

INTERAKTIV PROGRAMMERING VID
FLERA ANVÄNDARE

ALLAN BJÖRK

RE-160 Juni 1975
Inst.för Reglerteknik
Lunds Tekniska Högskola

INTERAKTIV PROGRAMMERING VID FLERA ANVÄNDARE.

A BJÖRCK

HANDLEDARE: J WIESLANDER

INNEHÅLL

1. Sammanfattning.
 2. Hårdvara.
 3. "RSX" - Real Time System Executive.
 - 3.1 Kärnminnet under RSX.
 - 3.2 Reelltidsmonitorm RSX.
 - 3.3 I/O-operationer.
 - 3.4 Monitoranrop.
 4. "TSX - Time Share Executive".
 - 4.1 "Varför swappa?"
 - 4.2 "TSX".
 - 4.3 Nyttillkommna delar.
 - 4.3.1 TSQ - Time Share Queue.
 - .2 DPQ - Disk Parameter Queue.
 - .3 SHARE direktivet.
 - .4 Status sju.
 - .5 Status åtta.
 - .6 Status nio.
 - .7 TSLOAD.
 - .8 TS....
 5. Uttestning.
- Appendix.

Sammanfattning.

Målet med examensarbetet var att göra RSX tme-sharingvänligt. För att uppnå detta har vissa modifieringar och tillägg gjorts:

Ett nytt systemdirektiv - SHARE - som förklarar att ett program är klart att placeras på skivminnet - att swappas.

Tre nya programtillstånd - status sju, åtta och nio - vilka talar om huruvida ett program är klart att swappas, håller på att swappas eller är swappat.

Programmen TS.... och TSLOAD. TS.... är ett kommunikationsprogram mellan systemet och terminalerna. Det ser till att program swappas om det är nödvändigt. TSLOAD laddar in swappade program och återställer vissa register.

Abstract.

The purpose of this paper was to make certain changes in the real time monitor RSX to make time-sharing possible.

The following features were added:

A new system directive - SHARE - which declares a task ready to be swapped.

Three new programstatus - status seven, eight and nine. They indicate whether the task is ready to be swapped, it is being swapped and it has been swapped respectively.

The programs TS.... and TSLOAD. TS.... is a link between the system and the users. If necessary it can make programs being swapped. TSLOAD loads swapped programs into core and restores certain registers.

TIMESHARING

Med timesharing avses i examensarbetet att ett program, som är inaktivt p g a att det ligger och väntar en yttre enhet, skall kunna swappas om ett annat program behöver ha access till kärnminnet.

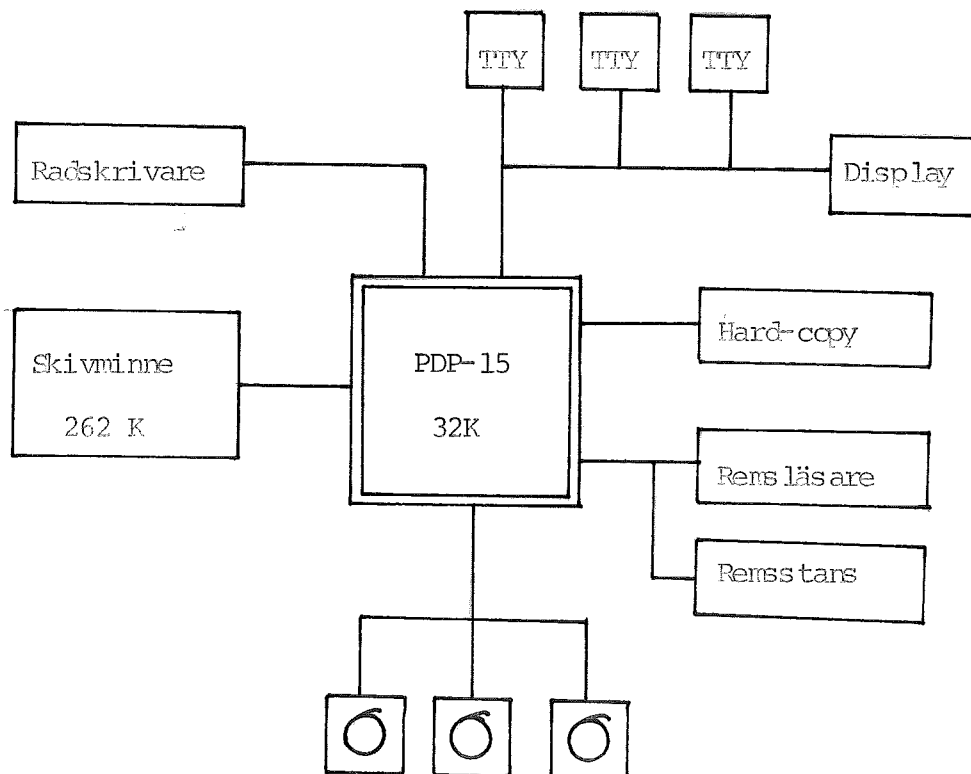
Varje användare har egna filer på massminnet. Dessa skall inte nås av någon annan användare.

2. Hårdvara.

Examensarbetet utfördes på institutionens dator - en PDP-15. Den har 18 bitars ordlängd och 32K kärnminne, vilket kan byggas ut till 128K.

Datorn är utrustad med ett skivminne på 262K.

Radskrivare, teletyper, display, hardcopy, bandstationer, remsläsare och remsstans är anslutna till systemet.



3. RSX - Real Time System Executive.

RSX är ett reelltidssystem, som ger möjligheter att utveckla, installera och exekvera program.

3.1 Kärnminnet under RSX.

Kärnminnet är under RSX uppdelat på följande sätt:

1. Avdelningar för program.
2. Common areor.
3. Informationslistor.
4. Exekutiven.

Alla program - användar- som systemprogram - är gjorda för att exekvera i speciella delar av kärnminnet s k avdelningar. Dessas storlek och placering preciseras vid uppstarten av systemet och är sedan fixerade.

Den nuvarande uppdelningen visas i figuren nedan.

Databas	77777
VP	77400
Common	76000
RTIO	75000
Common	72400
Databas	72000
LP	70000
MCR	66400
DT	64400
PUSER	61000
RF	50000
TDV	45400
PIPUS	20000
Monitor	16000
	00000

Uppdelning av kärnminnet under RSX.

Avdelningarna VP, LP och DT innehåller drivrutiner för displayen, radskrivaren och bandstationerna.

I RF finns en filhanteringsrutin för skivminnet.

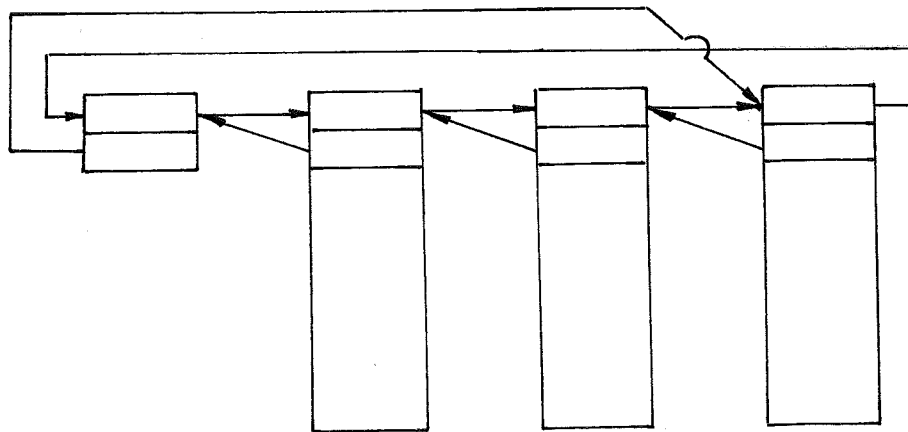
PIPUS, PUSER och TDV är avdelningar, som är avsedda för användaren. I TDV exekverar alla programutvecklingsrutinerna och det är för program, som exekverar i denna avdelning, "timesharingen" i examensarbetet är implementerad.

För att få information om det aktuella läget i systemet använder RSX dubbelt länkade listor.

Dessa består av listhuvuden, som är två intilliggande celler med fixa adresser, och vektorer eller noder vilka består av tio konsekutiva celler på godtycklig plats i kärnminnet.

De två första cellerna är pekare. Den första cellen innehåller adressen till nästa nod i listan och den andra adressen till närmast föregående nod.

En uppdatering av en lista sker lätt. Endast genom att ändra pekarna utesluts noder ur resp sätts in i en lista.



Lista i RSX.

De viktigaste listorna i RSX är:

STL - System Task List - i vilken det finns en nod för varje program, som förts in i systemet, med information om programmet.

ATL - Active Task List - är en lista över de aktiva programmen i systemet. Varje program representeras med en nod. Programmen är införda i prioritetsordning. I noden finns följande information om programmen:

- Programnamn.
- Programmets prioritet.
- PBDL nod adressen (Se nedan).
- STL nod adressen.
- Programstatusen.
- Startadressen för programmet.

Statusen - programtillståndet - talar om för monitorn vad den skall göra när den träffar på programmet:

- Status 1 Programmet finns på skivminnet och väntar på att dess avdelning skall bli ledig.
- Status 2 Avdelningen ledig - starta inläsning från skivminnet.
- Status 3 Inläsning pågår.
- Status 4 Programmet klart att startas.
- Status 5 Exekvering pågår.
- Status 6 Exekveringen uppskjuten tills vidare.

PBDL - Partition Block Description List - är en lista över alla avdelningarna i kärnminnet.

