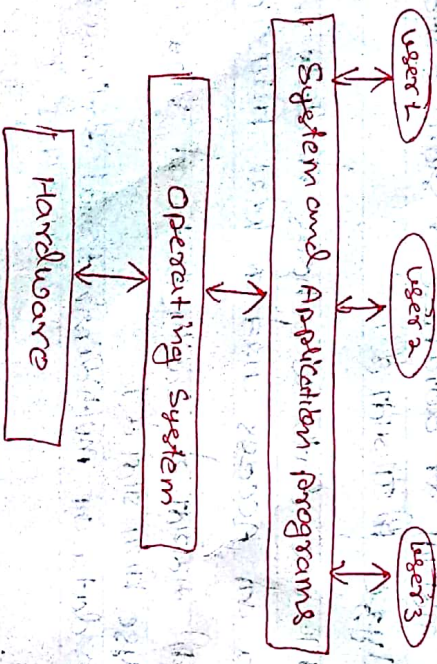


# Operating System.

(1)

Q. What is operating system? Explain different function of O.S.

- Ans. ⇒ Operating system is a set of master program which control the computer and its operation.
- Operating system provide user with hardware and software interface.
  - Operating system manage hardware or software.
  - Operating system manage other application.
  - Operating system run on general purpose software.
  - Each user can manage the activity of the system.



(2)

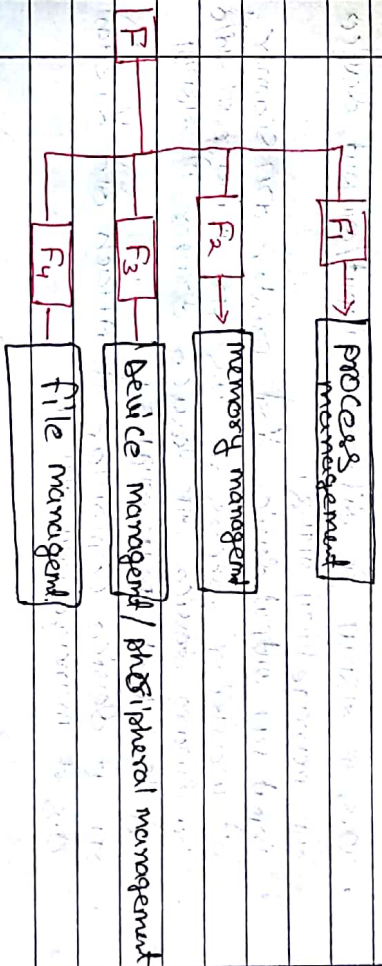
Expt. No. \_\_\_\_\_

Page No. \_\_\_\_\_

Date \_\_\_\_\_

Q.1) Define operating system and its function.

Function of operating system ⇒



Q.2) Explain process management.

- Process management ⇒ O.S. manage the different application of the system.
- It manage the different task of the O.S.
- It decide which process to run and which to perform.
- O.S. provide the different process scheduling.

Q.3) Explain memory management.

- Memory management ⇒ O.S. manage the memory of the system.
- It decide which location to store the data.
- It manage the different device.

Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



of memory manage की सी है, Primary तथा secondary memory of manage में O.S of करता है किया जाता है।

3) Device management / peripheral management ⇒

- O.S की करता है different input/output device को manage किया जाता है,
- Input तथा output device जैसे printer तथा Scanner की working processes में O.S द्वारा manage की जाती है hardware device को device drivers में करता है control करता जाता है।
- जो software device को attach करे है, उनको O.S में manage किया जाता है।

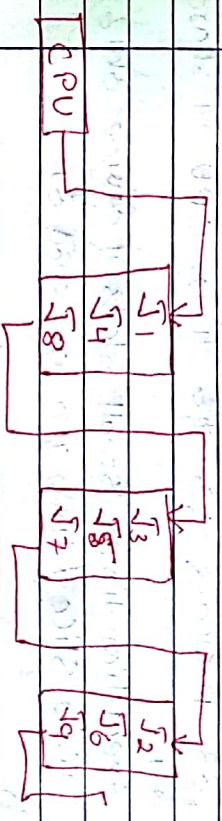
4) File management ⇒ O.S की करता है file

- Folder को भी manage किया जाता है, जोन में file को store करे में भी O.S की करता है manage किया जाता है।
- File को Open, Save, retrieve में Operating System की करता है किया जाता है।
- O.S की करता है file को manage, करे जाता है।

Q2 Explain different types of O.S.

Ans 1) Batch operating system ⇒ Batch operating system computer में directly

- interact नहीं करे है, सब पर user ग्रुप) Job को computer में उत्तर होता है, सबों को Job की same need होता है, उनको सब को कर लिया जाता है। फिर CPU allocate किया जाता है।
- जब सब Batch complete हो जाता है, तो CPU सब Batch को allocate हो जाता है।



2) Multi-programming O.S ⇒ Multitasking O.S ⇒

- सभी करता है एक में साथ Application को same time में execute करे सता है।
- सब CPU idle नहीं होता है, क्योंकि multiple program same time में execute किया जाता है।
- सब CPU पर time Bury करे है। इससे performance Better होता है।
- सब multiple task perform करे सता है, इससे system की efficiency increase होता है।





multi-processing O.S.

