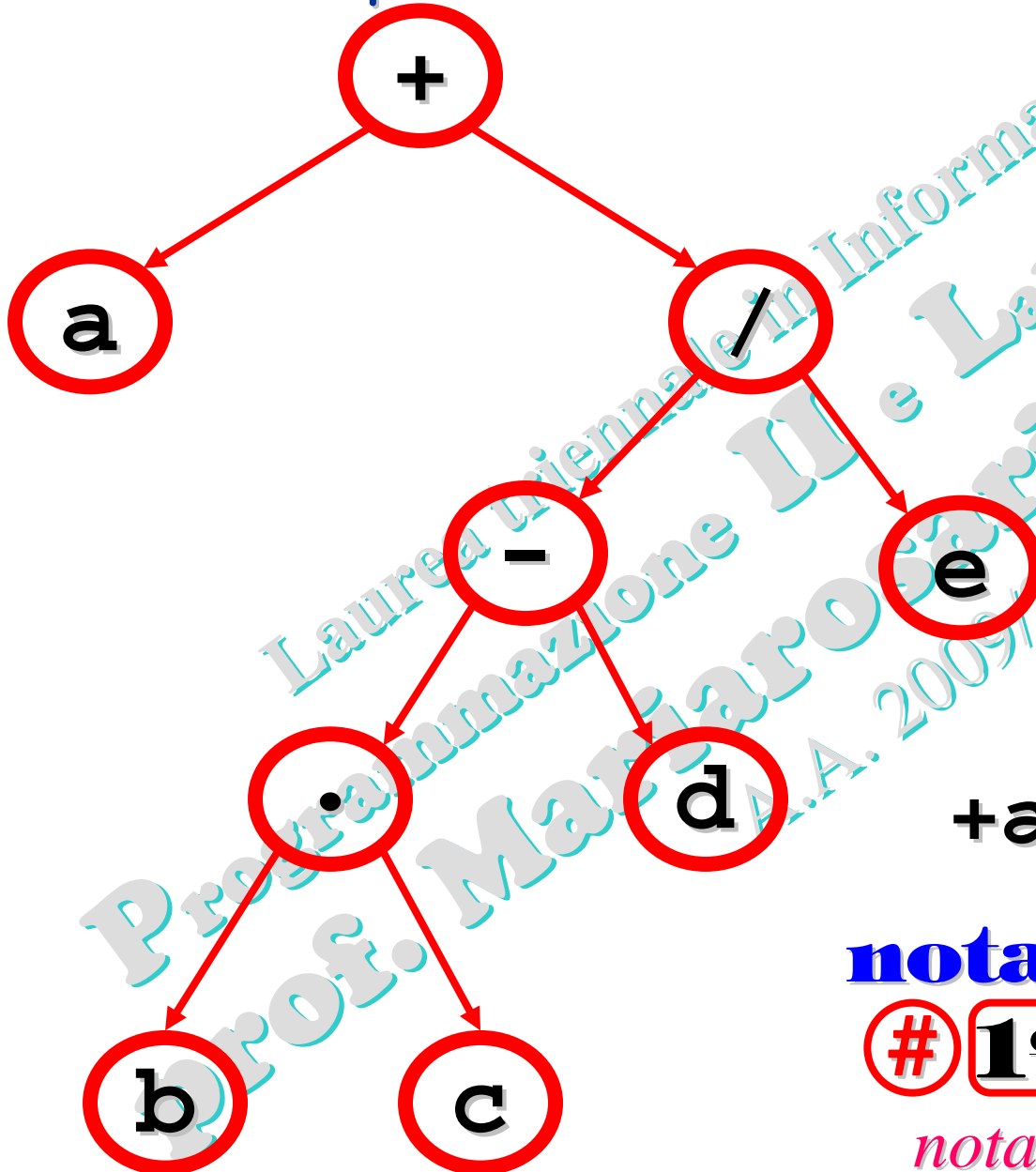
9°

2

10°

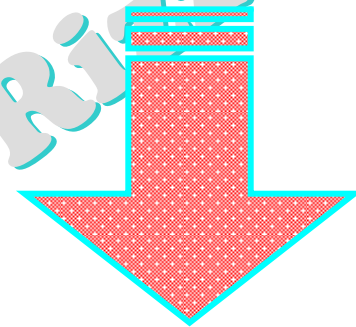
0

Esempio: (parser) visita preorder
di un'espressione aritmetica



$$a + \frac{bc - d}{e}$$

$$a + (b \cdot c - d) / e$$