I PBDL-noden finns det en registerräddningsarea, som används vid programavbrott. Dessutom lagras vissa variabler, som är unika för varje program, i noden. Dessa måste räddas om programmet swappas då det nya programmets variabler är annorlunda.

PDVL - Physical DeVice List - är en lista över de fysiska enheterna i systemet.

I PDVL-noden finns ett listhuvud för de I/O-operationer enheten skall göra.

POOL - innehåller alla outnyttjade noder.

3.2 Realtidsmonitorn RSX.

RSX har fyra huvudbeståndsdelar:

1. Programutvecklingsrutiner.
2. Operatörskommunikation.
3. I/O-rutiner.
4. Monitorn eller exekutiven.

Programutvecklingen sköts av ett kärnminnesresident program - TDV - i exekutiven. Det kallar på kommandon från användaren in editorer, kompilatorer och andra nödvändiga rutiner.

Operatörskommunikationen sköts av ett interaktivt program - MCR.

Monitorn övervakar exekveringen av program, sköter kärnminnes- och skivminnesallokering resp deallokering och I/O-köande.

Vad systemet skall göra avgör monitorn genom att undersöka den aktiva listan m a p programmens status. Undersökningen startar från "toppen" så att program med hög prioritet behandlas först.

När ett program är i status ett undersöks om avdelningen i kärnminnet där programmet skall exekvera är ledig.

Om avdelningen är upptagen får programmet vänta och nästa program i listan undersöks.

Är avdelningen ledig sätts statusen till två. Det innebär att inläsning av programmet från skivminnet till kärnminnet startas och statusen sätts till tre.

När inläsningen är klar sätts statusen till fyra , vilket betyder att programmet är klart att startas av monitorn.

Status fem innebär att programmet håller på och exekverar. Om ett programavbrott kommer skall vissa register räddas.

Vid status sex är exekveringen uppskjuten tills vidare.

3.3 I/O-operationer.

När ett program skall göra en I/O-operation sker detta på en logisk enhet. Den fysiska enheten är sedan associerad till den logiska.

Detta gör systemet flexibelt. Om en yttre enhet faller ifrån associeras bara en ny enhet till den logiska och operationen kan fortsätta.

Varje fysisk enhet har en drivrutin. I denna finns en kö - request-kön - för de operationer enheten skall utföra.

När ett program skall göra en I/O-operation på en logisk enhet placeras en nod, vilken innehåller de data som behövs för operationens utförande, i request-kön hos den drivrutin som är associerad till den logiska enheten.

Requestkön undersöks var gång monitorns undersökning av den aktiva listan når till drivrutinen.

Då tas den första noden ur kön och operationen utförs. När denna är klar så initieras nästa tills kön är tom.

3.4 Kommunikation program-monitor.

För att kommunicera med monitorn använder programmen direktiv, som utförs genom s k CAL-instruktioner.

CAL är en instruktion, som överför kontrollen till monitorn via en fix adress i kärnminnet.

I CAL-instruktionen ingår en adress till ett "CAL CPB" - CAL Parameter Block - som innehåller de variabler monitorn behöver för att utföra direktivet.

När ett program gör ett monitoranrop med en CAL-instruktion måste det rädda innehållet i de hådvaruregister, som kan behövas efter anropet. Inga register får nämligen förväntas ha samma värden efter monitoranropet som det hade innan.

4. "TSX - Time Share Executive".

RSX har i examensarbetet modifierats så att det tillåter att program swappas. En allmän beskrivning av det nuvarande systemet och proceduren att swappa ett program följer nedan samt sedan en närmare beskrivning av de ingående delarna.

4.1 "Varför swappa program?".

Ett program befinner sig normalt på skivminnet tills det kallas in. När det kallats in stannar det i kärnminnet tills det har exekverat färdigt. Swapping är inte möjligt.

Den enda effektivitetshöjande faciliteten i det nuvarande RSX är multiprogrammering d v s flera program kan samtidigt ligga i kärnminnet i olika avdelningar. När ett program väntar på någon yttre enhet kan ett annat exekvera under tiden.

Detta gör att programutvecklingsfunktioner, vilka vi främst haft i åtanke för att införa en time-sharing facilitet, skulle kunna exekveras parallellt i olika avdelningar.

I det nuvarande RSX kan inte olika användare göra detta oberoende av varandra. Kommandorader till TDV (se avsnitt 3.2) kan bara ges från en enhet - TDV-teletypen.

Ett sådant arrangemang är dessutom kärnminneskrävande. Det går ut över andra avdelningar och common block, som får utgå för att ge plats åt den extra avdelningen. I det nuvarande systemet går det därför inte att tillåta en sådan kärnminnesdisposition.

Nackdelarna försvinner om man tillåter att program swappas t ex när de väntar på någon I/O-operation. Programmen kommer ^{bara} att utnyttja en gemensam area i kärnminnet.

Exempel: Tiden att swappa avdelningen TDV och ladda in den igen är av storleksordningen 1 sekund. Om en operatör skall skriva en rad på en teletype tar detta några sekunder. Behöver han dessutom tänka innan han skriver inses vilka vinster, som kan göras.

4.2 "Swapping".

"Swapping" innebär att ett program kan placeras på ett massminne när ett annat program vill ha access till kärnminnet.

För att ett program skall få swappas måste vissa villkor vara uppfyllda:

1. Programmet skall vara i status sju.
2. Det finns ett annat program, som vill ha access till avdelningen TDV.
3. En räddningsarea skall finnas på skivminnet.

Att programmet är i status sju betyder att systemet förklarar att det inte finns några hinder för att programmet swappas.

Status sju sätts av ett systemdirektiv - SHARE.

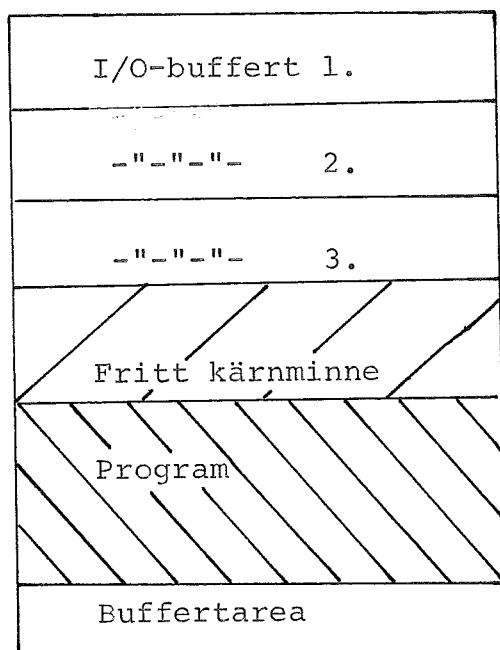
Om ett program swappas eller ej avgörs när den aktiva listan (ATL) undersöks av monitorn. Finns det ett program i status sju ser den efter om något swappat program vill in. Det görs genom att monitorn undersöker TSQ - en speciell lista över alla swappade program - om det finns något som är klart att komma in.

Finns inget kontrollerar monitorn om något nytt program, som exekverar i TDV, vill in. Så är fallet om en speciell variabel kallad RNTSEV är satt.

När ett annat program vill in swappas det inläggande programmet. Detta görs genom att en nod över programmet placeras i TSQ. I noden räddas en del data ur PBDL-noden, som kommer att förändras när ett nytt program kommer in.

Därefter reserveras en i förväg iordningställd räddningsarea på skivminnet för programmet genom att den nod, som representerar arean i DPQ, tas ur DPQ. DPQ är en lista över tillgängliga räddningsareor.

Sedan startas överföringen av avdelningen TDV från kärnminnet till skivminnet. Avdelningen som helhet förs alltså ut på skivminnet oberoende av det inläggande programmets storlek. Anledningen till detta är hur en avdelning utnyttjas. Se figuren nedan.



Swappar man hela avdelningen kommer automatiskt eventuella buffertareor med. Inga kontroller eller extra överföringar behöver göras.

När överföringen av det inneliggande programmet är klar undersöks ATL från toppen för att programmet med högst prioritet skall komma in.

Swappade program laddas in av ett speciellt program i monitorn - TSLOAD. Det startas av monitorn när den finner ett swappat program, vars I/O-operationer är klara.

4.3.1 TSQ - Time Share Queue.

TSQ är en lista över alla swappade program.

Program förs in i listan när monitorn hittar ett program i status sju och ett annat program som vill in.

Programmet TSLOAD tar bort program ur listan sedan de laddats in i kärnminnet.

Varje program representeras av en nod. I noden räddas vissa data ur programmets "partition block":

1. Programstorlek. x/
2. Antal pågående I/O-operationer.
3. Virtuell programstorlek.
4. Antal I/O-buffrar.
5. JEA-registret.

Dessutom lagras ATL- och DP-nodsadresserna i noden.

Några andra register behöver inte räddas då programmet för att vara i status sju måste ha gjort ett monitoranrop. Vid ett sådant kan inga register förväntas vara densamma utan programmet får rätta de de register det behöver.

Listning se appendix A.

När ett program skall swappas behövs det utrymme på skivminnet. Att göra detta var gång ett program skall ut är en tidsödande operation. Det enda monitorn kan komma att göra är att allokeras skivminne om det är stor input-output.

Därför har DPQ införts. Det är en lista med färdigtällda räddningsareor.

Dessa kan antingen allokeras vid uppstarten av systemet eller också kan en räddningsarea iordningställas varje gång request görs på ett program. I det senare fallet får deallokering ske vid exit.

