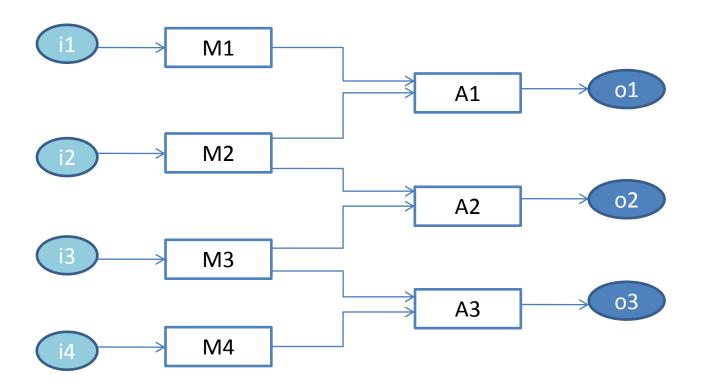
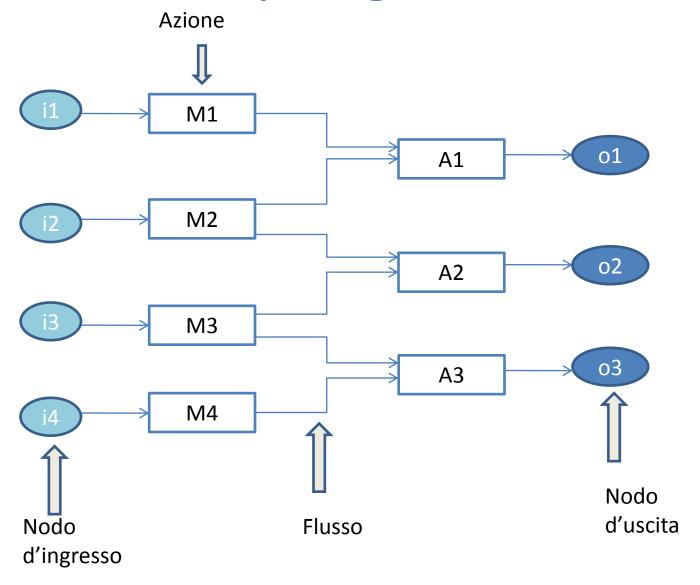
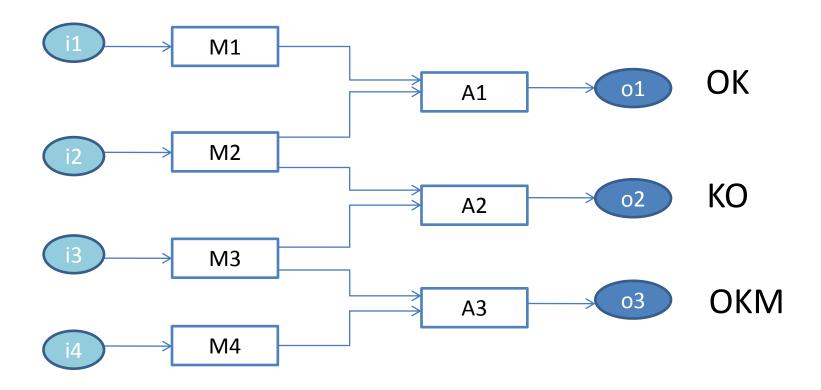
## Modello topologico di un sistema



