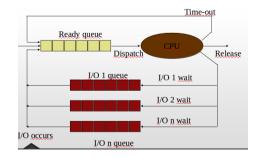


## Repaso 1er. Parcial Teórico

- 1. ¿El SO necesita tiempo de CPU?
- 2. ¿Pueden convivir en un mismo SO procesos batch y procesos interactivos?
- 3. ¿Puede un sistema monousuario ser multitarea?
- 4. ¿Puede un sistema multiusuario ser monotarea?
- 5. ¿Puede un programa ejecutarse desde el disco?
- 6. ¿Puedo planificar el uso de la CPU si no cuento con memoria secundaria?
- 7. La interrupción por clock impide que un proceso se apropie del procesador.
- 8. Las interrupciones son externas a los procesos.
- 9. Un intento de acceder a una dirección ilegal, se trata como un trap.
- **10.** Un proceso puede acceder al espacio de direcciones de otro proceso si esta en modo usuario.
- 11. Una llamada al sistema (system call) genera la creación de un proceso del sistema operativo para atender la llamada.
- 12. Las llamadas al sistema son la forma que tienen las aplicaciones de comunicarse con el sistema operativo.

13.

Si tengo muchos procesos orientados a entrada/salida, las colas de solicitudes a los dispositivos de E/S estarán vacías.





- 14. ¿El sistema operativo permite al usuario abstraerse del hardware y su manejo.
- 15. ¿Es lo mismo el kernel que el sistema operativo?
- **16.** La memoria principal es un recurso del tipo multiplexada en el espacio.
- **17.** El procesador en un sistema monoprocesador es un recurso del tipo multiplexado en el tiempo a cada proceso.
- 18. Date se implementa con una system call?
- 19. Un proceso tiene un stack en modo usuario y un stack en modo supervisor. Como no se usan a la vez, ocupan la misma dirección de memoria. (V o F)
- 20. El estado del proceso está en la PCB. (V o F)
- 21. Un proceso crea a otro mediante un system call. (V o F)
- 22. La cola de procesos está en el disco. (V o F)
- 23. Cuando un proceso se crea, está en disco. (V o F)
- **24.** El proceso padre crea al hijo en su propio espacio de direcciones. (V o F)
- 25. Las tablas de archivos correspondientes a los archivos abiertos que está usando un proceso, forman parte de su contexto. (V o F)
- 26. La PCB se crea a partir que el proceso se carga en memoria. (V o F)
- 27. Luego de la system call fork, el proceso padre y el proceso hijo comparten la PCB. (V o F)
- 28. Si no fuera por la E/S, los procesos no necesitarían system calls. (V o F)
- 29. En modo supervisor, es posible acceder al espacio de direcciones de cualquier proceso. (V o F)
- 30. El contexto de un proceso es lo mismo que su espacio de direcciones.

  (V o F)



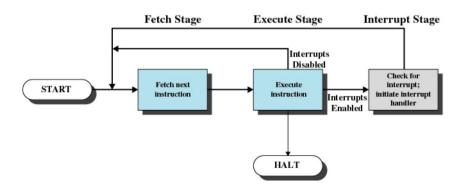
- 31. Para implementar prioridad dinámica o aging por inanición, se tiene en cuenta:
  - a) cuanto tiempo de CPU usó el proceso recientemente;
  - b) cuanto tiempo de espera tiene acumulado
- 32. Un cambio de modo involucra un cambio de contexto.
- 33. Un cambio de contexto involucra un cambio de modo.
- 34. Es lo mismo cambio de contexto que cambio de proceso?
- 35. Es lo mismo cambio de contexto que cambio de modo?
- 36. Un fork exitoso produce cambios en la PCB del padre pues se almacena .... del hijo.
- 37. En el mecanismo de manejo de memoria con particiones, el espacio de direcciones de un proceso está delimitado por los registros .......