När monitorn tänker swappa ett program tas en nod ur DPQ, vilket reserverar den räddningsarean för programmet, som skall swappas. Adressen till DPQ-noden räddas i TSQ-noden.

När det swappade programmet laddats in av TSLOAD sätts noden åter in i DPQ.

Varje räddningsarea representeras av en nod med följande innehåll:

1. Sidan på skivminnet.
2. Adressen på skivminnet.
3. Reserverat för kärnminnesadressen.
4. Storleken på programmet (= TDV's storlek: 25400 oktalt).

Dessutom används ett ord för att rädda ett register som int fått plats i TSQ-noden.

Listning se appendix B.

4.3.3 SHARE direktivet.

Direktivet SHARE placerar ett program i status sju d v s förklarar att det är klart att placeras på skivminnet om ett annat program skulle vilja använda avdelningen TDV.

SHARE finns i två former. I det första fallet har programmet självt förklarat sig villigt att stiga åt sidan - "selfissued directive" - genom en inprogrammerad instruktion. Det är främst avsett för beräkningsprogram med låg prioritet. När ett program med hög prioritet gör "share" på sig själv kan det förorsaka att det bara åker in och ut så fort något annat program vill ha access till TDV.

I det andra fallet är det ett systemprogram som tillåts köra ut ett inneliggande program genom en SHARE-instruktion. Att sätta status sju i detta fall tillåts endast om det inneliggande programmet väntar på en yttre enhet.

Detta för att garantera att programmet inte har några anspråk på innehållet i hårdvaruregistrena. När ett program väntar på en yttre enhet är nämligen programmets sist utförda instruktion ett monitoranrop. Behövs något register efter anropet skall det vara räddat i programmet.

Att ett program är fixerat i kärnminnet är inget hinder för att swappa det. Systemet utför inga tester om detta.

Listning se appendix C.

4.3.4 Status sju.

Om ett program är i status sju är det klart att swappas. Då monitorn vid undersökningen av den aktiva listan (ATL) finner ett program i status sju kontrollerar den om något annat program behöver avdelningen genom att undersöka dels TSQ för att se om något swappat program är klart dels om "time-sharing"-händelsevariabeln är skild från noll, vilket indikerar att ett program blivit efterfrågat och vill in.

Skulle det finnas någon som vill in swappas programmet, en del register i programmets "partition block" räddas och en nod över programmet placeras i TSQ. Avdelningen förklaras ledig och den aktiva listan undersöks från toppen.

Några andra register än de ovan nämnda räddas inte då programmet för att vara i status sju måste ha gjort ett monitoranrop och därmed avsagt sig rätten till registerinnehållena.

Listning se appendix D.

4.3.5 Status åtta.

När ett program är i status åtta håller det på att placeras på skivminnet. Monitorn testar om detta är klart och sätter i så fall programstatusen till nio.

Listning se appendix E.

4.3.6 Status nio.

Programmet är swappat. Monitorn undersöker om avdelningen är ledig och om programmet är klart att komma in i igen. I så fall startas programmet TSLOAD (se nedan), vilket återför programmet till kärnminnet.

Listning se appendix F.

4.3.7 TSLOAD.

TSLOAD är ett kärnminnesresident program, vilket har en egen avdelning i exekutiven. Det hämtar in swappade program och återställer de i TSQ-noden räddade registrena i programmets PBDL-nod.

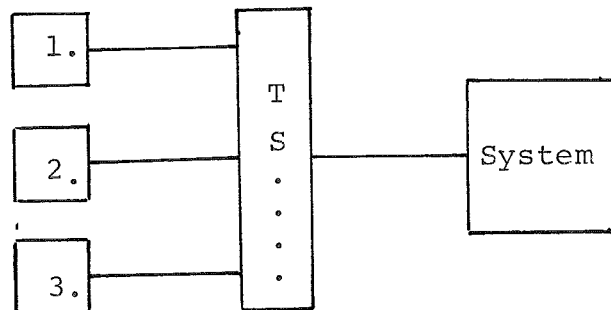
Den använda räddningsarean på skivminnet förklaras ledig genom att dess nod åter sätts in i DPQ.

TSLOAD startas av monitorn när den finner ett swappat program, vilket är klart att komma in.

Listning se appendix G.

4.3.8 TS.... .

Programmet TS.... sköter input/output-operationerna mellan teletyperna och systemet. TS.... kallas i fortsättningen TS av skrivtekniska skäl.



När ett program vill skriva eller läsa på en teletype köas operationen i en kö - request-kön - hos TS istället för som tidigare hos enheten själv.

Om ett program vill skriva överförs programmets buffert till en buffert i TS. TS ger sedan klartecken till programmet, som uppfattar att operationen är klar. Det kan fortsätta att exekvera.

TS skriver sedan på rätt teletype. Detta görs genom att request-kön undersöks och operationerna identifieras. Dessa överförs sedan till användarköer - varje användare har en kö för sina I/O-operationer.

Från dessa initieras sedan operationerna en och en. Var gång en operation är klar undersöks dessa köer av TS om det finns någon ny operation, som skall startas.

Vill ett program göra en läs-operation får det besked att vänta. TS läser in teletypebufferten till en buffertarea i TS. Därefter kontrollerar TS att programmet inte är swap-pat. Är så fallet förklaras programmet klart att komma in. När programmet är i kärnminnet överförs TS-bufferten till programmets buffert.

Om för många skrivoperationer eller en läsoperation köats för en användare gör TS "share" på programmet ifråga och väntar på att den operationen skall bli klar.

Sedan överförs inga operationer från request-kön till användarkön förrän TS dels blivit klar med operationerna ifråga och dels kontrollerat att programmet finns i kärnminnet. Detta är nödvändigt då ett annat program kanske ligger i avdelningen. Det kan då få felaktiga data i sina celler.

Listning se appendix H.

5. Uttestning.

En fullständig testning av det nya systemet har inte varit möjlig då de gamla systemprogrammen inte är gjorda så att de accepterar swapping av användarprogram.

Den testning som gjordes skedde i två etapper. I den första testades direktivet SHARE i "selfissued" form och de nya delarna i monitorn, som sköter status sju, åtta och nio för att se om vi överhuvudtaget var på rätt väg.

Det hela fungerade utmärkt. Körningar med upp till fem program "samtidigt" exekverande i TDV gjordes.

Begränsningen för antalet program tycks bara ligga i hur många räddningsareor man är beredd att släppa till.

I den andra etappen hade TS tillkommit och tilläts göra "SHARE" på inneliggande program. Editorer och några andra stora program swappades bl a och det fungerade bra.

Ett försök att köra två editorer parallellt i TDV misslyckades p g a att "Disk file handlern" inte var anpassad till swappingförfarandet. Den uppfattade det som om editorerna arbetade med samma fil på skivminnet, vilket inte är tillåtet.

I framtiden kommer varje användare att ha egna skivminnesutrymmen. Dessa svårigheter försvinner då.

Det hela tycks alltså kunna fungera med en del kompletteringar i gamla systemprogram.

Appendix A och B.

*** FORMAT & CONVENTION DESCRIPTIONS

/

/ TSQ - TIME SHARE QUEUE

/ TSQ IS A DIRECTORY OF SHARED TASKS WHICH ARE SWAPPED

/ TO DISK

/ STATUS SEVEN INSERTS NODES IF AN OTHER TASK NEEDS THE

/ PARTITION.

/ TSLOAD REMOVES NODES FROM DEQUE.

/ TSQ IS SCANNED FROM STATUS SEVEN AND FROM TSLOAD BY TSQSCN

/ FOR TASKS READY TO RESUME EXECUTION.

/

/ EACH ENTRY IS A DEQUE NODE OF THE FOLLOWING FORMAT:

/

TS.FP=0 / FORWARD LINKAGE

TS.BP=1 / BACKWARD LINKAGE

TS.DP=2 / DISK PARAMETER NODE ADDRESS

TS.AP=3 / ATL NODE ADDRESS

TS.TP=4 / TASK PRIORITY

TS.EV=5 / EV ADDRESS

TS.PT=6 / COUNT OF PENDING TRANSFERS

TS.VS=7 / VIRTUAL SIZE

TS.BP=10 / BUFFER POINTER

TS.JE=11 / JEA REGISTER

/

/ DPQ - DISK PARAMETER QUEUE

/ WHEN A TASK IS RUN ON TS-BASIS AN AREA IS ALLOCATED ON

/ DISK TO SAVE THE TASK IF IT HAS TO BE SWAPPED.

/ THE NODE IS USED AS CONTROL TABLE BY STATUS SEVEN

/ AND TSLOAD.

/ NODE FORMAT:

/ FORWARD LINKAGE

/ BACKWARD LINKAGE

/ DISK PLATTER NUMBER

/ DISK STARTING ADDRESS

/ USED FOR CORE STARTING ADDRESS

/ WORD COUNT = PARTITION SIZE

/ TASK SIZE SAVE (TEMPORARILY?)

/ UNUSED

/ UNUSED

/ UNUSED

/

.EJECT

APPENDIX C.