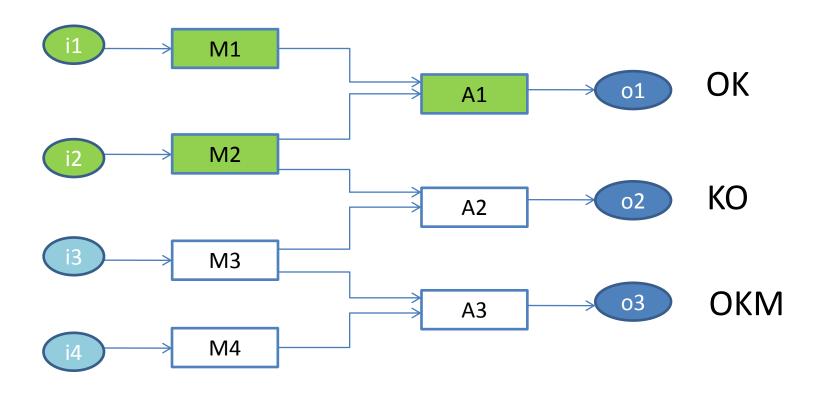
## Modello topologico di un sistema



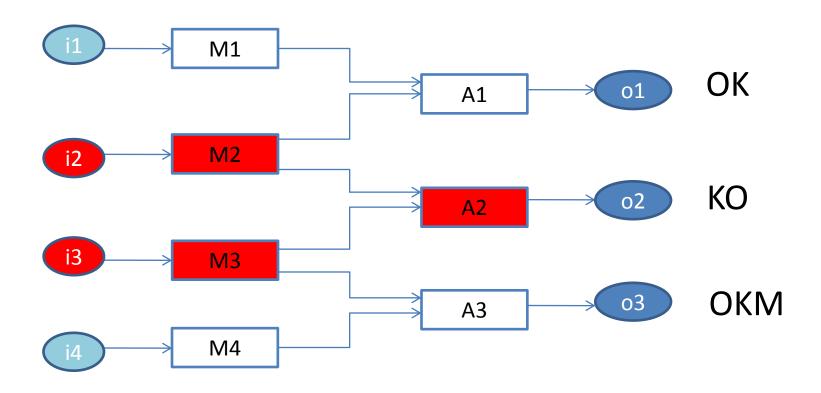
### Osservazione del sistema



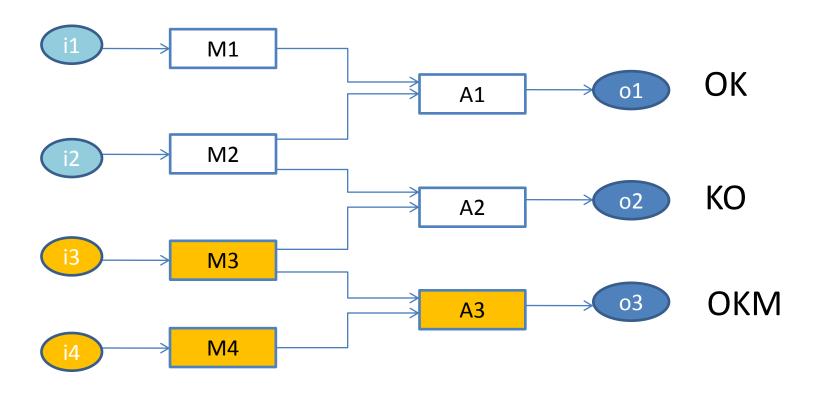
## Sottoinsieme interno (IS1)



## Conflitto strutturale (C2)



# Conflitto strutturale con mascheramento (C3)

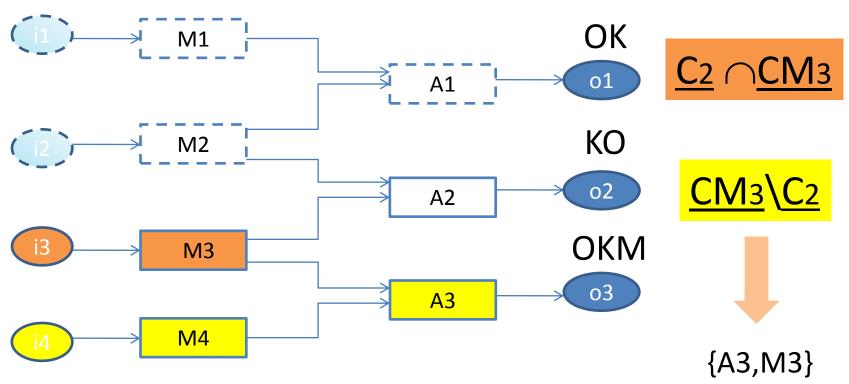


## Specifica (operazionale) di diagnosi minimale con mascheramento

- a) Sottrarre (∪IS) a tutti i Ci e CMj, ottenendo <u>Ci</u> e <u>CMj</u>
- b) ∀ <u>CMj</u>, calcolare almeno un <u>CMj\Ci</u> non vuoto (e il <u>CMj</u> ∩ <u>Ci</u> non vuoto relativo)
- c) Calcolare gli hitting set minimali (MHS) della collezione costituita da tutti gli insiemi di cui al punto precedente e da tutti gli eventuali Ch che non hanno concorso a creare gli insiemi del punto precedente (ciascun MHS è una diagnosi minimale con mascheramento)

## DIAGNOSI (MINIMALI) COMPRENSIVE DEGLI INGRESSI

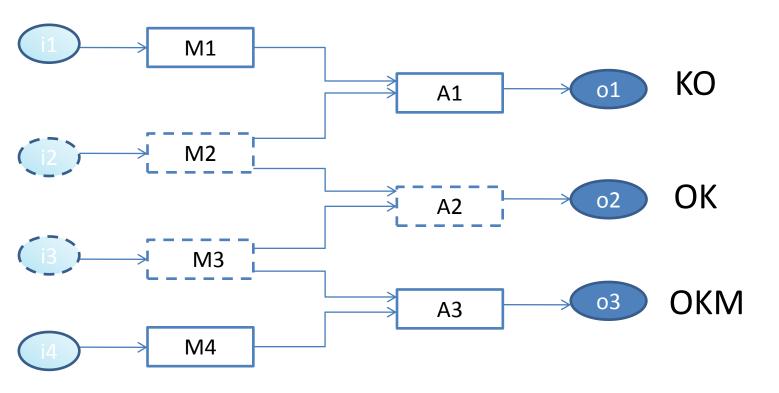
## Diagnosi (minimali) con mascheramento