5

3) Time sharing O.S  $\Rightarrow$  • सॉफ्ट प्रोसेसिंग टाइम ऑन इक्वल स्लॉट्स में डिवाइड फ्रॉम सिटी है। अपर एंड प्रोसेस ऑफ प्रोसेसिंग टाइम अल्लोके फ्रॉम सिटी है।

• सॉफ्ट एंड प्रोसेस ग्रु-ग्रु टाइम CPU ऑन शेअर करता है।  
 • सॉफ्ट एंड एक्जिक्यूशन टाइम small slots में डिवाइड करता है।  
 • फ्रॉम time slice / time quantum करता है।

• सॉफ्ट ऑफ प्रोसेस प्रोसेसर टाइम ऑन वॉइट करता है वरि Ready queue special memory में वॉइट करता है।  
 • सॉफ्ट main aim response time ऑफ reduce करता है।

4) Real time O.S (RTS)  $\Rightarrow$  • RTS ऑफ सॉफ्टवेयर में सॉफ्ट इनपुट ऑफ analyse फ्रॉम सिटी है वरि नैचर।  
 • Specific period of time में ऑउटपुट generate फ्रॉम सिटी है।

Expt. No. \_\_\_\_\_

6

Page No. \_\_\_\_\_

Date \_\_\_\_\_

• एंड वरि O.S रॉइ है। सॉफ्ट specific time में ऑउटपुट generate करता है।

• एंड एंड strict time deadline वरि work perform करता है।

• सॉफ्टी use mainly medical devices, robots, home appliances में फ्रॉम सिटी है।  
 • traffic control system, scientific Experiments में सॉफ्टी सॉफ्टी use फ्रॉम सिटी है।  
 • एंड एंड यंत्रों ऑफ रॉइ है।

1) Hard Real time O.S  $\Rightarrow$  • सॉफ्टी एंड एंड guarantee रॉइ है। ऑफ टास्क particular time में complete ऑफ सिटी है।

• एंड एंड secondary data or memory missing रॉइ है। ऑफ सॉफ्टी data ROM में store रॉइ है।  
 • एंड एंड प्राइमरी सॉफ्टी यंत्रों ऑफ delays ऑफ accept नहीं करता है।

2) Soft + real-time system  $\Rightarrow$  • सॉफ्टी टास्क particular time वरि complete रॉइ ऑफ ऑइफ guarantee नहीं रॉइ है।

• सॉफ्टी टास्क perform करता है फ्रॉम priority ऑफ डेटा सिटी है।  
 • एंड एंड less restrictive रॉइ है।

• सॉफ्टी use robotics, medical equipment, Advance scientific projects, multimedia में फ्रॉम सिटी है।

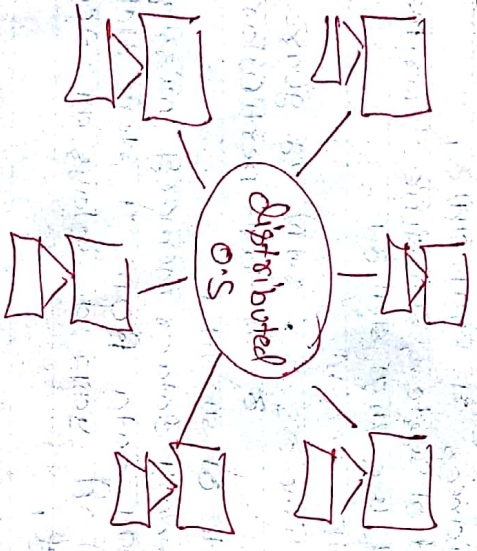
Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



5) Distributed O.S → 2 or multiple Central processor or use card &

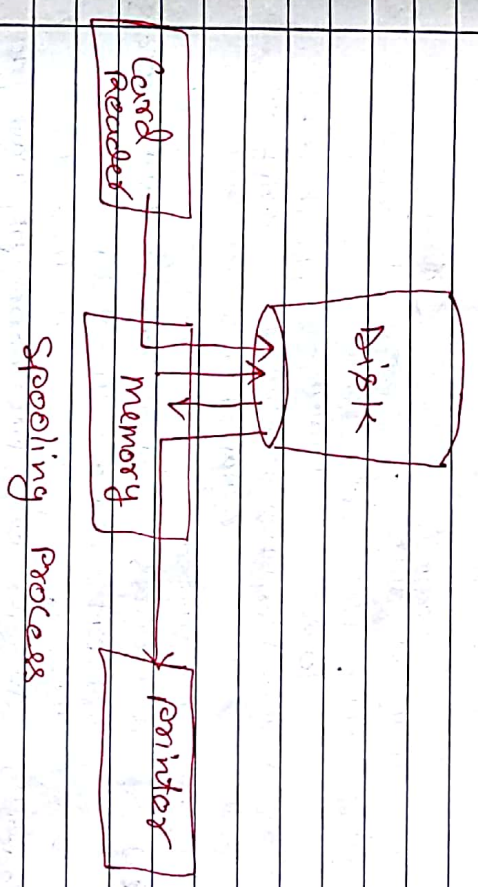
- each multiple processor multiple communication
- line of arrangement of communication and &
- are network use depend card &



Q3) What is Spooling? Explain process of spooling.