*** 'SHARE DIRECTIVE

,TITLE *** 'SHARE DIRECTIVE

```

/
/ THIS DIRECTIVE SETS STATUS TO SEVEN I.E. THE TASK IS
/ READY TO BE SWAPPED TO DISK IF A TASK WITH HIGHER
/ PRIORITY NEEDS THE PARTITION.
/ A FIVE WORD CAL PARAMETER BLOCK IS USED:
/
/   CPB   (0)   CAL FUNCTION CODE = (36)
/         (1)   EVENT VARIABLE ADDRESS
/         (2)   NAME WORD FIRST HALF
/         (3)   NAME WORD SECOND HALF
/         (4)   TSLOADING EVENT VARIABLE
/
/ IF THE DIRECTIVE IS REJECTED, THE EVENT VARIABLE (IF SPECIFIED)
/ IS SET TO ONE OF THE FOLLOWING NEGATIVE VALUES:
/
/   -202   TASK NOT ACTIVE
/   -203   DIRECTIVE NOT TASKISSUED
/   -333   THE TASK, THAT IS TO BE SHARED,
/           IS NOT IN STATUS THREE.
/
/ IF THE DIRECTIVE IS ACCEPTED THE TASK STATUS IS SET TO SEVEN
/ AND THE EVENT VARIABLE (IF SPECIFIED) IS SET TO +1.
/ IF THE DIRECTIVE IS SELFISSUED THE ADDRESS OF A POSITIV EVENT
/ VARIABLE IS DEPOSITED IN THE ATKL NODE TO INDICATE THAT THE
/ TASK IS READY TO RESUME EXECUTION IMMEDIATLY.
/
/ IF CAL NOT SELFISSUED IS THE TSLOADING EV ADDRESS STORED IN THE ATKL
/ NODE. IN THIS CASE THE TASK MUST BE IN STATUS THREE TO BE PUT IN
/ STATUS SEVEN.
/
/
SH.      LAW      -5           / CHECK RANGE
        JMS      CPBRX
        LAC      X11          / CAL TASKISSUED?
        SZA
        JMP      CX203        / NO - EXIT.
        LAC      2,X          / YES - CAL SELFISSUED(I,E,
        SZA          / NAME WORDS ARE ZERO)?
        JMP      SH,2
        LAC      3,X
        SZA
        JMP      SH,2        / NO10
        LAC      1,X          / YES -
        SNA          / EV?
        JMP      SH,1        / NO EV
        PAX          / EV SPECIFIED - SET IT +1
        CLA10 IAC
        DAC      0,X
SH.1    LAC      CURTSK      / SET AN ADDRESS OF A POSITIV
        PAX          / EV IN ATL NODE TO INDICATE
        LAC      (SH,EV)    / THAT THE TASK IS READY TO
        DAC      A,EV,X     / RESUME EXECUTION.

```

*** 'SHARE DIRECTIVE

```

      ,SET6                      / ,SET6 TO SCAN ATL FROM TOP
*G    LAC      (401000)
*G    ISA
      LAC      (7)              / SET STATUS SEVEN AND JUMP
      JMP      WSCC             / WAIT, WAITFOR&SUSPEND COMMON CODE
/
/ CAL NOT SELF ISSUED. CHECK IF THE TASK IS ACTIVE AND IF IT IS IN
/ STATUS THREE.
/
SH.2  LAC      X10              / SCAN ATL FOR TASK NAME
      AAC      +2
      DAC      R2              / NAME DOUBLE WORD ADDRESS
      LAC      (ATKL)          /
      DAC      R1              / DEQUE LIST HEAD
      JMS      SNAM            / NAME FOUND?
      JMP      CX202           / NO - EXIT
      PAX
      LAC      A,TS,X
      AND      (377777)        / TASK IN STATUS THREE
      AAC      -3
      SZA
      JMP      CX333
      LAC      A,TS,X          / YES - SET STATUS SEVEN
      AAC      +4
      DAC      A,TS,X
      LAC      X10              / GET TSLOADING EVENT VARIABLE ADDRESS
      AAC      +4              / (IF SPECIFIED) AND STORE IN ATL NODE.
      DAC      R2
      LAC*     R2
      SZA
      DAC      A,EV,X          /SPECIFIED?
      JMP      CXSUC           /YES
                                  / SET EV +1 IF SPECIFIED AND EXIT
                                  / CAL SERVICE ROUTINE.

SH.EV 1
      .LST
      .IFUND L,SER
      .NOLST
      .LST
      .IFUND L,S789
      .NOLST
      .ENDC
      .EJECT

```

APPENDIX D.

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```

/
/ STATUS SEVEN - A CORERESIDENT TASK IS READY TO BE SWAPPED.
/ ENTRY AT API-7 WITH ATL NODE ADDRESS IN XR
/
S7      ,RTL6                /RAISE TO LEVEL 6
*G
*G      LAC      (400002)
*G      ISA
*G      PXL
*G      JMS      TSQSCN      /SAVE ATL NODE ADDRESS
*G                        /SCAN TSQ FOR TASK READY TO START,
*G                        /(R6,X10,XR&AC ALTERED).
*G      SKP
*G      JMP      S7,A        / NO TASK READY
*G      LAC      RNTSEV     / TASK IN TSQ READY
*G      SZA
*G      JMP      S7,A        / YES - REQUEST.
*G      PLX
*G      DBK
*G      LAW      -1         / NOT REQUEST -
*G      TAD      A,EV,X     / TEST OWN EV IF I/O IS READY
*G      DAC      X10
*G      LAC*     X10
*G      SNA
*G      JMP      M2         / NOT READY - CONTINUE ATL SCAN
*G      JMP      S3,B       / READY - GO TO STATUS FOUR

```

```

/
/ A TASK NEEDS ITS PARTITION, SET UP A TSQ NODE AND
/ PUT STATUS SEVEN TASK ON DISK
/

```

```

S7.A    LAC      (DPQ)      / LIST HEAD ADDRESS FOR PICK
        DAC      R1
        JMS      PICK      / PICK A NODE (R2,R6,XR&AC ALTERED).
        HLT
        DAC      R4        / SHOULDN'T HAPPEN - STOP.
        DAC      R4        / SAVE NODE ADDRESS
S7.B    JMS      PENP      / PICK A NODE FROM POOL (R1,R6,XR&AC ALTERED).
        JMP      S7,B      / POOL EMPTY - STAY AT STATUS SEVEN
        DAC      R2        / SAVE ADDRESS FOR SPRI
        IAC
        DAC      X10       / SET UP TO FILL NODE
        LAC      R4        / SET DPN ADDRESS IN TSQ NODE
        DAC*     X10
        PLX
        PXA
        DAC*     X10
        LAC      A,TP,X    / TASK PRIORITY
        DAC*     X10
        LAC      A,EV,X    / SAVE EVENT VARIABLE ADDRESS IN TSQ NODE.
        DAC*     X10
        LAC      R2        / SET POINTER TO TSQ NODE IN A,EV
        DAC      A,EV,X

```

```

/
/ SAVE PARTITION BLOCK DATA
/

```

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```

LAC      A,PB,X      / ACCESS TO PARTITION BLOCK
PAX
LAC      P,TP,X      / COUNT OF PENDING TRANSFERS
DAC*     X10
LAC      P,VS,X      / VIRTUAL SIZE
DAC*     X10
LAC      P,BP,X      / BUFFER POINTER
DAC*     X10
LAC      P,JE,X      / JEA REGISTER
DAC*     X10
LAC      R4          / TASK SIZE IS SAVED IN DP NODE.
AAC      +5
DAC      X10
LAC      P,TS,X
DAC*     X10
LAC      (TSQ)       / LIST HEAD ADDRESS
DAC      R1
JMS      SPRI        / INSERT NODE (R1,R2,R3,R6,XR&AC ALTERED).
/
/ SET UP TO FILL DISK CONTROL NODE AND CONTROL TABLE
/
S7.C     JMS      PENP      / PICK NODE FROM POOL (R1,R6,XR&AC ALTERED).
        JMP      S7.C      / POOL EMPTY - STAY AT STATUS SEVEN
        DAC      R2        / SAVE ADDRESS FOR SPRI
        IAC
        DAC      X10
        PLX
        LAC      A,SN,X     / ATL NODE ADDRESS TO XR
        DAC*     X10        / STL NODE ADDRESS
        DZM*     X10        / EXEC MODE INDICATION
        LAC      A,TP,X     / TASK PRIORITY
        DAC*     X10
        LAC      (31)       / FUNTION CODE - PUT
        DAC*     X10
        LAC      A,PB,X
        PAX
        AAC      P,EV       / EV ADDRESS
        DAC*     X10
        DZM      P,EV,X     / CLEAR DISK PUT EV
/
        LAC      R4        / DP NODE ADDRESS TO AC.
        AAC      +2        / CONTROL TABLE IS IN DP NODE.
        DAC*     X10
        IAC
        DAC      X10
        LAC      P,BA,X     / CORE STARTING ADDRESS
        DAC*     X10
        LAC      (DSKRQ)    / LIST HEAD ADDRESS
        DAC      R1
        JMS      SPRI        / INSERT NODE (R1,R2,R3,R6,XR&AC ALTERED).
/
        ,INH
        LAC      DSKTG      / SET DISK TRIGGER

```

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```
AND      (377777)
TAD      (400000)
,ENB
DAC      DSKTG
PLX
LAC      (400010) / ATL NODE ADDRESS TO XR
DAC      A,TS,X   / SET STATUS EIGHT
DBK
JMP      M6       / DEBREAK TO API-7
                        / A SIGNIFICANT EVENT HAS JUST
                        / OCCURRED- SCAN ATL FROM TOP
,EJECT
```

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```

/
/ TSQSCN - TSQ SCAN. SCAN TSQ FOR TASK READY TO
/ RESTART.
/ CALLING SEQUENCE:
/   JMS TSQSCN
/ EXIT CONDITIONS:
/   RETURN AT JMS+1 IF NO TASK
/   RETURN AT JMS+2 WITH TSQ NODE ADDRESS IN XR
/   IF TASK FOUND
/ REGISTERS ALTERED:
/   R6, X10, XR, AC
/
TSQSCN  0
        LAC    TSQSCN    /SAVE RETURN ADDRESS
        DAC    R6
        LAC    (TSQ)    / LIST HEAD ADDRESS
        PAX
SCN1.   LAC    T,FP,X    / ACCESS TO NEXT NODE
        SAD    (TSQ)    / END OF LIST
        JMP*   R6        / YES- NO TASK READY
                          / RETURN AT JMS+1
        PAX        / NO
        LAW    -1        / EVENT VARIABLE SET
        TAD    TS.EV,X
        DAC    X10
        LAC*   X10
        SNA        / TASK READY TO RESTART?
        JMP    SCN1.    / NO - CONTINUE SCAN
        ISZ    R6        / YES - RETURN AT JMS+2
        JMP*   R6
/
.LST
.IFUND L,SER
.NOLST
.LST
.IFUND L,RER

```

APPENDIX E.