MHS: ciascuno di essi è una diagnosi minimale con mascheramento.
L'insieme di queste diagnosi candidate è l'unico possibile per il problema diagnostico (sistema+osservazione) dato

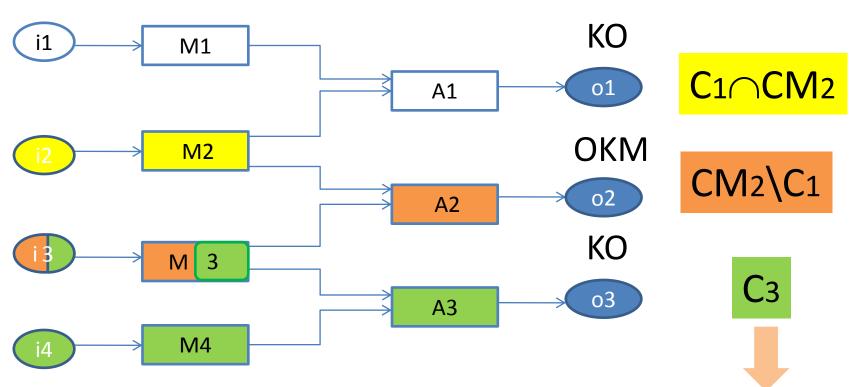
{A3,i3} {M3,M4} {i3,M4} {M3,i4} {i3,i4}

### Stesso sistema, osservazione diversa



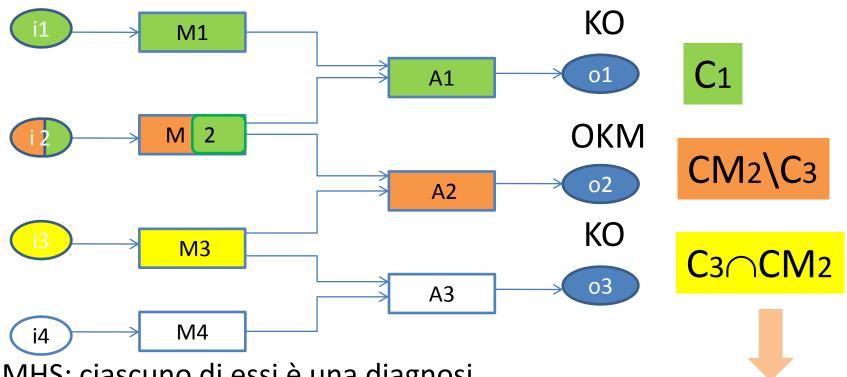
 $C_1 \cap CM_3 = \emptyset \rightarrow \emptyset$  diagnosi minimali con mascheramento

### Stesso sistema, altra osservazione



MHS: ciascuno di essi è una diagnosi minimale con mascheramento (l'insieme di queste diagnosi candidate non è l'unico possibile per il problema diagnostico (sistema+osservazione) dato {M2,M3} {M2,i3} {i2,M3} {i2,i3} {M2,A2,M4} {i2,A2,M4}{M2,A2,A3} {i2,A2,A3} {M2,A2,i4} {i2,A2,i4}

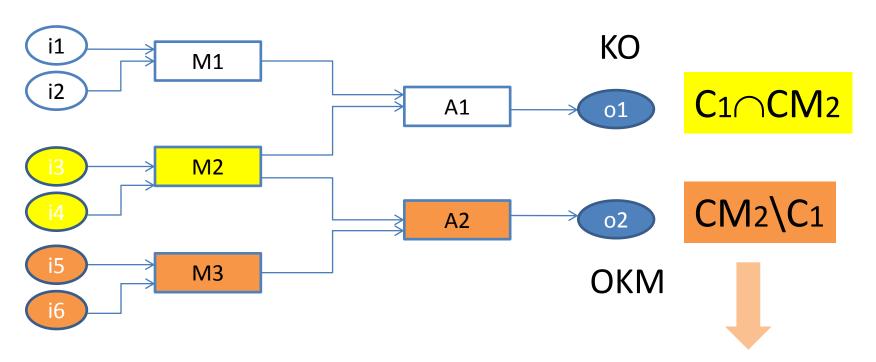
## Stesso problema, altre diagnosi



MHS: ciascuno di essi è una diagnosi minimale con mascheramento. L'insieme di queste candidate si aggiunge a quello della pagina precedente (alcune diagnosi sono condivise) per il problema diagnostico (sistema+osservazione) dato