$$+a / - \cdot bcde$$

=

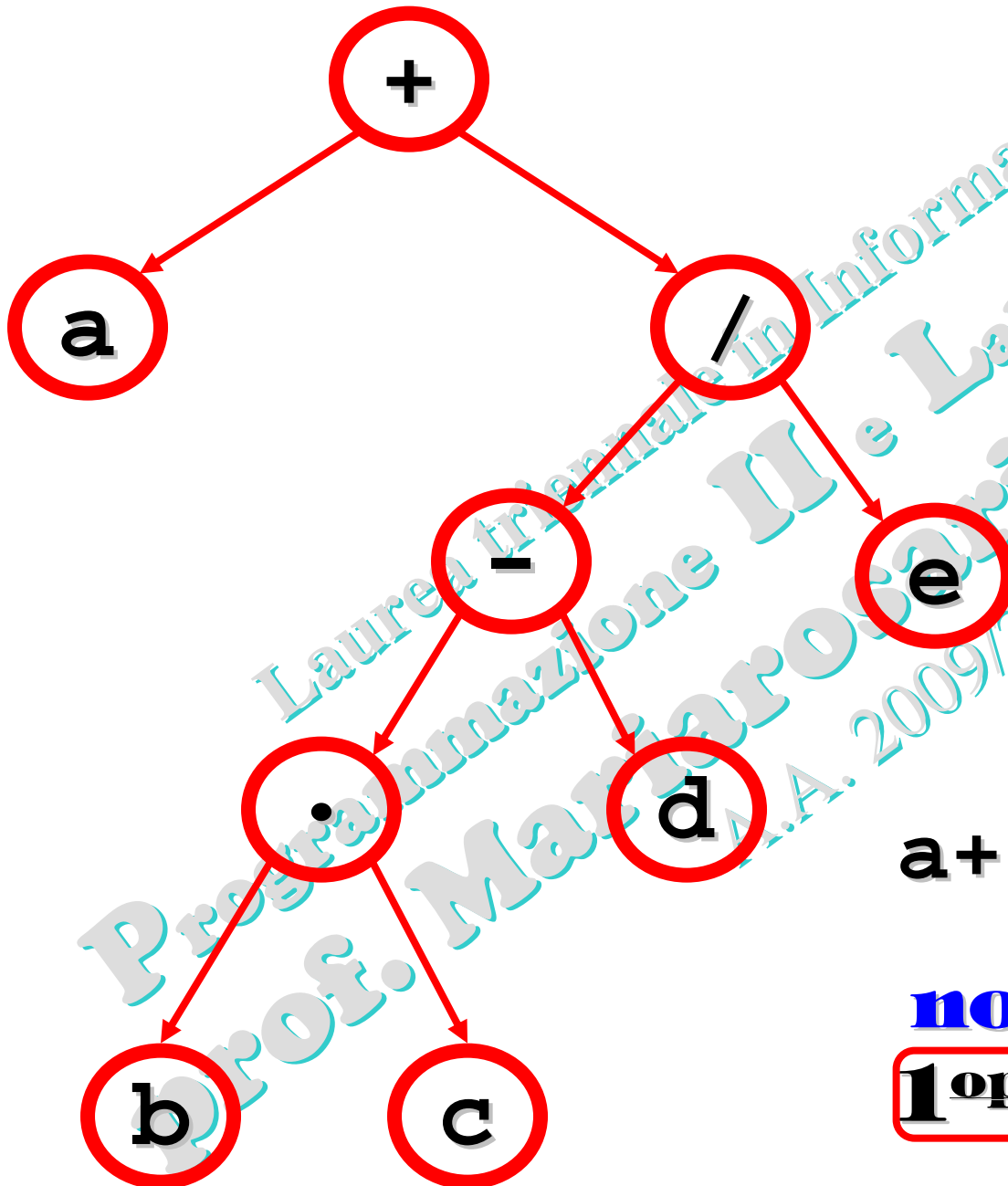
$$+a (/ (- (\cdot bc) d) e)$$

notazione prefissa

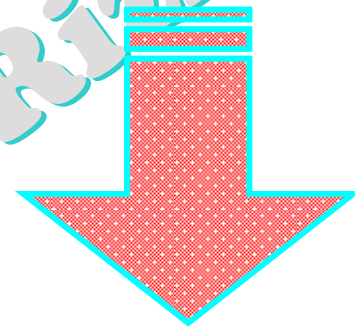
$$\# \boxed{1^{op}} \boxed{2^{op}} \quad \# \in \{+, -, *, /\}$$