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```
/
/ STATUS EIGHT - A TASK IS SWAPPING TO DISK
/ ENTRY AT API-7 WITH ATL NODE ADDRESS IN XR
/
S8      .INH
        PXL                / SAVE ATL NODE ADDRESS IN LR
        LAC      A.PB,X
        PAX                / ACCESS TO PARTITION BLOCK
        LAC      P.EV,X
        SNA                / TASK ON DISK
        JMP      M5         / NO - CONTINUE ATL SCAN
/
/ TASK ON DISK. FLAG THE PARTITION FREE. SET STATUS NINE
/ AND SCAN ATL FROM TOP.
/
        DZM      P.FW,X    / YES - SET PARTITION FREE
        PLX                / SET STATUS NINE
        LAC      (400011)
        DAC      A.TS,X
        .ENB
        JMP      M6         / A SIGNIFICANT EVENT - SCAN ATL FROM TOP
/
        .EJECT
```

APPENDIX F.

*** SIGNIFICANT EVENT RECOGNITION

```

/
/ STATUS NINE - TASK HAS BEEN SWAPPED.
/ ENTRY AT API-7 WITH ATL NODE ADDRESS IN XR
/ TEST IF I/O IS READY
/
S9      .INH
PXL
LAC      A,EV,X      / SAVE ATL NODE ADDRESS.
PAX      / EV ADDRESS IS IN TSO NODE.
          / TSO NODE ADDRESS
LAW      -1
TAD      TS,EV,X
DAC      X10
LAC*     X10
SNA      / I/O READY
JMP      M5          / NO - CONTINUE ATL SCAN
/
/ I/O IS READY, TEST IF PARTITION IS FREE,
/
PLX
LAC      A,PB,X      / ACCESS TO PARTITION BLOCK
PAX
LAC      P,FW,X      /
SPA      / PARTITION OCCUPIED?
JMP      M5          / YES - CONTINUE ATL SCAN
XOR      (400000)    / NO - FLAG PARTITION OCCUPIED
DAC      P,FW,X
CLC
,ENB
DAC      TSLTG      / AND START TSLOAD
JMP      M6
,EJECT

```


APPENDIX G.

*** 'TSLOAD' - TIME SHARE LOAD TASK

.TITLE *** 'TSLOAD' - TIME SHARE LOAD TASK

```

/
/ TSLOAD IS TRIGGERED WHEN A TASK IN TSQ IS READY TO
/ RESUME EXECUTION AND THE PARTITION IS FREE OR THE TASK
/ OCCUPYING IT HAS BEEN SWAPPED TO DISK.
/ TSLOAD SCANS TSQ FOR A TASK READY TO RESUME EXECUTION. IF A TASK
/ IS READY IT IS LOADED INTO ITS PARTITION.
/
/ THIS TASK IS ALWAYS CORE RESIDENT AND RESIDES IN PARTITION
/ THAT IS NOT AVAILABLE FOR OTHER TASKS.
/ IT CONTAINS A PARTITION BLOCK THAT IS ONLY USED AS A REGISTER SAVE
/ AREA.
/ IT IS NOT A PART OF THE PARTITION BLOCK DESCRIPTION LIST NOR IS THE
/ FLAGS WORD EVER CHECKED OR ALTERED.
/ THE TASK IS ALWAYS IN STATUS FOUR I.E. READY TO BE RUN.
/ WHEN THE TASK IS IDLE IT WILL PERFORM WAITFOR ON THE TRIGGER EVENT
/ VARIABLE.
/ THE TASK IS NEVER REQUESTED, NOR DOES IT EXIT, THEREFOR THERE
/ IS NO STL ENTRY FOR IT.
/
/

```

```

WFTSL CAL WFTSLT / WAIT FOR TRIGGER
DZM TSLTG / CLEAR THE TRIGGER EV
JMS TSQSCN / SCAN TSQ FOR TASK READY TO
/ RESUME EXECUTION.
HLT / NO TASK READY - STOP
PXL / TASK READY - SAVE TSQ NODE ADDRESS
PXA
DAC SAVTSN
LAC (DSKGET) / SET CT ADDRESS IN CPB
AAC +3
DAC R3
LAC TS.DP,X / CT IN DISK PARAMETER NODE
DAC R4 / SAVE DPN ADDRESS TEMPORARILY
AAC +2
DAC* R3
LAC TS.AP,X / ACCESS TO PARTITION BLOCK
PAX
LAC A.PB,X
PAX

```

RESTORE PARTITION BLOCK

```

PLA / ACCESS TO SAVED DATA
AAC +5 / IN TSQ NODE
DAC X10
LAC* X10 / COUNT OF PENDING TRANSFERS
DAC P.TP,X
LAC* X10 / VIRTUAL SIZE
DAC P.VS,X
LAC* X10 / BUFFER POINTER
DAC P.BP,X
LAC* X10 / JEA REGISTER

```

*** 'TSLOAD' - TIME SHARE LOAD TASK

```

DAC      P,JE,X
LAC      R4                / TASK SIZE
AAC      +6
DAC      R4
LAC*     R4
DAC      P,TS,X

/

DZM      DKEV              / CLEAR DISK GET EV
CAL      DSKGET           / GET TASK FROM DISK
CAL      WFDKEV

/

RETURN DP NODE TO DPQ.

/

LAC      SAVTSN           / RESTORE TSQ NODE ADDRESS
PAL
LAC      (DPQ)           / LISTHEAD ADDRESS
DAC      R1
PLX
LAC      TS,DP,X         / NODE ADDRESS
DAC      R2
JMS      NADD             / ADD NODE TO DEQUE (R2,R6,XR&AC ALTERED).

/

RETURN TSQ NODE TO POOL

/

PLX
LAC      TS,AP,X
PAL
LAC      1,X             / ADDRESS OF PRECEEDING
DAC      R1              / NODE
LAC      TS,EV,X        / RESTORE EV ADDRESS
PLX
DAC      A,EV,X
JMS      PICK            / PICK THE NODE (R2,R6,XR&AC ALTERED),
HLT      / SHOULDNT HAPPEN - STOP.
DAC      R2              / SAVE ADDRESS FOR NADD
LAC      (POOL)         / 1ST HEAD ADDRESS
DAC      R1
JMS      NADD            / ADD NODE TO POOL (R2,R6,XR&AC ALTERED).
PLX
LAC      DKEV
SMA
JMP      TSL,2           / YES
ISZ      SE,AD          / NO - INCREMENT COUNT OF TASK LOAD ABORTS
LAC      (RETX)         / DUE TO DISK READ ERRORS.
DAC      A,RA,X
TSL,2    LAC      (4)           / SET STATUS FOUR
DAC      A,TS,X
LAC      A,EV,X         /SET TSLOADING EV = +1
AAC      -1
DAC      X10
CLA,10  LAC
DAC*    X10
JMP     WFTSL           /PROCESS STATUS FOUR

```

*** 'TSLOAD' - TIME SHARE LOAD TASK

```

/
/
/
/      VARIABLES
/
DKEV   0           / TSLOAD DISK EV
SAVTSN 0           / TSQ NODE ADDRESS
/
/      CAL PARAMETER BLOCKS
/
DSKGET 3000        / DISK GET CPB - FUNCTION CODE
      DKEV
      1           / LUN
      0           / CT ADDRESS
WFDKEV 20          / WAITFOR DKEV
      DKEV
WFTSLT 20          /
      TSLTG        / EVENT VARIABLE ADDRESS
/
/      ACTIVE TASK LIST NODE
/
TSLOAD  SFG         / FORWARD LINKAGE
      IORD         / BACKWARD LINKAGE
      ,SIXBT "TSL" / TASK NAME
      ,SIXBT "OAD" / TASK NAME
      10          / TASK PRIORITY
      TSLIC-P.IC
      0           / STL NODE ADDRESS - NONE
      4           / TASK STATUS
      WFTSL       / RESUMPTION ADDRESS
      0           / EV ADDRESS
/
/      "PARTITION BLOCK" - REGISTER SAVE AREA
/
TSLIC  SHPB

```

```

*G
*G      0
*G      DBA
*G      JMS      SAVE
      ,REPT     PBIB
      0

```

```

*R
*R
*R
*R
*R
*R
*R
*R
*R
*R

```

APPENDIX H.