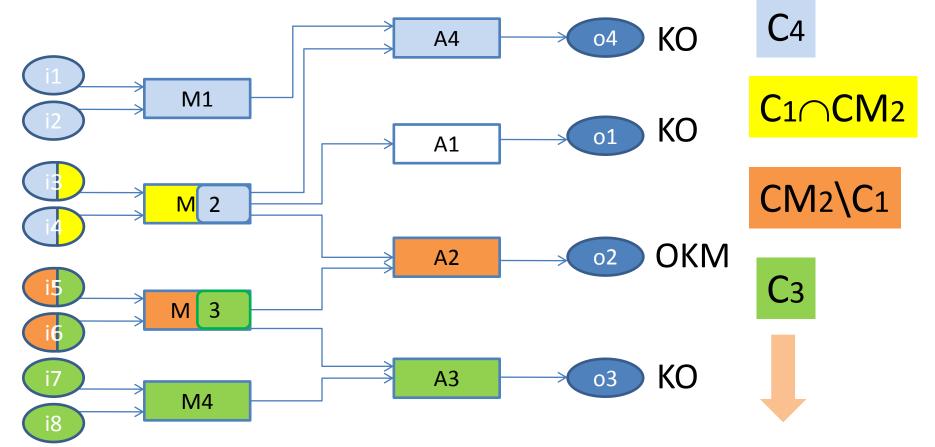
{M2,M3} {i2,M3} {i2,M3} {i2,i3} {M3,A2,M1} {M3,A2,A1} {M3,A2,i1} {i3,A2,M1} {i3,A2,A1} {i3,A2,i1}

### Altri esempi



MHS (ciascuno di essi è una diagnosi minimale con mascheramento)

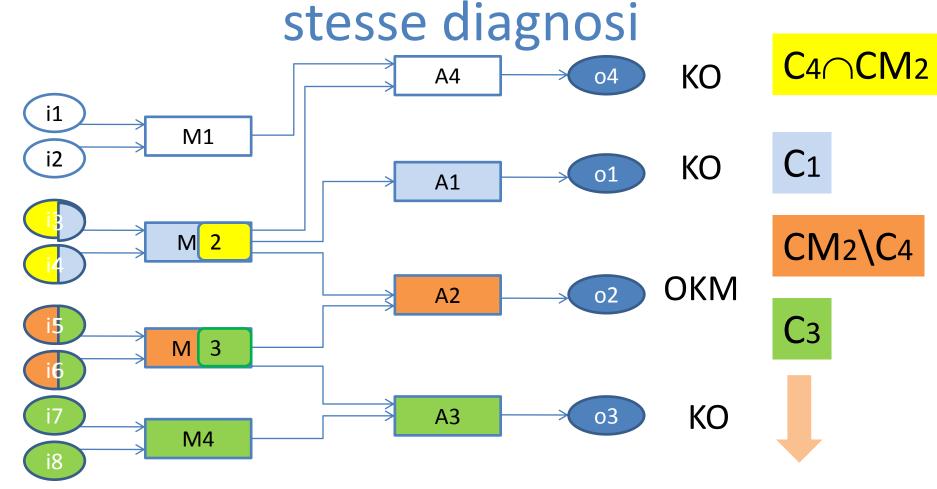
{M2,M3}{M2,A2} {M2,i5}{M2,i6} {i3,M3}{i3,A2} {i3,i5}{i3,i6} {i4,M3}{i4,A2}{i4,i5}{i4,i6}



MHS (ciascuno di essi è una diagnosi minimale con mascheramento)

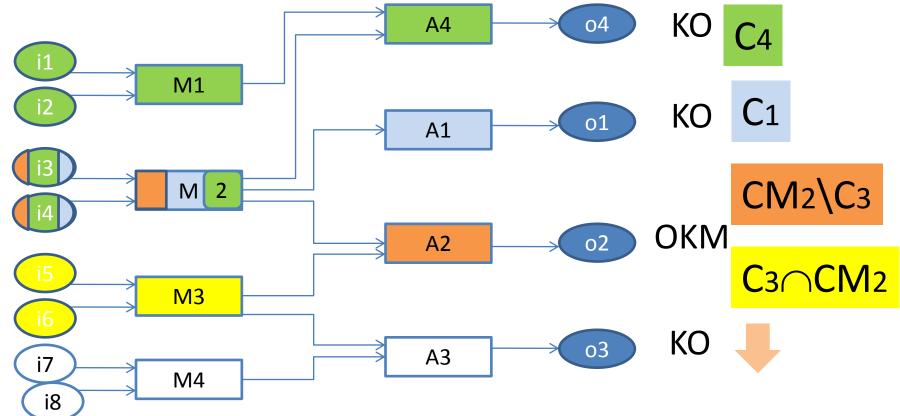
{M2,M3} {M2,i5}{M2,i6} {i3,M3}{i3,i5}{i3,i6} {i4,M3}{i4,i5}{i4,i6} {M2,A2,M4}{i3,A2,M4}{i4,A2,M4} {M2,A2,A3}{i3,A2,A3}{i4,A2,A3} {M2,A2,i7}{i3,A2,i7}{i4,A2,i7} {M2,A2,i8}{i3,A2,i8}{i4,A2,i8}

## Stesso problema, altro calcolo,



{M2,M3} {i3,M3} {i4,M3} {M2,i5} {i3,i5} {i4,i5}{M2,i6} {i3,i6} {i4,i6} {M2,A2,M4} {i3,A2,M4} {i4,A2,M4} {M2,A2,A3} {i3,A2,A3} {i4,A2,A3} {M2,A2,i7} {i3,A2,i7} {i4,A2,i7} {M2,A2,i8} {i3,A2,i8} {i4,A2,i8}