- Ans → • सतत करी ओर simultaneous peripheral operation one line &
- Spooling एक process है जो कई अरिथमेटिक ऑपरेटिंग ऑफ बफर में store करती है, &
  - सॉ temporary storage area ऑफ ऑपरेटिंग ऑफ अरिथमेटिक ऑपरेटिंग ऑफ device में spool में data execute करने को store करती है,

- Spooling FIFO (first in first out) का अर्थ होता है
- Spooling की main example printer है। इस data ऑफ information printer में spool में store करती है।



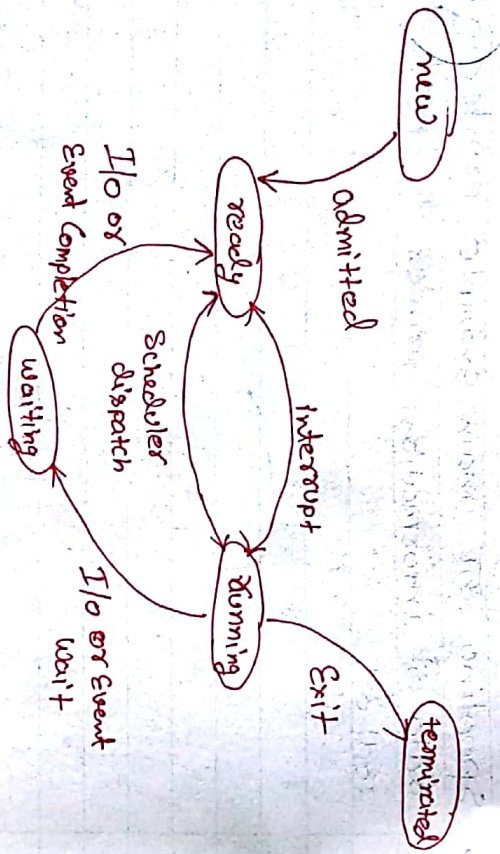
Q4) What is process? Explain different states of process.

- Ans → • process or task instance of program है, जो execute करती है, &
- process एक active entity है, जो program में actual work perform करती है, &
  - एक भाग ऑफ program ऑफ अरिथमेटिक ऑपरेटिंग ऑफ unit

Pradeep \_\_\_\_\_  
Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



Q1) क्या, किसी अज्ञात में work perform बना सता  
 प्रोसेस स्टेटस



1) new ⇒ यह प्रोसेस की initial state है, सभी प्रोसेस start नया create किया जाता है,

2) Ready ⇒ सभी प्रोसेस प्रोसेसर को, wait करता है, सभी प्रोसेस execute होने के बाद ये प्रोसेसर (CPU) की मिला है।

3) Running ⇒ सभी operating system द्वारा प्रोसेस को execute करने के लिए प्रोसेसर allocate किया जाता है।

4) waiting ⇒ यह कोई high priority का प्रोसेस system के द्वारा आता है, जो पहले से execute

प्रोसेस एग्जिक्यूटिव टाइम wait में चला जाता है। प्रोसेस waiting में Input-out or event wait के कारण सता है।

5) terminated or Exit ⇒ जब प्रोसेस की work complete हो जाती है, प्रोसेस terminated state में चला जाता है। सभी प्रोसेस की memory से remove किया जाता है।

Q2) What is Schedulers? Explain its type

- Scheduler special system software है। (सर्कल अज्ञात में) प्रोसेस नहीं से प्रोसेस को schedule provide किया जाता है।
- Scheduler की main चीज job को select करना है।
- Schedule की main चीज system की performance को बढ़ाना है।
- Scheduler तीन प्रकार के होते हैं।

1) Long term scheduler (LTS)

2) Medium term scheduler (MTS)

3) Short term scheduler (STS)

1) Long term scheduler ⇒ सर्कल अज्ञात में batch operating system में किया जाता है।

यह Batch queue में data ready queue में स्थिति में, जिसका चले data को प्रोसेसर allocate करता है। और वह execute होता है।

2) Short term scheduler ⇒ Short term scheduler में ready queue में स्थिति प्रोसेस को

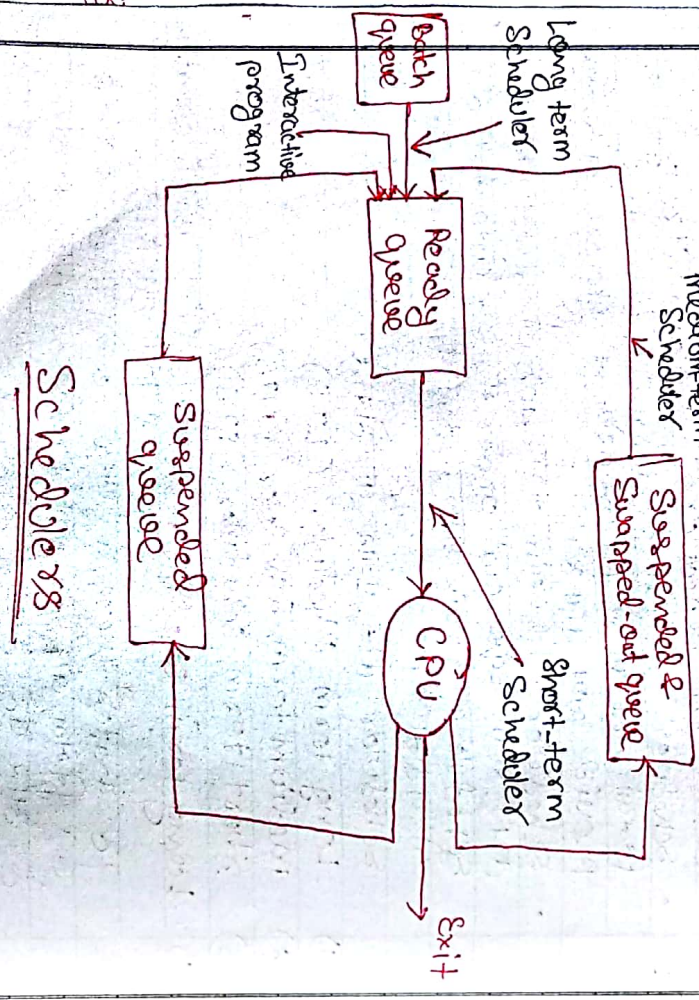
Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



CPU (processor) Allocate प्रता सिता X, प्रता प्रोसेस  
 Execute प्रता X 1

3) medium term Scheduler  $\rightarrow$  सता waiting queue अ प्रोसेस  
 अ ready queue अ प्रता सिता X 1 प्रता अतः  
 waiting प्रोसेस प्रोसेस अ हेल्प अ Execute  
 प्रता X 1, सत suspended अ swapped out प्रोसेस  
 अ again ready queue अ प्रता Execute अ प्रता सिता X



Schedulers

Expt. No. \_\_\_\_\_

Page No. \_\_\_\_\_

Date \_\_\_\_\_

12

Q1) What is scheduling? Explain different types of scheduling algorithm with example.