```

.TITLE TS..
/
/ THIS TASK IS ALWAYS CORE RESIDENT AND RESIDES IN A PARTITION
/ THAT IS NOT AVAILABLE FOR OTHER TASKS.
/ IT CONTAINS A PARTITION BLOCK THAT IS ONLY USED AS A REGISTER SAVE
/ AREA.
/ IT IS NOT A PART OF THE PARTITION BLOCK DESCRIPTION LIST NOR IS THE
/ FLAGS WORD EVER CHECKED OR ALTERED.
/ THE TASK IS ALWAYS IN STATUS FOUR I.E. READY TO BE RUN.
/ WHEN THE TASK IS IDLE IT WILL PERFORM WAIT.
/ THE TASK IS NEVER REQUESTED, NOR DOES IT EXIT, THEREFOR THERE-
/ IS NO STL ENTRY FOR IT.
/
/ THIS TASK IS A 'SWITCHBOARD' BETWEEN THE TELETYPES AND THE SYSTEM
/ UNDER TSX.
/ IT HAS A PHYSICAL DEVICE LIST NODE WITH A REQUEST QUEUE, WHICH IS
/ SCANNED EACH TIME TS.. TRIGGER EVENT VARIABLE IS NON-ZERO.
/ THE NODES IN THE REQUEST QUEUE ARE PASSED TO USER QUEUES WITHIN THE
/ TASK( TS.. EXPECTS TO FIND THE USER IN BITS 5 - 7 OF THE PRIORITY
/ WORD.).
/ THESE QUEUES ARE SCANNED EACH TIME THE SCAN OF ACTIVE TASK LIST
/ REACHES TS.. . FROM THE USER QUEUES NODES ARE PICKED AND THE
/ OPERATIONS ARE INITIATED BY TS.. .
/ WHEN TS.. DISCOVERS A READ REQUEST OR THAT TOO MANY WRITE REQUESTS
/ HAVE BEEN QUEUED FOR ONE USER IT TRIES TO SHARE THAT TASK I.E. PUT
/ THE TASK IN STATUS SEVEN SO THE TASK CAN BE SWAPPED IF NECESSARY.
/
/ IF THE SHARE OPERATION FAILS TS.. PERFORMS WAIT AND MAKES A NEW
/ ATTEMPT AT THE NEXT SIGNIFICANT EVENT.
/
/
/ LEGAL I/O FUNCTIONS:
/
/             READ
/             WRITE
/             HINF
/
/ ATTACH AND DETACH IS IGNORED BECAUSE TS.. MANAGES I/O FOR
/ SEVERAL TTY'S.
/ ABORT IS NOT IMPLEMENTED.
/
X14=14      /AUTOINCREMENT REGISTER 14
X15=15      / " - " " -" 15
R1=101      /REENTRANT REGISTER 1
R2=102      / " - " " -" 2
NADD=107    /ADD NODE ROUTINE ENTRY POINT
PENP=115    /PICK NODE FROM POOL ROUTINE ENTRY POINT
PICK=120    /PICK NODE ROUTINE ENTRY POINT
SNAM=123    /NAME SCAN ROUTINE ENTRY POINT
SPRI=126    /
SAVE=131    /SAVE REGISTER ROUTINE ENTRY POINT
POOL=240    /LIST HEAD FOR POOL OF EMPTY NODES
ATKL=244    / " " " ACTIVE TASK LIST
PDVL=252    / " " " PHYSICAL DEVICE LIST
IOCD=345    /DECLARE I/O COMPLETED ROUTINE ENTRY POINT
P.IC=14
PBIB=24
PBFP=6

      .DEC
LENG=34     /BUFFER LENGTH
NUMBUF=12   /NUMBER OF BUFFERS
/
/*****
/

```

/ TO GET THE APPROPRIATE NUMBER OF USERS DEFINE NUS EQUAL TO
 / THAT NUMBER.

```

/
      .IFUND NUS
NUS=8      /NUMBER OF USERS
      .ENDC
  
```

/
 /*****
 /

```

      .OCT
      .INH=705522 /INHIBIT INTERRUPTS
      .ENB=705521 /ENABLE      " - "
      IDX=1SZ
  
```

```

      .ABSP NLD
      .LOC      105      /SET INITIATION CODE
      .DSA      TSINIT /ENTRY POINT IN R5
      .LOC 14000
  
```

```

/
TS..  CAL      (05)      /WAIT
      LAC      TSLR      /SETUP LR & XR TO SCAN USER  QUEUES.
      PAL
      CLX
  
```

```

TSA.1 PXA
      DAC      TSUS      /SAVE USER
      LAC      TSULOP,X / ANY OLD OPERATION TO SERVICE?
      SNA
      JMP      TSINOP    /NO - ANY NEW ONES TO INITIATE?
      DAC      TSNAD     /YES - SAVE NODE ADDRESS
      AAC      +5        /GET OPERATION CODE
      DAC      TSTEMP
      LAC*     TSTEMP
      AND      (777)
      DAC      TSOPCD
  
```

```

/
      LAC      TSEV2,X   /IS TASK BEING LOADED INTO CORE?
      SZA
      JMP      TSA.3     /YES - LOADING READY?
      LAC      TSEV1,X   /NO - OPERATION DONE?
      SNA
      JMP      TSA.EX    /NO - TRY NEXT USER
      SPA
      HLT
      LAC      TSOPCD
      SAD      (026)     /OPERATION WAS READ?
      SKP
      SAD      (360)     /NO - WAS IT SHARE?
      SKP
      JMP      TSA.2     /YES
  
```

/
 / LAST OPERATION READ OR SHARE, NO MORE NODES TO SERVICE, START
 / TSLOADING IF THE TASK IS SWAPPED.

```

/
      LAC      TSNAD     /GET TASK STATUS TO DETERMINE WHETHER THE TASK
      AAC      +2        /HAS BEEN SWAPPED OR NOT
      DAC      TSTEMP
      LAC*     TSTEMP
      AAC      +2        /NAME WORDS ADDRESS
      DAC*     (R2)
      LAC      (ATKL)
      DAC*     (R1)
      JMS*     (SNAM)    /SCAN ATL FOR THIS TASK.
      HLT
      DAC      TSTEMP   /SAVE ATL NODE ADDRESS TEMPORARILY
      JMS      TSRXR    /RESTORE XR & LR.
  
```

```

LAC      TSTEMP      /
AAC      +7          /STATUS WORD ADDRESS
DAC      TSTEMP
AAC      +2
DAC      TSSHRD,X   /SAVE EV WORD ADDRESS
LAC*     TSTEMP
SMA
JMP      TSA.3A     /TASK LOADING FLAG IS SET IF STATUS 8 OR NINE
LAW      -1         /THE TASK HAS NOT BEEN SWAPPED.
DAC      TSEV2,X
JMP      TSA.EX     /TASK HAS BEEN SWAPPED. INITIATE TSLOADING.

/
/ THE OPERATION IS WRITE( ONLY WRITE, READ&SHARE IS QUEUED), THE
/ BUFFER IS RETURNED AND THE BUFFER COUNT IS DECREMENTED.
/
TSA.2    LAC      TSNAD      /GET BUFFER ADDRESS
AAC      +4
DAC      TSTEMP
LAC*     TSTEMP
DAC*     (R1)
JMS      RETBF      /RETURN BUFFER
JMS      TSRXR      /RESTORE XR & LR
LAC      NBF,X      /DECREMENT BUFFER COUNT
AAC      -1
DAC      NBF,X
JMP      TSA.5      /RETURN NODE TO POOL AND INITIATE
                          /NEXT OPERATION.

/
/ TSLOADING
/
TSA.3    SAD      (-1)      /TSLOADING DONE?
JMP      TSA.EX     /NO
TSA.3A   LAC      TSOPCD    /YES TASK IN CORE . IF OPERATION
                          /IS READ TRANSFER TS., BUF TO USER BUF.
SAD      (360)
JMP      TSA.4     /READ?
                          /NO

/
LAC      TSNAD      /GET TS.. BUFFER ADDRESS
AAC      +4
DAC      TSTEMP
LAC*     TSTEMP
DAC*     (R1)      /SAVE BUFFER ADDRESS FOR RETBF
DAC*     (X14)
LAC      TSNAD      /GET USER BUFFER ADDRESS
AAC      +10
DAC      TSTEMP
LAC*     TSTEMP
AAC      -1
DAC*     (X15)
IDX      TSTEMP      /SET BUFFER SIZE FOR TSXFER
LAC*     TSTEMP
DAC      SIZE
JMS      TSXFER     /TRANSFER BUFFER
JMS      RETBF      /RETURN BUFFER(R1,LR,XR&AC ALTERED)
JMS      TSRXR      /RESTORE XR & LR
LAC      NBF,X      /DECREMENT BUFFER COUNT
AAC      -1
DAC      NBF,X

/
TSA.4    LAC      TSSHRD,X  /RESTORE EV ADDRESS IN ATL NODE
DAC      TSTEMP
LAC      TSNAD      /SET USER EV
AAC      +6
DAC      TSNAD

```