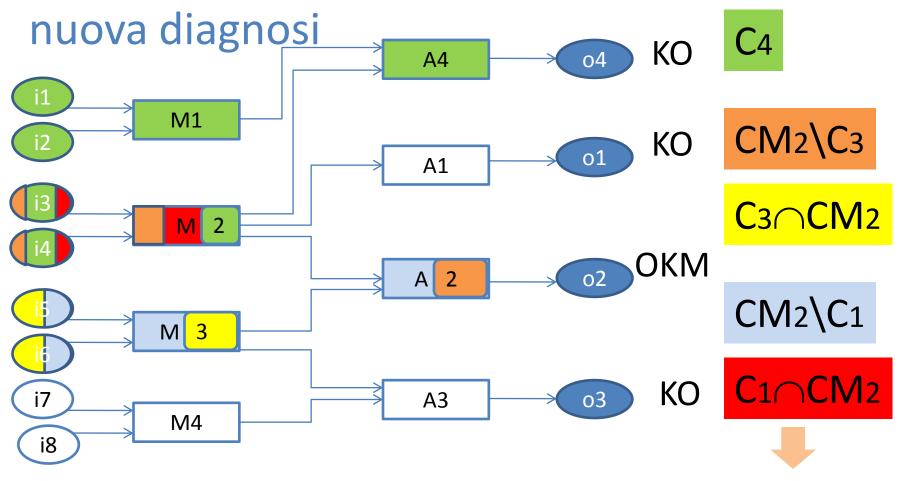
## Stesso problema, altre diagnosi



Queste candidate si aggiungono a quelle della pagina precedente

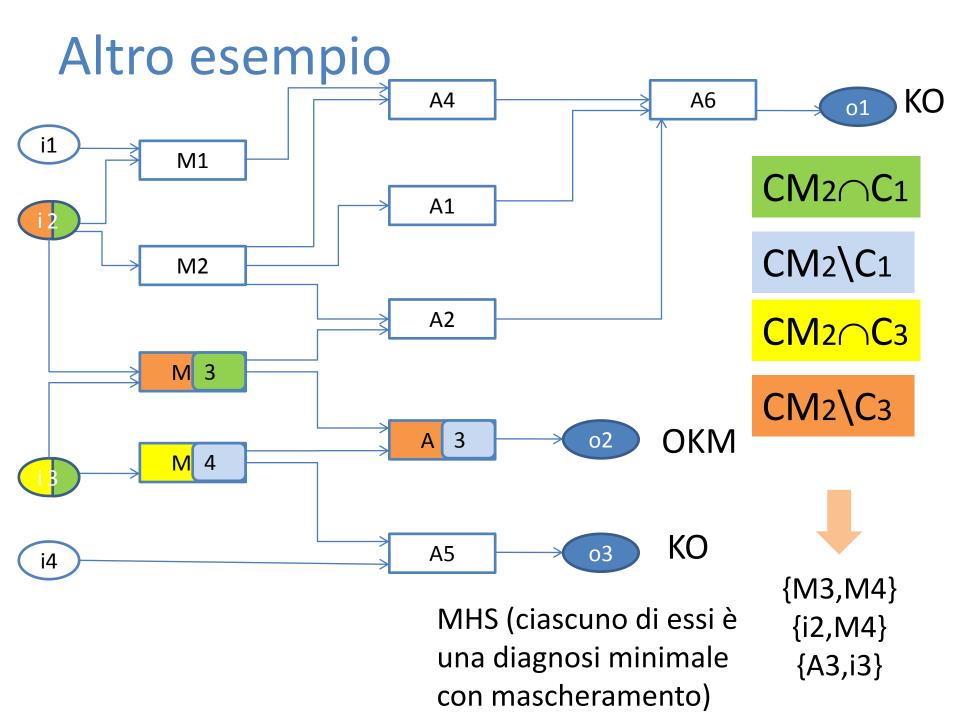
{M2,M3} {i3,M3} {i4,M3} {M2,i5} {i3,i5} {i4,i5} {M2,i6} {i3,i6} {i4,i6} {M1,A1,A2,M3} {M1,A1,A2,i5} {M1,A1,A2,i6} {i1,A1,A2,i6} {i1,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,M3} {i2,A1,A2,i5} {i2,A1,A2,i6} {A4,A1,A2,i5} {A4,A1,A2,i6} {i1,A1,A2,i6} {i1,A1,A2,i6} {i1,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,i6} {i2,A1,A2,i6}