  y ..........
- 38. El fork devuelve dos valores: ... al proceso hijo y ..... al proceso padre.
- 39. Un acceso no autorizado a memoria es detectado por:
  - a) El S.O.
- b) El Hardware
- c) No puede

detectarse

- 40. Las Systems Calls se ejecutan en "Modo Privilegiado". V o F
- 41. Ante un cambio de contexto, indique cuáles de estos elementos se guarda en la PCB:
  - a)tabla de páginas;

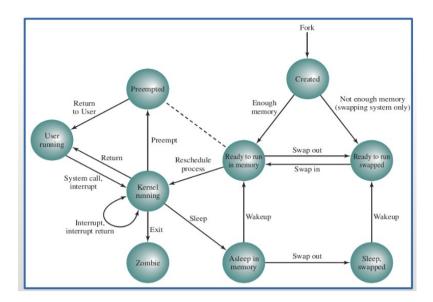
- b)pila de usuario;
- c)tabla de archivos abiertos;
- d) estado del proceso
- 42. El chequeo de la existencia de una interrupción se realiza entre los pasos de "Fetch" y "Execute" de cada ciclo de instrucción





- 43. El vector de interrupciones siempre debe estar en memoria
- 44. Un system call fork, provocará cambio de contexto
- 45. Un proceso swappeado en estado listo (ready to run) no compite por CPU.
- 46. El scheduler de short term se ejecuta con menos frecuencia que el de long term.
- 47. El cambio de contexto lo hace el scheduler de long term.
- 48. Cuando a un proceso se le termina su quantum, pasa a estado de espera.
- 49. El scheduler de medium term es quien decide el cambio entre nuevo y ready.
- 50. El scheduler de short term es quien hace pasar al proceso de estado ready a running.
- 51. En la planificación de CPU se trata de maximizar la productividad, minimizar el tiempo de respuesta.
- 52. El tiempo de retorno, es el tiempo desde que se inicia hasta que termina, sumando cpu, espera en colas.
- 53. Supongamos que un proceso está en espera swappeado y se cumple el evento por el que estaba esperando. El proceso queda en estado de listo en memoria secundaria.
- 54. Según el diagrama visto: puede un proceso pasar del estado de nuevo (creado) a listo swappeado? SI NO





- 55. Un proceso puede pasar de esperar en memoria secundaria a esperar en memoria principal.
- 56. El scheduler de medium term maneja el grado de multiprogramación.
- 57. El disco permitió implementar la planificación de procesos.
- 58. En un sistema monoprocesador, cuando se atiende una interrupción (se ejecuta una rutina de manejo de interrupciones) todos los procesos quedan en espera.
- **59.** En un ambiente con procesos interactivos y batch, que maneja colas multinivel. ¿Conviene usar algoritmos apropiativos?
- 60. Indique cuál es la combinación que representa la sucesión de actividades que realiza el dispatcher:
- a) Cambio de contexto; c) Salto a primer/próxima instrucción a ejecutar;
- b) Cambio de Modo; d) Carga en memoria del proceso elegido



- 61. Indique que puede ocurrir cuando solamente se tienen muchos procesos orientados a I/O:
  - a) Se incrementa el uso de CPU;
  - b) Se saturan las colas de dispositivo;
- 62. Cuando se carga un proceso en memoria, se hace en modo usuario.
- 63. La dirección que se carga en el PC es una dirección física
- 64. En las particiones dinámicas siempre es mejor la opción worst fit para la asignación de particiones.
- 65. ¿Quién resuelve una dirección en la que interviene el contenido del registro de reubicación y una dirección lógica?
- 66. ¿Cual es la ventaja de la paginación pura con respecto a cargar todo el proceso en memoria de forma contigua? Analizar ventajas y desventajas
- 67. En paginación los procesos utilizan direcciones lógicas que son necesarias traducir a direcciones físicas.
- 68. Qué información es necesario guardar en el entrada de la tabla de páginas en la paginación pura?