```

LAC*   TSNAD
AAC    -1
DAC*   (X14)
DAC*   TSTEMP
LAC    TSEV1,X
DAC*   X14
DZM    TSEV2,X /TS NOT LOADING
DZM    TSSHRD,X /TASK NOT SHARED
LAC    TSDQ /ANY NODES IN REQ QUEUE?
SAD    (TSDQ)
SKP    /NO
IDX    TSTGEV /YES - SET TRIGGER TO ENSURE REQ. QUEUE SCAN
TSA.5 LAC    TSUS /RETURN NODE TO POOL
TAD    TSUS
TAD    (TTQ)
DAC*   (R1)
JMS*   (PICK) /PICK NODE FROM USER QUEUE
HLT    /SHOULD NOT HAPPEN
DAC*   (R2)
LAC    (POOL)
DAC*   (R1)
JMS*   (NADD) /ADD NODE TO POOL(R2,R6,XR&AC ALTERED)
JMS    TSRXR /RESTORE LR & XR
DZM    TSOLOP,X / CLEAR OLD OP EV
/
TSINOP LAC    TSUS /MORE OPERATIONS TO INITIATE?
TAD    TSUS
TAD    (TTQ)
DAC    TSTEMP
LAC*   TSTEMP
SAD    TSTEMP
JMP    TSA.EX /NO - QUEUE EMPTY, TRY NEXT USER.
DAC    TSNAD /YES - SAVE NODE ADDRESS
TAD    TSXADJ
PAX
LAC    5,X /GET OP CODE
AND    (777)
SAD    (360) /SHARE?
SKP    /YES
JMP    TSA.6 /NO
JMS    TSRXR /RESTORE XR
CLA10 LAC    /SHARE IS THE LAST NODE. SHARE IS DONE.
DAC    TSEV1,X /INDICATE THIS BY SETTING TSEV1
LAC    TSNAD /SET OLD OPERATION EV
DAC    TSOLOP,X
JMP    TSA.1 /START TSLOADING
TSA.6 DAC    TSOPCD
ALSS   6
DAC    TSCAL /SET OP CODE IN CAL CPB
LAC    (TSEV1) /SET EV ADDRESS IN CPB
TAD    TSUS
DAC    TSCAL+1
DZM*   TSCAL+1
LAC    TSLUN /GET LUN
TAD    TSUS
DAC    TSCAL+2
LAC    7,X /SET DATA MODE
DAC    TSCAL+3
LAC    4,X /SET BUFFER ADDRESS
AAC    +1
DAC    TSCAL+4
CAL    TSCAL
JMS    TSRXR /RESTORE XR
LAC    TSNAD /INDICATE THAT AN OPERATION IS BEING DONE

```

```

DAC      TSOLOP,X
/
TSA.EX  AXS      1      /ARE ALL USERS SERVICED?
        JMP      TSA.1  /NO
        LAC      TSTGEV /YES - ARE THERE ANY NEW NODES?
        SNA
        JMP      TS..   /NO, WAIT FOR NEXT SIGN, EVENT
        DZM      TSTGEV /YES, CLEAR TRIGGER
        LAC      (TSDQ) /REQUEST QUEUE ADDRESS
        DAC      TSNP
TSLLOOP LAC*     TSNP      /ANY NODE?
        SAD      (TSDQ)
        JMP      TS..+1 /NO - INITIATE OPERATIONS
        DAC      TSNAD   /YES - SAVE ADDRESS
        AAC      +5      /GET USER FROM PRIORITY WORD IN
        DAC      TSTEMP /THE REQUEST NODE
        LAC*     TSTEMP
        LRS      10
        AND      (7)
        DAC      TSUS   /SAVE USER
        PAX
        LAC      TSSHRD,X /IS THE TASK SHARED?
        SNA
        JMP      TSB.2  /NO
        LAC      TSNAD   /YES, TRY NEXT NODE.
        DAC      TSNP
        JMP      TSLLOOP
TSB.2   LAC      TSNP      /PICK NODE FROM REQUEST QUEUE
        DAC*     (R1)
        JMS*     (PICK)   /PICK THE NODE
        HLT      /SHOULD NOT HAPPEN
        DAC      TSNAD   /SAVE NODE ADDRESS
        DAC*     (R2)
        TAD      TSXADJ
        PAX
        LAC      5,X     /GET OP.-CODE
        AND      (777)
        DAC      TSOPCD
        SAD      (026)   /READ?
        SKP      /YES
        SAD      (027)   /NO - WRITE?
        JMP      TSGBF   /YES
/
/ ITS NOT ALLOWED TO ATTACH TS., BECAUSE TS., MANAGES I/O FOR SEVERAL
/ USERS. ATTACH AND DETACH IS IGNORED.
/
        LAC      6,X     /SET USER EV NON-0
        AAC      -1
        DAC*     (X14)
        LAC      HINFEV
        DAC*     X14
        JMS*     (IOCD)  /DECREMENT TRANSFERS PENDING COUNT(R5,
        LAC      (POOL) /XR&AC ALTERED),RETURN NODE TO POOL,
        DAC*     (R1)
        JMS*     (NADD)
        JMP      TSLLOOP /NEXT REQUEST IF ANY
/
/ READ OR WRITE.
/
TSGBF   JMS      GETBF   /GET A BUFFER (XR,AC&X15 ALTERED)
        JMP      TSN0BF  /NO BUFFER AVAILABLE - WAIT FOR NEXT
        /SIGNIFICANT EVENT.A BUFFER MAY BE
        /AVAILABLE THEN.

```



```

JMS*      (10CD)      /DECREMENT TRANSFERS PENDING COUNT
LAC       TSNAD      /BUFFER ADDRESS IN X15 AND AC.
AAC       +4         /SET BUFFER ADDRESS IN REQUEST NODE
DAC       TSTEMP
LAC*      (X15)
DAC*      TSTEMP
JMS       TSQND      /QUEUE A REQ NODE(R2,R6,XR,AC&TSTEMP ALTERED)
JMS       TSRXR      /RESTORE XR
IDX       NBF,X      /INCREMENT BUFFER COUNT
LAC       TSOPCD
SAD       (026)      /READ?
JMP       TSSH       /YES - SHARE
LAC       TSNAD      /NO - WRITE
AAC       +10
DAC       TSTEMP
LAC*      TSTEMP      /GET USER BUFFER
AAC       -1
DAC*      (X14)
LAC       (LENG)      /SET BUFFER SIZE FOR TSXFER
DAC       SIZE
JMS       TSXFER      /TRANSFER BUFFER
LAC       NBF,X      /TOO MANY BUFFERS?
AAC       -4
SMA
JMP       TSQSH      /YES - SHARE
LAC       TSNAD      /NO - SET USER EV NON-0 AND TRY NEXT
AAC       +6         /NODE.
DAC       TSTEMP
LAC*      TSTEMP
AAC       -1
DAC*      (X14)      /SET USER EV NON-0
CLA,1AC
DAC*      X14
JMP       TSLOOP
/
/ TOO MANY WRITE REQUESTS. QUEUE A SHARE NODE.
/
TSQSH     JMS*      (PENP)      /PICK A NODE FROM POOL
JMP       TSNND      /POOL EMPTY - WAIT
DAC*      (R2)       /SAVE NODE ADDRESS FOR TSQND
TAD       TSXADJ
PAX
LAC       TSNAD      /SAVE STL NODE ADDRESS IN SHARE NODE
AAC       +2
DAC       TSTEMP
LAC*      TSTEMP
DAC       2,X
LAC       TSNAD      /SAVE EV ADDRESS IN SHARE NODE
AAC       +6
DAC       TSTEMP
LAC*      TSTEMP      /
DAC       6,X
LAC       (360)      /SET OP,-CODE
DAC       5,X
JMS       TSQND      /QUEUE A REQ NODE
JMS       TSRXR      /RESTORE XR
/
/ READ OR TOO MANY WRITE REQUESTS. SET UP SHARE CPB AND TRY TO
/ SHARE THE TASK.
/
TSSH      LAC       (TSSH RD) /SET EV ADDRESS IN CPB
TAD       TSUS
DAC       TSSHR+1
DZM      TSSHRD,X  /CLEAR EVENT VARIABLE

```

```

LAC      TSNAD
AAC      +2
DAC      TSTEMP
LAC*     TSTEMP      /STL NODE ADDRESS
AAC      +2
DAC      TSTEMP      /SET TASK NAME IN CPB
LAC*     TSTEMP
DAC      TSSHR+2
ISZ      TSTEMP
LAC*     TSTEMP
DAC      TSSHR+3
LAC      (TSEV2)     /SET TSLOADING EV IN CPB
TAD      TSUS
DAC      TSSHR+4
DZM      TSEV2,X    /CLEAR EVENT VARIABLE
SHARE   CAL      TSSHR
JMS      TSRXR      /RESTORE XR
LAC      TSSHRD,X   /SHARE OK?
SMA
JMP      TSL00P     /YES. NO MORE NODES ARE ALLOWED TO BE QUEUED
                        /FOR THIS USER.
CAL      (05)       /NO TRY AFTER NEXT SIGNIFICANT EVENT
JMP      SHARE

/
TSNOBF  LAC      TSNP      /NO BUFFER AVAILABLE, WAIT.
DAC*    (R1)      /A BUFFER MAY BE FREE AFTER NEXT SIGN. EVENT.
JMS*    (NADD)
IDX     TSTGEV    /SET TRIGGER TO ENSURE THAT REQUEST QUEUE
                        /SCAN WILL BE CONTINUED,
JMP     TS..