### Stesso problema, altro calcolo, nessuna



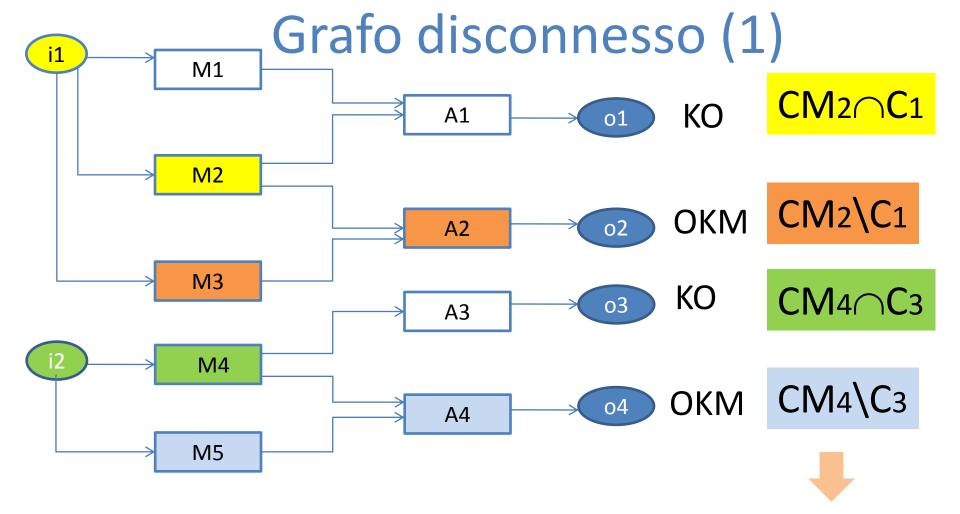
MHS: tutte le diagnosi sono condivise dagli insiemi di candidate già calcolati

{M2,M3} {M2,i5}{M2,i6} {i3,M3} {i3,i5}{i3,i6} {i4,M3} {i4,i5}{i4,i6}

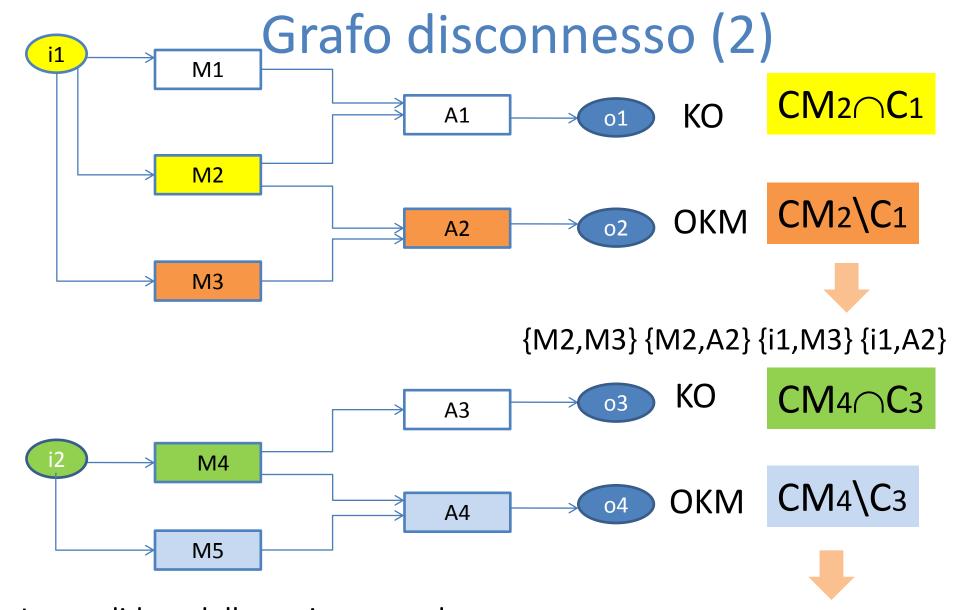


### Grafo disconnesso

- La specifica operazionale di diagnosi (minimale) con mascheramento vale anche per grafi disconnessi
- L'insieme delle diagnosi (minimali) con mascheramento relative all'intero sistema è dato dal "prodotto cartesiano" degli insiemi delle diagnosi (minimali) con mascheramento relative ai grafi connessi componenti sse nessuno di essi è vuoto