Ans  $\rightarrow$  Scheduling अ अरिवा अ प्रोसेस अ Execute अतः अ प्रता sequence अ प्रता सिता X 1, प्रता प्रोसेस security अ फाय अ Execute अ अतः ।

Scheduling algorithm  $\rightarrow$  Scheduling algorithm 4 प्रकार अ अतः X 1, सत प्रता अतः अतः ।

1) Throughput  $\rightarrow$  प्रेक्युटि अतः अ प्रता अतः अतः ।

2) Waiting time  $\rightarrow$  प्रोसेस अतः अतः अतः अतः ।

3) Burst time / Response time  $\rightarrow$  अतः अतः अतः ।

4) Turnaround time  $\rightarrow$  अतः अतः अतः ।

Turnaround time (TAT) = Burst time (BT) + waiting time

# Scheduling algorithm का प्रकार अतः X 1

1) FCFS (First come first serve)

2) SJF (Shortest job first)

3) Priority scheduling

4) RRS (Round Robin scheduling)

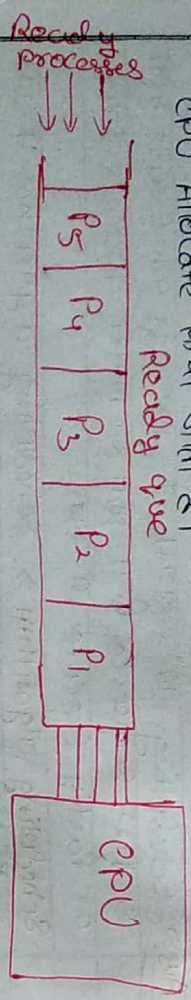
Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



(13)

1) FCFS (First come first serve)  $\Rightarrow$  सरा Algorithm में सॉ प्रोसेस सिस्टम में पहले आता है, वह पहले execute होता है। सॉ प्रोसेस सिस्टम में पहले आता है। सरा पहले CPU Allocate होता साता है।

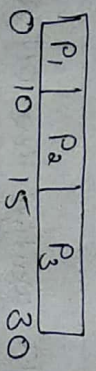


Ex  $\Rightarrow$  Processes Burst time (BT)

P <sub>1</sub>	10
P <sub>2</sub>	5
P <sub>3</sub>	15

AT = 0

Grant chart



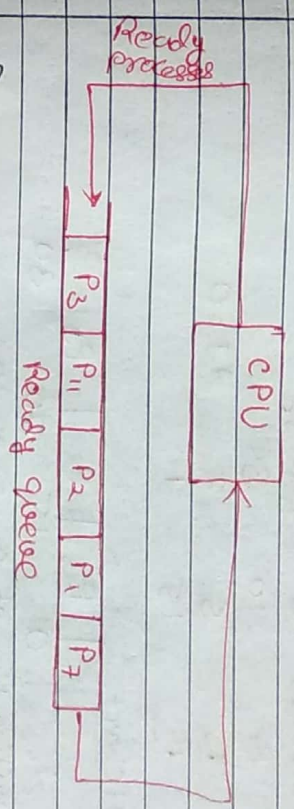
waiting time of P<sub>1</sub> = 0-0 = 0  
 waiting time of P<sub>2</sub> = 10-0 = 10  
 waiting time of P<sub>3</sub> = 15-0 = 15

Average waiting time =  $\frac{0+10+15}{3} = \frac{25}{3} = 8.33$  ms

Turn around time P<sub>1</sub> = 0+10 = 10  
 " " " P<sub>2</sub> = 5+10 = 15  
 " " " P<sub>3</sub> = 15+15 = 30  
 Average turn around time =  $\frac{10+15+30}{3} = \frac{55}{3} = 18.33$  ms

(14)

2) SJF (Shortest Job first)  $\Rightarrow$  सरा Algorithm में सिग प्रोसेस को Burst time कम होता है, वह पहले execute होता है।

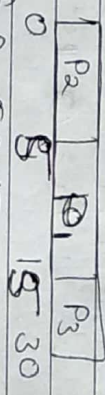


Ex  $\Rightarrow$  Processes Burst time

P <sub>1</sub>	10
P <sub>2</sub>	5
P <sub>3</sub>	15

AT = 0

Grant chart



waiting time of P<sub>1</sub> = 5-0 = 5

" " " P<sub>2</sub> = 0-0 = 0  
 " " " P<sub>3</sub> = 15-0 = 15

Average waiting time (AWT) =  $\frac{5+0+15}{3} = \frac{20}{3} = 6.66$  ms

Turn around time of P<sub>1</sub> = 5+10 = 15  
 " " " P<sub>2</sub> = 0+5 = 5  
 " " " P<sub>3</sub> = 15+15 = 30  
 Average Turnaround time (A.T.T) =  $\frac{15+5+30}{3} = \frac{50}{3} = 16.66$  ms

Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



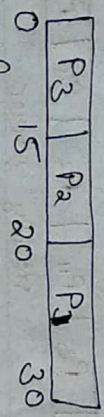
3) priority scheduling  $\Rightarrow$  first algorithm in first process of priority high first & or use execute later &

15

Ex  $\Rightarrow$

Process	B.T	Priority	A.T = 0
P <sub>1</sub>	10	3	
P <sub>2</sub>	5	2	
P <sub>3</sub>	15	1	

Gantt chart



waiting time of P<sub>1</sub> = 20-0 = 20  
 " " " P<sub>2</sub> = 15-0 = 15  
 " " " P<sub>3</sub> = 0-0 = 0

Average waiting time (A.W.T) =  $\frac{20+15+0}{3} = \frac{35}{3} = 11.66ms$

Turnaround time of P<sub>1</sub> = 20+10 = 30  
 Turnaround time of P<sub>2</sub> = 15+5 = 20  
 " " " P<sub>3</sub> = 0+15 = 15

Average turnaround time (A.T.T) =  $\frac{30+20+15}{3} = \frac{65}{3} = 21.66ms$

4) Round Robin scheduling (RRS)  $\Rightarrow$  first FCFS on adaptive version

is start of process off give - give time of first sequence of process allocate later start of first time slice or time quantum order &

Expt. No. \_\_\_\_\_

16

Page No. \_\_\_\_\_

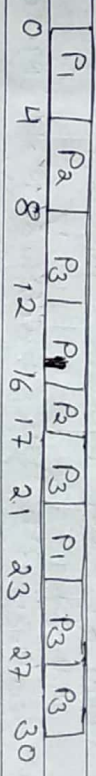
Date \_\_\_\_\_

Ex  $\Rightarrow$

Process	B.T	A.T = 0
P <sub>1</sub>	10	
P <sub>2</sub>	5	
P <sub>3</sub>	15	

time quantum / time slice = 4 ms

Gantt chart



waiting time of P<sub>1</sub> = 0-0 + 12-4 + 21-16 = 8 + 5 = 13 ms

waiting time of P<sub>2</sub> = 4-0 + 16-8 = 4 + 8 = 12 ms

waiting " " " P<sub>3</sub> = 8-0 + 17-12 + 23-21 = 8 + 5 + 2 = 15 ms

Average waiting time =  $\frac{13+12+15}{3} = \frac{40}{3} = 13.33ms$

Turnaround time of P<sub>1</sub> = 13+10 = 23

" " " P<sub>2</sub> = 12+5 = 17

" " " P<sub>3</sub> = 15+15 = 30

Average waiting time =  $\frac{23+17+30}{3} = \frac{70}{3} = 23.33ms$

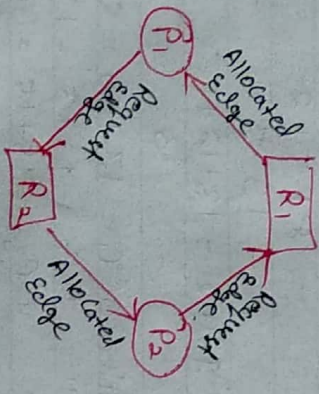
Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



Q7) What is Deadlock? Explain Necessary Condition of Deadlock.

- deadlock एक such situation है, जिससे different process दूसरे resource से resource का wait करा है, किन्तु उन्हें resource नहीं मिलता है, deadlock एक ऐसा नासा है, जिसकी कोई भी पता नहीं है, deadlock से process को proper resource नहीं मिलता है, जिससे process completely execute नहीं हो पाता है।
- एक resource condition है, जिससे process को कोई resource नहीं मिल पाता है, और दूसरे resource को wait करा रहा है।
- यह एक such situation है, जिससे दो process एक दूसरे का resource को बिना wait कराते हैं।

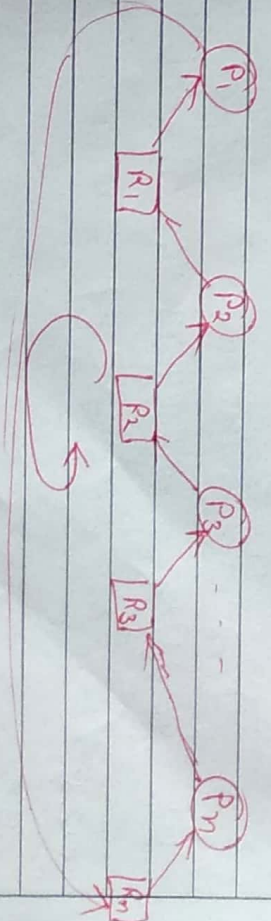


जिसका रस्ता पता दो process P1 & P2 है, तथा दो ही resource R1 तथा R2 है। P1 को resource R1, Allocated है, तथा P2 को resource R2, Allocated है। अभी ये दोनों process अपना work perform करा रहे हैं। एक time बाद process P1 को resource R2 की आवश्यकता। इसे देखकर वह दूसरे process P2 को resource R1, उसे ही एक time बाद P2 को resource R1,

की आवश्यकता। इसे वह भी उसे नहीं करा सकता है। क्योंकि यह पहले से ही P1 को Allocated है। अब वह P1, R1 को Release नहीं करता। कुछ नया R2 उसे नहीं करा सकता है। इस condition से P1, process, P2 process को प्राप्त करा रहा है। यही condition deadlock कहलाती है।

