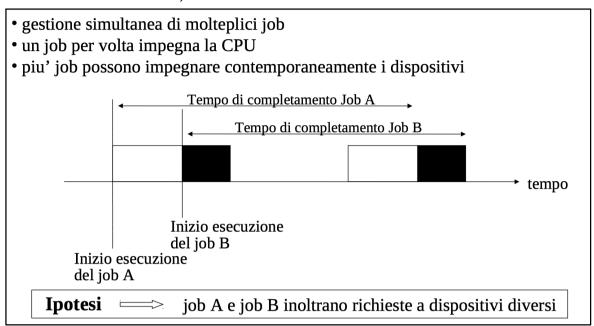


SI PAALA DIGESTIONE SIMULTANEA DI MOLTEPLICI JOB: MENTRE UN JOBA E ATTIVO, POSSO AVERE UN JOBB ATTIVO!

NEL MOMENTO IN CUI ABBIAMO UN SOB IN ESERCIZIO C QUESTO JOB VA A CHI AMARE IL MONITOR PER UN INTERAZIONE CON UN DISPOSITIUO A QUESTO PUNTO LA CPU NON SERVE PIÙ A QUESTO JOB PER UN CERTO INTERVALLO DI TEMPO, LA CPU VI ENE CENUTA AD UN AURO JOB.



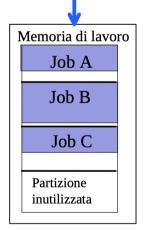
SE ABBIAMO PIÙ JOB ATTIVI, DOVE METTEREMO TUTTI QUESTI JOB NELLA NOSTRA ARCHITETTURA DI MEMORIZIAZIONE?

PER POTER ESEQUIRE LE ISTRUZIONI MACCHINO CLE JOB, ESSE DEVOAD ESSERE PRESENTI all'INTERNO della RAM, ACTRIMENTI LOE NOSTAA CPU NON RIESCE Ad eseguire IL fetch.

BENE, TUTTI QUESTI JOB DOVE POTEVANO ESSERE MEMORIZZATI

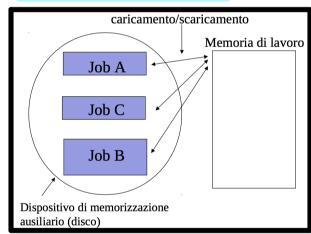
. ALL'INTERNO DELLA MEMORIA DI LAVORO

Se IL JOBA E IN ESPECIZIONE, CHIPMMA OVVIAMMENTE IL HOUITOR Che des qualche parte IN MEMORIA è PRESENTE, EVENTUOMENTO IL MONITOR PUÒ TORNOGE IL CONTROllo Ad un altro JOB.



CON PARTIZIONI MULTIPLE.

· DISCO AUSILIARIO



RAPIDO PASSAGGIO di dalli dal disco STESSO alla mumoria di lavaro, eccalo Li, corre prima.

Noi POTEVAMO CORCICATED IL JOBA all'INTERNO della memoria E DARGLI IL CONTROLLO.

Quando IL JOBA VA A ChIAMARE IL MODITOR, IL JOBA VIENE RIPORTATO JUORI dalla MEMORIA E NECLA STESSA VIENE CARICATO IL JOBC O IL JOBB.

QUESTE GOND SOUZIONI CHE SOND ARAIVATE NEGLI ANNI.

Monoprogrammazione vs multiprogrammazione

SingoLO JOB ATTIVO, SINCHÉ NON COMPLETO L'ESECUZIONE DI QUESTO JOB NON POSSO ATTIVARNE ALTRI. MANTENIA MO PIÙ DÍ UN JOB ATTIVO ALLO STESSO ISTANTE DI TERPO.

Pai MAEARI UN JOB STA ASPETTANDO UN DISPOSITINO E UN ALTRO STA UTILIZZANDO LOS CPU.

