Problema principale: INTERFERENZA. Si manifesta quando due processi (thread) accedono ad una risorsa condivisa

Soluzione: rendere atomiche (indivisibili) un insieme di operazioni raggruppandole in una parte di codice ad alto livello chiamata SEZIONE CRITICA, in modo da garantire il comportamento corretto del sistema indipendentemente dalla velocitò relativa dei processi

Def. SEZIONE CRITICA 💿 La soluzione viene realizzata attraverso appositi algoritmi che garantiscono

Mutua esclusione Progresso Attesa limitata

\* Operazione di assegnamento gestita da due processi (istruzioni non atomiche)

Prenotazione dello stesso posto (aereo) da due punti diversi 🔘 Esempi

CLASSICO ESEMPIO DI PROBLEMATICA: PRODUTTORE CONSUMATORE: P è un processo che produce degli oggetti (scrive valori in un buffer). C. è un processo che consuma degli oggetti (legge dei valori dal B. e li elabora)

SOLUZIONE: si utilizza una chiave (LOCK). Chi usa la risorsa deve prima prendere la chiave, finito di usare la risorsa dee riporre la chiave. La soluzione si può implementare sia in maniera HW che SW A livello sw la mutua esclusione è un problema di più basso livello rispetto agli altri,

PROBLEMA:Si deve garantire mutua esclusione generalmente vengno messe a disposizione del programmatore delle funzioni per indicare che opportune risorse devono essere utilizzate in regime di mutua esclusione

PROBLEMASi deve garantire sincronizzazione: Se P è veloce e C è lento, P non deve sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due sovrascrivere il valore. Viceversa se P è lento e C è veloce. C non deve prelevare due se veloce de la valore due se veloce de la valore due se veloce due se veloce de la valore due se veloce de la valore due se veloce due s