**Necessary Condition of Deadlock.**

- 1) **Mutual Exclusion** ⇒ non shareable resource आता है। का use किया जाता है, जिससे deadlock आता है।
- 2) **Hold and wait** ⇒ process एक resource को hold करता है, तथा दूसरे resource का wait करता है, जिससे deadlock आता है।
- 3) **No Preemption** ⇒ इससे high priority process को भी resource, Allocated नहीं करा जाता है, जिससे deadlock आता है।
- 4) **Circular waiting** ⇒ इससे process एक cycle में बना एक chain बनाते हैं, जिससे deadlock आता है।





# Deadlock prevention & Avoidance =>

19

1) Mutual Exclusion => User use sharable Resource  
Eliminating जिम्मे resource को दो या दो से सारा  
Process share करके use कर सकें तब deadlock  
नहीं आयागा।

2) hold and wait => सत condition को remove  
Eliminating करने के लिए process का time पर  
या नै resource को hold करेगा या resource पर  
wait करेगा।

3) No Preemption => सत condition में priority process  
Eliminating को resource जिम्मे जिम्मे high priority  
process wait नहीं करेगा और deadlock नहीं आयागा।

4) Circular wait => Process फिरवर्त  
Eliminating का wait नहीं करेगा, जिम्मे deadlock  
नहीं आयागा। इसके लिए linear ordering का  
use करेगा।

Expt. No. \_\_\_\_\_

20

Page No. \_\_\_\_\_

Date \_\_\_\_\_

Q8) What is physical & logical addressing Explain.

Ans) Logical address => यह वह address होता है, जिसे CPU  
generate करता है।  
• सत CPU address भी करते हैं।

Physical address => यह वह address होता है, जो  
physical location को find करता है।

सत actual address भी करते हैं।  
Logical address में register की value add करने से  
address generate होता है। सत physical address  
करते हैं।



Logical & physical addresses

Pradeep

Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



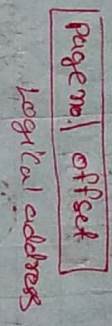
Q. What is paging Explain.

21

Ans. Paging non-contiguous memory management scheme

- Paging of various parts of various processes of memory to store in store.
- Paging of various parts of various processes of memory to store in store.

Paging process  $\Rightarrow$  Logical address of parts is divided into page no. and offset.



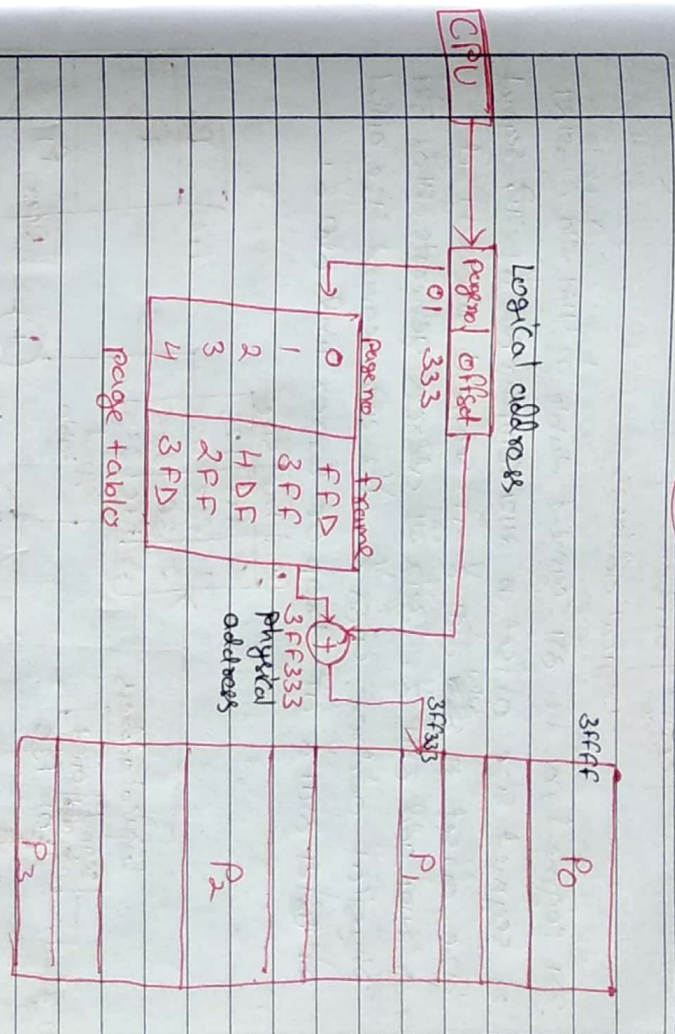
Each page no. is a frame of size and value access of size. The frame value offset of each attach with it, so address generate shift to physical address and store physical address of data physical memory of store. Access for size of 2nd process paging operation is, logical memory of data easily access non store for size.

22

Expt. No. \_\_\_\_\_

Page No. \_\_\_\_\_

Date \_\_\_\_\_



Paging process

physical memory

Q. What is Segmentation? Explain

Ans. Segmentation non-contiguous memory Allocation

- The ability of logical memory of non-contiguous memory areas to load for size.
- Each part single process blocks to divided into it, non-contiguous area to store for size.
- Each logical address of parts of divided