7			
monoprogrammazione		multiprogrammazione	
Utilizzo pocessore	17%	33%	
Utilizzo del disco	33%	67%	
Utilizzo stampante	33%	67%	
Tempo totale	30 min	15 min	
Throughput	6 job/ora	12 job/ora	
Tempo di risposta medio	18 min	10 min	

IN GENERALE SU UN SISTEMA OPERATIVO BATCH, NOI ABBIAHO CHE IL CONTROllo RITORNO AL MONITOR IN FUNZIONE di Scelte dell'Applicazione.

Quindi se l'Applicazione chiama un dispositivo il monitor puo prenduce il controllo e passare poi il controllo ad un altro JOB.

Se quela cosa non avviene, LA CPV Resin a Vantaggio del JOB che sta correttamente utilizzandola. Se quella Jermina noi possiamo passare la CPV ad un altro JOB per eseguire delle istruzioni machina, altrimenti NO!

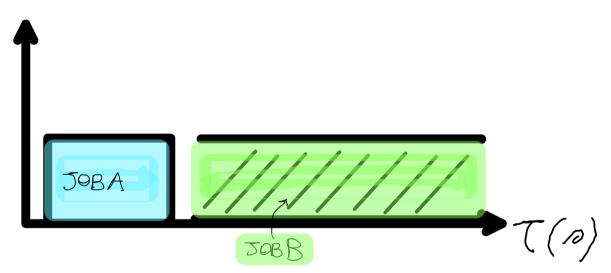
SE NOI SAPPIAMO GESTIRE LA MULTIPROGRAMMAZIONE, IN REALTÀ CON UN SISTEMA BATCH MULTIPROGRAMMATO NON SIAMO ANCORA IN GRADO DI STABILIRE QUALI DEBBANO ESSERE GLI INTERVALLI DITEMPO IN CUI QUESTI ZOB, debbano EFFETTIVAMMENTE UTILIZZARE LE RISORSE DELL'hardware.

IN PARTICOLARE LA RISORSIA PIÙ IMPORTANTE che NOI ABBIAMO CHE È LA CPU.

QUESTA COSA È OVVIAMMENTE PROBLEMATICO PER UNA CLASSE di APPLICAZIONI:

SE AWIAMO L'ESELUZIONE di un JOB, CON JREQUENTI RICHIESTE di INTERAZIONE CON UN DISPOSITIVO, IN UN'ARCHITETTURA BATCH MULTIPROGRAMMATA, questo JOB PUOS AVERC delle problematiche.

ATTENZIONE: I JOB CON REQUENTI RichiesTe di INTERAZIONE CON UN disposiTIVO, SONO QUELLI Che TIPICAMENTE USIAMO SEMPRE.



Suppositions de queto 50BB, mainterrà l'utilizzo della CPU per lungo Tempo.

Avoir in grado di presidere i controllo della CPU per riesogiare Evintualmente la produzione di quelche output che deve essere visualizzato da qualche estente, per escripio.

QUESTO È UN PROBLEMA quando ABBIANO APPLICAZIONI di questo TIPO ATTIVE NEL SISTOMA.

ESISTE ANCHE IL RISCHIO DI SOTTOUTIUZZO DELLE RISORSE: LACPU POTREYSE ESSERE OCCUPATA
DA UN ALTRO JOB, E L'INTERAZIONE COL DISPOSITIVO NON POSSIBILIO ESSERE OCCUPATA
ABBIAMO L'IMPOSSIBILITA di GESTIRE IN MANIERA CORRETTA, IL TIMING DELLE OTTENITO CHE
ANCHOPATO DI INTERNO SILVITO DELLE RISORSE: LACPU POTREYSE ESSERE OCCUPATA
DE UN ALTRO JOB, E L'INTERNO SILVITO DE LA QUESTI JOB.

QUESTO E STATO IL MOTIVO Che ha portato allo sviluppo di NUCLE GAMIGLIE DI S.O.
TIME SHARING.