/
TSNND   CAL      (05)     /POOL EMPTY. WAIT FOR A NODE.
JMP     TSQSH

/
      .EJECT

/
/ TSRXR -- RESTORE LR&XR SUBROUTINE
/
TSRXR   0
LAC     TSUS
PAX
LAC     TSLR
PAL
JMP*   TSRXR

/
/
/ TSXFER -- TRANSFER BUFFER SUBROUTINE
/
/ ENTRY CONDITIONS: X14 CONTAINS ADDRESS-1 FOR THE BUFFER
/                   THAT IS GOING TO BE TRANSFERED.
/                   X15 THE SAME FOR THE BUFFER TO WHICH THE
/                   TRANSFER IS DONE.
/
/ REGISTERS ALTERED: X14,X15,AC
/
TSXFER  0
LAC     SIZE      /2'S COMPLEMENT OF THE BUFFER SIZE
TCA
DAC     SIZE
LAC*   X14        /TRANSFER BUFFER
DAC*   X15
ISZ    SIZE      /END OF BUFFER?
JMP    .-3       /NO - CONTINUE TRANSFER
JMP*   TSXFER    /YES - RETURN AT JMS+1
/

```

```

SIZE      LENG
/
/  SUBROUTINE GETBF - RESERVES AN I/O-BUFFER FOR A TASK.
/
/  CALLING SEQUENCE: JMS GETBF
/
/  RETURN: JMS+1 IF NO BUFFER AVAILABLE
/           JMS+2 IF A BUFFER IS AVAILABLE WITH BUFFER ADDRESS
/           IN X15 AND AC.
/
/  REGISTERS ALTERED: X15 , XR , AC & LR
/
GETBF      0
           LAC      (NUMBUF)  /NUMBER OF BUFFERS
           PAL
           CLX
GTB.1     .INH
           LAC      BFADSS,X  /THIS BUFFER AVAILABLE?
           DAC      TSTEMP
           LAC*     TSTEMP
           SNA
           JMP      GTB.2     /NO
           .ENB      /YES
           DZM*     TSTEMP    /MARK IT UNAVAILABLE
           LAC      BFADSS,X  /AND RETURN ITS ADDRESS IN X15
           DAC*     (X15)
           IDX      GETBF
           JMP*     GETBF     /RETURN AT JMS+2
/
GTB.2     .ENB
           AXS      1        /INDEX TO NEXT
           JMP      GTB.1     /TRY THIS ONE
           JMP*     GETBF     /NO BUFFER AVAILABLE - RETURN
                               /AT JMS+1
/
/  SUBROUTINE RETBF - RETURNS A BUFFER (MAKES IT AVAILABLE).
/
/  CALLING SEQUENCE: R1 BUFFER ADDRESS
/                   JMS RETBF
/
/  RETURN: JMS+1 UNCONDITIONALLY
/
/  REGISTERS ALTERED: XR , AC & LR
/
RETBF      0
           LAC      (NUMBUF)  /NUMBER OF BUFFERS
           PAL
           CLX
           LAC*     (R1)
RTB.1     SAD      BFADSS,X  /IS THIS THE BUFFER?
           JMP      RTB.2     /YES
           AXS      1        /NO
           JMP      RTB.1
           HLT10SKP  /SHOULD NEVER HAPPEN
RTB.2     LAC      BFADSS,X  /MAKE BUFFER AVAILABLE
           DAC      TSTEMP
           DAC*     TSTEMP
           JMP*     RETBF
/
/  SUBROUTINE TSQND - QUEUE A NODE
/
/  CALLING SEQUENCE: TSUS -- USER
/                   JMS      TSQND
/

```

/ REGISTERS ALTERED: R2, R6, XR, AC & TSTEMP

/

/ NADD IS USED TO ENSURE THAT WRITE&READ OPERATIONS APPEAR IN
/THE RIGHT SEQUENCE. IF SPRI IS USED HIGH-PRIORITY TASKS
/MAY GET THEIR NODES IN FRONT OF LOW-PRIORITY TASK'S.

/

TSQND 0
LAC (TTQ)
TAD TSUS
TAD TSUS /INSERT NODE AT THE END OF THE QUEUE
DAC TSTEMP
IDX TSTEMP
LAC* TSTEMP
DAC* (R1)
JMS* (NADD)
JMP* TSQND
.EJECT

/

/ DATA REGISTERS.

/

/ VARIABLES

/

.DEC
TSLUN 27
.OCT
HINFEV 300701 /
TSLR NUS / LR SAVE REGISTER
TSNAD 0 / NODE ADDRESS
TSNP 0 / NODE POINTER
TSOPCD 0 / OPERATION CODE
TSTGEV 0 / TS.. TRIGGER EVENT VARIABLE.
TSTEMP 0 / TEMPORARY REGISTER
TSUS 0 / USER
TSXADJ ,&7000006777777*1 /INDEX REGISTER ADJ FACTOR - TWO'S
/COMPLEMENT OD THE PAGE BITS OF THE PAGE
/IN WHICH THE CODE RESIDES -- CANCELS OUT
/THE PAGE BITS ADDED BY THE HARDWARE ON
/INDEX MEMORY INSTRUCTIONS.

.REPT NUS
NBF 0 / NUMBER OF BUFFERS/USER,

/

TTQ , /USER OPERATION QUEUES,

.-1

.

.-1

.

.-1

.

.-1

.

.-1

.

.-1

.

.-1

.

.-1

/

.REPT NUS
TSEV1 0 / EV USED WHEN TS.. PERFORMS READ & WRITE.

/

/

/ TSLOADING EVENT VARIABLE. THE EV ADDRESS IS USED WHEN TS..., TRIES
/ TO SHARE TASK. THE ADDRESS IS STORED BY THE SHARE DIRECTIVE IN THE ATL

```

/ NODE, TS,..., SETS THE EVENT VARIABLE NON-0 WHEN ALL OPERATIONS ARE
/ COMPLETED. THE TASK IS THEN READY TO BE BROUGHT IN BY TSLOAD.
/
      .REPT NUS
TSEV2  0          /TSLOADING EVENT VARIABLE
/
/
/ STATUS REGISTER.
/ TSOLOP CONTAINS THE I/O-NODE ADDRESS IF TS,... PERFORMS AN OPERATION
/ FOR THIS USER ELSE IT IS 0.
/
      .REPT NUS
TSOLOP 0          /TS.. STATUS REGISTER
/
/ SHARE EVENT VARIABLE. USED BY TS.. WHEN IT SHARES A TASK.
/ IT IS TESTED BY TS.. IF NON-0. IF SO THE TASK HAS BEEN SHARED AND
/ NO MORE OPERATION MAY BE QUEUED FOR THIS USER.
/
0 IF THIS USER QUEUL IS IDLE
NON-0 IF NOT IDLE
      .REPT NUS
TSSHRD 0          /SHARED EVENT VARIABLE
/
/ CAL PARAMETER BLOCKS.
/
TSCAL  0          /OPERATION CODE
      0          /EV ADDRESS
      0          /LUN
      0          /I/O DATA MODE
      0          /STARTING ADDRESS
LENG    /BUFFER SIZE
/
TSSHR  36         / SHARE OP CODE
      0          / EVENT VARIABLE ADDRESS
      0          / TASK NAME
      0          / " "
      0          / TSLOADING EVENT VARIABLE
/
/ BUFFER AREA.
/
/ THE BUFFER LENGTH IS 34+1 (DEC). THE FIRST WORD OF THE LINE
/ BUFFER IS USED AS AN AVAILABLE INDICATOR:
/ 0 THE BUFFER IS NOT AVAILABLE
/ NON-0 THE BUFFER IS AVAILABLE
/
      .REPT NUMBUF 43
BFADSS BFSTRT    //BUFFER ADDRESS
/
BFSTRT=.
/
      .BLOCK LENG+1*NUMBUF-LENG-1
/
TSINIT 0          /BUFFER AREA. THE CODE IS USED AT INITIALIZATION.
LAC     (ATKL) /TS.. PDVL AND ATKL NODES ARE INSERTD IN
DAC*    (R1)   / THEIR SYSTEM LISTS.
LAC     (TS)
DAC*    (R2)
JMS*    (SPRI)
LAC     (PDVL)
AAC     +1
DAC     TSTEMP
LAC*    TSTEMP
DAC*    (R1)
LAC     (TS00)

```

```

DAC*      (R2)
JMS*      (NADD)
LAC       (NUMBUF-1) /BUFFERS ARE SET AVAILABLE.
PAL
CLX
LAC       BFADSS,X
DAC       TSTEMP
CLA10 IAC
DAC*      TSTEMP
AXS       1
JMP       .-5
JMP*      TSINIT
/
/
/      .BLOCK LENG+1+TSINIT-, /REMAINDER OF 34 (DEC) WORD BUFFER
/
/
/      PDVL NODE FOR TS..
/
/      THE PDVL NODE NAME FOR TS.. HAS TO BE "TTA" WITH UNIT
/      7 UNTIL THE THE REA MCR-FUNCTION HAS BEEN CHANGED SO IT
/      CAN ACCEPT "TSA".
/
TSDQ      0          /FORWARD LINKAGE
          0          /BACKWARD LINKAGE
          .SIXBT "TTA" /DEV. NAME 1ST HALF
          0          / " " 2ND "
          0          / " ATTACH FLAG
          7          / UNIT NUMBER
TSDQ      .          / REQUEST QUEUE
          .-1        / " "
          TSTGEV     / EVENT VARIABLE ADDRESS
          0          / UNUSED
/
/      ACTIVE TASK LIST NODE
/
TS         0          / FORWARD LINKAGE
          0          / BACKWARD LINKAGE
          .SIXBT "TSA" / TASK NAME
          0          / " "
          10         / TASK PRIORITY
          TSIC-P.IC  / PARTITION BLOCK ADDRESS
          0          / STL NODE ADDRESS
          4          / TASK STATUS
          TS..       / RESUMPTION ADDRESS
          0          / EVENT VARIABLE ADDRESS
/
/      TS.. SHORT PARTITION BLOCK
/
TSIC      0
          DBA
          JMS*      (SAVE)
          .REPT PBIB
          0
          SKP
          .REPT PBFP
          0
/
          .END TS..

```