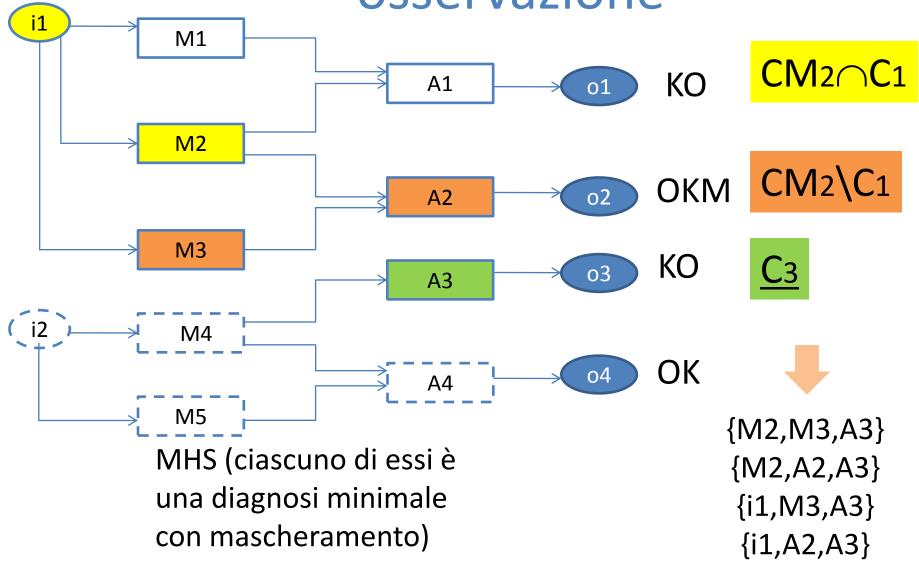
MHS {M2,M3,M4,M5} {M2,A2,M4,M5}{M2,M3,M4,A4} (ciascuno di essi è una {M2,A2,M4,A4}{i1,M3,M4,M5} {i1,A2,M4,M5} diagnosi minimale {i1,M3,M4,A4} {i1,A2,M4,A4} {M2,A3,i2,M5} con mascheramento) {M2,A2,i2,M5}{M2,M3,i2,A4} {M2,A2,i2,A4} {i1,A3,i2,M5} {i1,M3,i2,M5} {i1,A2,i2,M5}{i1,M3,i2,A4} {i1,A2,i2,A4}



Le candidate della pagina precedente sono il "prodotto cartesiano" dei due insiemi di candidate di questa pagina

{M4,M5} {M4,A4} {i2,M5} {i2,A4}

## Grafo disconnesso, altra osservazione



## Calcolo degli hitting set minimali (MHS)

Esempio.

Supponiamo di dovere calcolare i MHS della seguente collezione di insiemi (che costituisce il parametro di ingresso dell'algoritmo):

- {B3,B4}
- {A1,A2,B4}
- {A2,A5,B3,B4}

(La soluzione è: {B4} {A1,B3} {A2,B3})

### Strutture dati

Sia A la collezione degli insiemi considerata, N il numero degli insiemi che appartengono alla collezione ed M il numero di elementi (distinti) che compaiono nell'unione di tali insiemi.

Esempio (cont.)

- A: {{B3,B4}, {A1,A2,B4}, {A2,A5,B3,B4}}
- N = 3,  $M = 5 = |\{A1,A2,B3,B4,A5\}|$

### Strutture dati (cont.)

Ogni elemento degli N insiemi è univocamente identificata da un intero appartenente all'intervallo [1 .. M].

Esempio (cont.)

- {A1,A2,B3,B4,A5}
- 1 2 3 4 5

### Strutture dati (cont.)

La collezione A di N insiemi può essere rappresentata come una matrice  $A_{N,M}$ , dove il valore del componente  $a_{i,j}$  della matrice è 1 se l'elemento j appartiene all'insieme i, 0 altrimenti.

## Strutture dati (cont.)

Esempio (cont.)

• {A1,A2,B4}

{A1,	A2,	B3,	B4,	<b>A5</b> }
1	2	3	4	5

• {B3,B4}	
-----------	--

7	

•	{A2,B3,B4,A5}	3
•	$\{AZ,UJ,U4,AJ\}$	<b>J</b>

0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
0	1	1	1	1

## Algoritmo (brute force): passi

- $i \leftarrow 1$
- CICLO: Generare il sottoinsieme s<sub>i</sub> (non vuoto e distinto rispetto a quelli già generati) degli M interi considerati
- Controllare se s<sub>i</sub> è un HS (lo è se il vettore somma delle colonne corrispondenti a tutti gli elementi che appartengono a s<sub>i</sub> non contiene alcuno 0); se non lo è, goto INC
- (Se lo è,) controllare, nell'elenco degli HS già trovati (inizialmente vuoto), se ∃ un HS h tale che h ⊂ s<sub>i</sub>; se è così (cioè, se s<sub>i</sub> sicuramente non è un MHS), goto INC

# Algoritmo (brute force): passi (cont.)

- (Se  $\not\exists$  h  $\subset$  s<sub>i</sub>,) controllare, nell'elenco degli HS già trovati, se  $\exists$  degli HS h tali che s<sub>i</sub>  $\subset$  h; se è così, sostituire cumulativamente nell'elenco degli HS tutti questi h con s<sub>i</sub>; goto INC
- (Se non è così,) aggiungere s<sub>i</sub> all'elenco degli HS
- INC:  $i \leftarrow i + 1$
- Se i  $\leq 2^M 1$ , goto CICLO
- FINE

1 2 3 4 5

0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
0	1	1	1	1

#### Elenco HS

- {4}
- {1,3}
- {2,3}

#### Sottoinsiemi generati

- {1}
- **{2**}
- {3}
- {4}
- {5}
- {1,2}
- {1,3}
- $\{1,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,4\})$
- {1,5}
- {2,3}

