

Robustezza di \mathcal{P} e \mathcal{NP}

- rispetto a trasformazioni polinomiali di modelli / composizione polinomiale sinistra: data la macchina T nel modello \mathcal{M} simula l'esecuzione di programmi del modello \mathcal{M}' in tempo polinomiale p , se un problema è in \mathcal{P}/\mathcal{NP} in \mathcal{M}' lo è anche in \mathcal{M} , perché lì ha costo al più $p \circ f$ (f costo di $M \in \mathcal{M}'$), che è polinomiale;
- rispetto a riduzioni polinomiali di modelli / composizione polinomiale destra: se si può ridurre tramite un programma di costo polinomiale p il problema I al problema $I' \in \mathcal{P}$, allora $I \in \mathcal{P}$ perché ha costo polinomiale $f \circ p$ (f costo di I').