notazione polacca diretta

Esempio: (parser) visita inorder di un'espressione aritmetica



$a + (b \cdot c - d) / e$



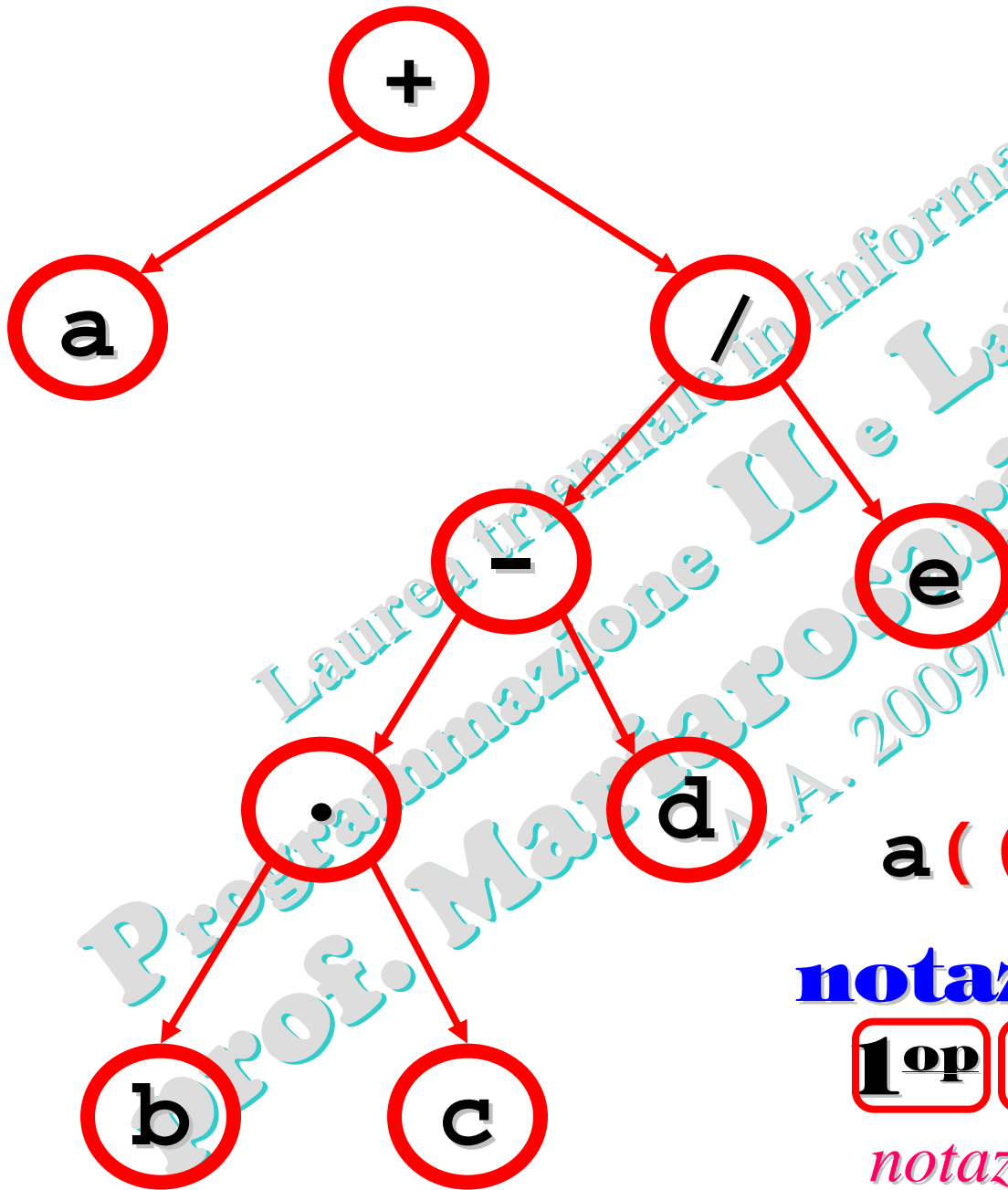
$a + b \cdot c - d / e$
=

$a + (((b \cdot c) - d) / e)$

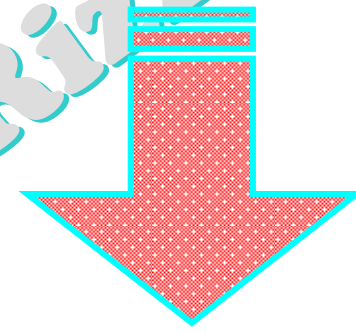
notazione infissa

1^{op} **#** **2^{op}** **#** $\in \{+, -, *, /\}$

Esempio: (parser) visita postorder di un'espressione aritmetica



$a + (b \cdot c - d) / e$



$abc \cdot d - e / +$
=

$a (((bc \cdot) d -) e /) +$

notazione postfissa

1^{op} **2^{op}** **#** **#** $\in \{+, -, *, /\}$

notazione polacca inversa