1 2 3 4 5

0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
0	1	1	1	1

#### Elenco HS

- {4}
- {1,3}
- {2,3}

#### Sottoinsiemi generati

- $\{2,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{2,4\})$
- {2,5}
- $\{3,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{3,4\})$
- {3,5}
- $\{4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{4,5\})$
- $\{1,2,3\}$   $(\{1,3\} \subseteq \{1,2,3\})$
- $\{1,2,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,2,4\})$
- {1,2,5}
- $\{1,3,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,2,4\})$
- $\{1,3,5\}$   $(\{1,3\}\subseteq\{1,3,5\})$
- $\{1,4,5\}$   $(\{4\} \subset \{1,4,5\})$

1 2 3 4 5

0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
0	1	1	1	1

#### Elenco HS

- {4} cioè {B4}
- {1,3} cioè {A1,B3}
- {2,3} cioè {A2,B3}

Alla fine dell'esecuzione, questi sono i MHS

- Sottoinsiemi generati
- $\{2,3,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{2,4\})$
- $\{2,3,5\}$   $(\{2,3\}\subseteq\{2,3,5\})$
- $\{2,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{2,4,5\})$
- $\{3,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{3,4,5\})$
- $\{1,2,3,4\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,2,3,4\})$
- $\{1,2,3,5\}$   $(\{1,3\} \subseteq \{1,2,3,5\})$
- $\{1,2,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,2,4,5\})$
- $\{1,3,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,3,4,5\})$
- $\{2,3,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,3,4,5\})$
- $\{1,2,3,4,5\}$   $(\{4\} \subseteq \{1,2,3,4,5\})$

 Se i sottoinsiemi vengono generati in ordine di cardinalità non decrescente, la condizione s<sub>i</sub> ⊂ h è sempre falsa → effettuare il controllo relativo è inutile

### (Dimostrazione

- $\forall$ h contenuto nell'elenco degli HS,  $|s_i| \ge |h|$
- Se |s<sub>i</sub>|= |h|→ s<sub>i</sub> ⊄ h
   in particolare h ≠ s<sub>i</sub> perché, per costruzione, s<sub>i</sub> è
   distinto da tutti i sottoinsiemi già generati, fra cui h
- Se  $|s_i| > |h| \rightarrow s_i \not\subset h$

Se i sottoinsiemi vengono generati in ordine di cardinalità non decrescente, gli HS che vengono inseriti nell'elenco (nello stesso ordine di generazione) sono MHS

Se un singoletto è un HS, esso è un MHS e nessun suo superinsieme è un MHS → generare i suoi superinsiemi è inutile

Esempio (cont.)

1	2	2	4	5
	_	<b>O</b>	4	J

0	0	1	1	0
1	1	0	1	0
0	1	1	1	1

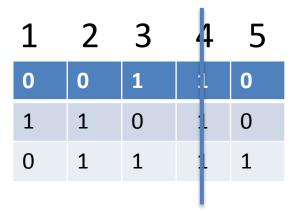
h =  $\{4\}$  è un MHS, tutti i suoi superinsiemi  $s_i$  sono HS ma nessuno di essi è stato posto nell'elenco degli HS perché h  $\subset$   $s_i$ 

## Algoritmo (brute force) migliorato: passi

- Generare tutti i sottoinsiemi singoletti degli M interi considerati; salvare ogni singoletto che è un HS, cioè la cui colonna non contiene alcuno 0, in un elenco a parte (distinto da quello degli HS), sottrarre il singoletto dall'insieme degli M interi considerati e rimuovere tale colonna dalla matrice A
- $i \leftarrow 1$
- CICLO: Generare, secondo un ordine di cardinalità non decrescente, il sottoinsieme s<sub>i</sub> (non vuoto e distinto rispetto a quelli già generati) degli M' interi rimasti, a partire dalla cardinalità 2

# Algoritmo (*brute force*) migliorato: passi (cont.)

- Controllare se s<sub>i</sub> è un HS; se non lo è, goto INC
- (Se lo è,) controllare, nell'elenco degli HS già trovati, se ∃ un HS h tale che h ⊂ s<sub>i</sub>; se è così, goto INC
- (Se non è così,) aggiungere s<sub>i</sub> all'elenco degli HS
- INC:  $i \leftarrow i + 1$
- Se i  $\leq 2^{M'} M' 1$ , goto CICLO
- (altrimenti) aggiungere all'elenco degli HS l'elenco dei singoletti HS
- FINE



#### Elenco singoletti HS

• {4}

#### Elenco HS

- {1,3}
- {2,3}

#### Sottoinsiemi generati

- {1,2}
- {1,3}
- {1,5}
- {2,3}
- {2,5}
- {3,5}
- $\{1,2,3\}$   $(\{1,3\}\subseteq\{1,2,3\})$
- {1,2,5}
- $\{1,3,5\}$   $(\{1,3\}\subseteq\{1,3,5\})$
- $\{2,3,5\}$   $(\{2,3\}\subseteq\{2,3,5\})$
- $\{1,2,3,5\}$   $(\{1,3\} \subseteq \{1,2,3,5\})$

La cardinalità massima di un MHS di una collezione di N insiemi è N → generare sottoinsiemi (degli M' elementi rimasti) di cardinalità maggiore di N è inutile