Pradeep

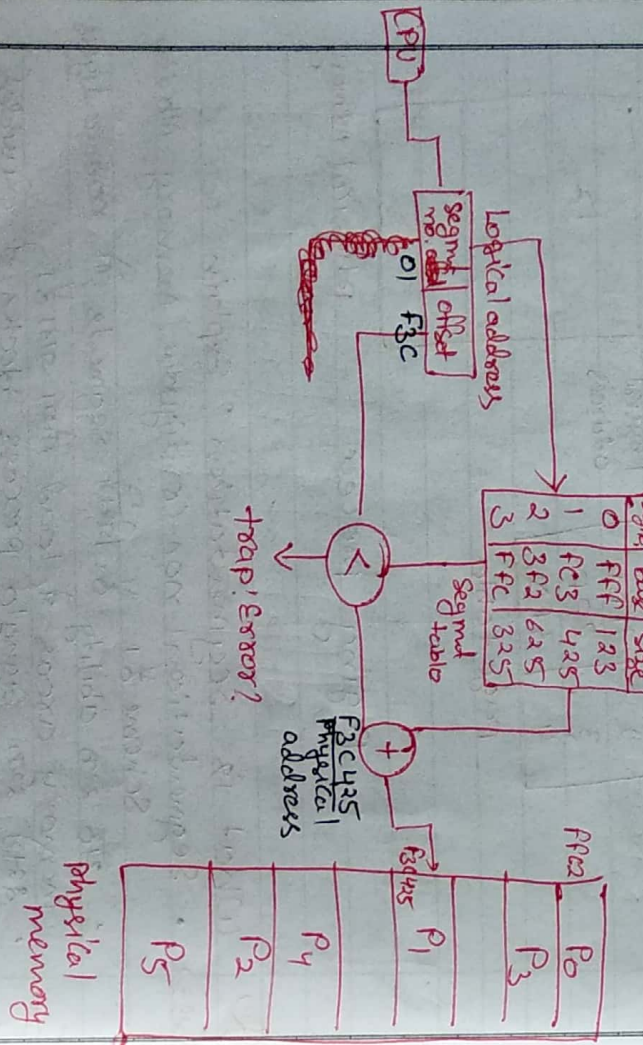
Teacher's Sign. \_\_\_\_\_



Q3  
 segment no. or offset and  $\times$

segment no. | offset  
 Logical address

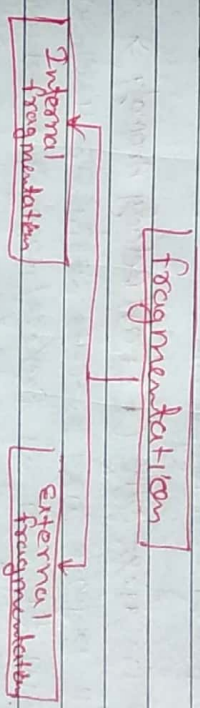
• Logical addresses  
 3rd segment no. and 2nd segment table of 4th side is, 1st side segment size offset of 1st compare side, and segment size, offset of 2nd side of segment base offset of 1st side add side of, 3rd side address generate side, 3rd physical address and of, 3rd side segment size, offset of 2nd side of trap or error find side of,



Q4  
 Expt. No. \_\_\_\_\_ Date \_\_\_\_\_  
 Page No. \_\_\_\_\_

Q4  
 What is fragmentation? Explain.

- main memory of different region of fixed or variable size of divide into partition memory of,
- set partition of 2nd memory or used of side of, 1st fragmentation and of,
- fragmentation of 2nd memory useless of side of,



1) Internal Fragmentation  $\Rightarrow$  Internal fragmentation

ना static partition side of, 2nd side fixed size of block side of, 1st side memory of, 2nd side side side of, 1st side side internal fragmentation and of,

2) External fragmentation  $\Rightarrow$  External fragmentation

or variable partition side of, 1st side dynamic partition of side memory waste side of, 1st side side External fragmentation and of,

fragmentation of remove and of 2nd side compaction technique of use side side of,

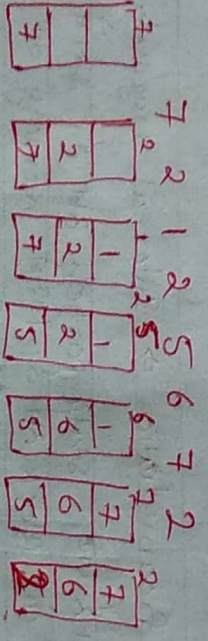
Pradeep Teacher's sign. \_\_\_\_\_



Q8) Explain page replacement Algorithm with Example?

Ans) When page of demand is not in memory, page is swapped in or swapped out. If swapped out, it is swapped in or swapped out. If swapped out, it is swapped in or swapped out. If swapped out, it is swapped in or swapped out.

1) First in first out (FIFO) / Belady Anomaly → In this algorithm, the page that has been in memory the longest is the first to be swapped out. This can lead to the Belady anomaly, where a page that has been in memory the longest is swapped out, even though it has been used more recently than other pages.

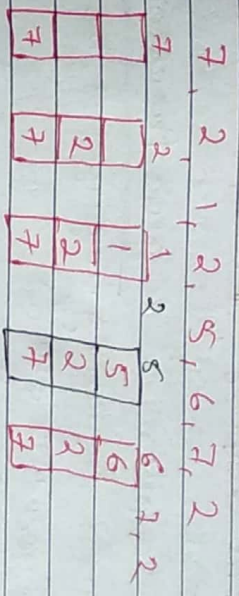


Page Fault = 7

frame = 3

2) Optimal page Replacement → This algorithm replaces the page that will not be used for the longest time in the future.

find the page that is not used for the longest time in the future. This algorithm replaces the page that will not be used for the longest time in the future.

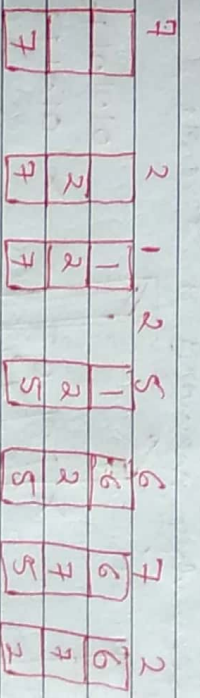


Page fault = 5

frame = 3

3) LRU (Least recently used) → This algorithm replaces the page that has not been used for the longest time.

find the page that has not been used for the longest time. This algorithm replaces the page that has not been used for the longest time.



Page fault = 7

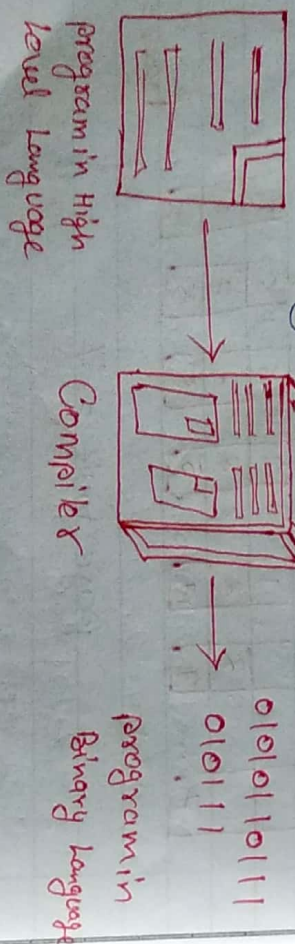
frame = 3



Explain the term Compiler, Interpreter, Assembler.

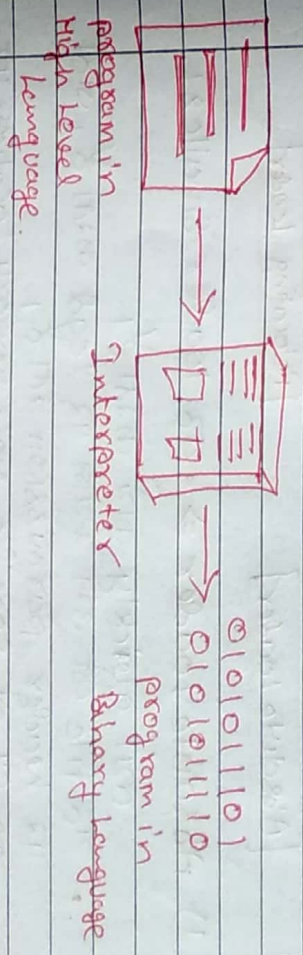
Compiler → Compiler is Language Processor. It converts programming language of binary form to convert into source code of machine code of convert into.

- Compiler whole program of convert into machine code of convert into.
- Compiler high level programs of machine level language of convert into.
- Compiler system software and it source code of machine code of convert into.
- It secondary memory of store also.



Interpreter → Interpreter is Language Processor. It converts programming language of binary form to convert into.

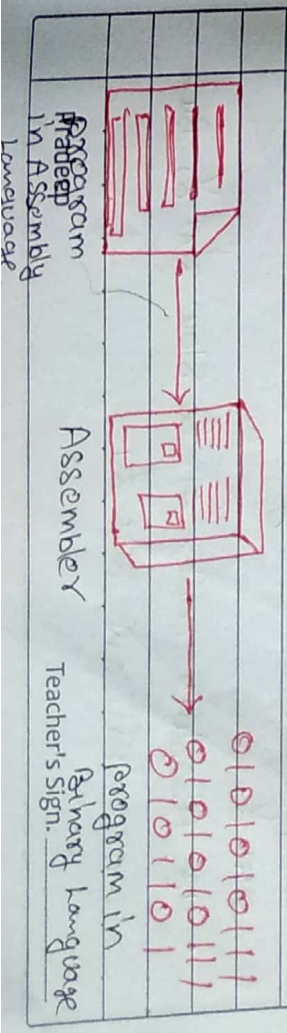
- Interpreter Program of line by line machine code of convert into.
- It source code of machine code of convert into. It is slower than compiler of.
- It system software and it.
- It AAM memory of and it.



Assembler → Assembler is system software of convert into programming language instruction of machine language of convert into.

Assembler Assembly language of machine language of convert into.

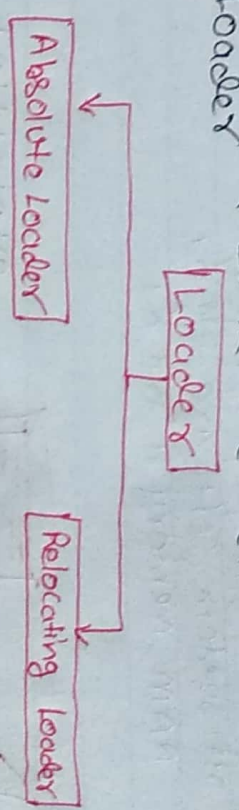
Different CPU of different instruction and it is different Assembler are use and it.





# Loader ⇒ • 2R operating system of responsibility  
रहा है, जो file को load कर execute करा है,

- operating system का 2R part sh file of load  
करा execute करा है, 3R Loader का है,
- Loader को प्रकार के होते हैं,



1) Absolute Loader ⇒ • 2R loader smallest

- नएत quickly और करा है।
- 2R file को 3R राखा पर load करा है, 3R  
पर header permission देता है।
- 2R file को specific main memory location पर  
load करा है,

2) Relocating Loader ⇒ • Relocating loader

- Relocating loader का use high level language  
के modern operating system का भी होता  
है।
- 2R Absolute loader से ~~slow~~ slow रहा है, But  
more efficient रहा है।