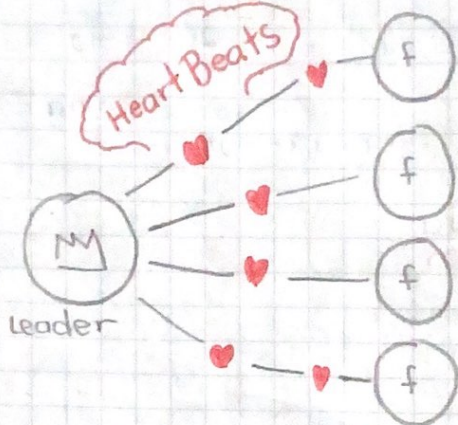
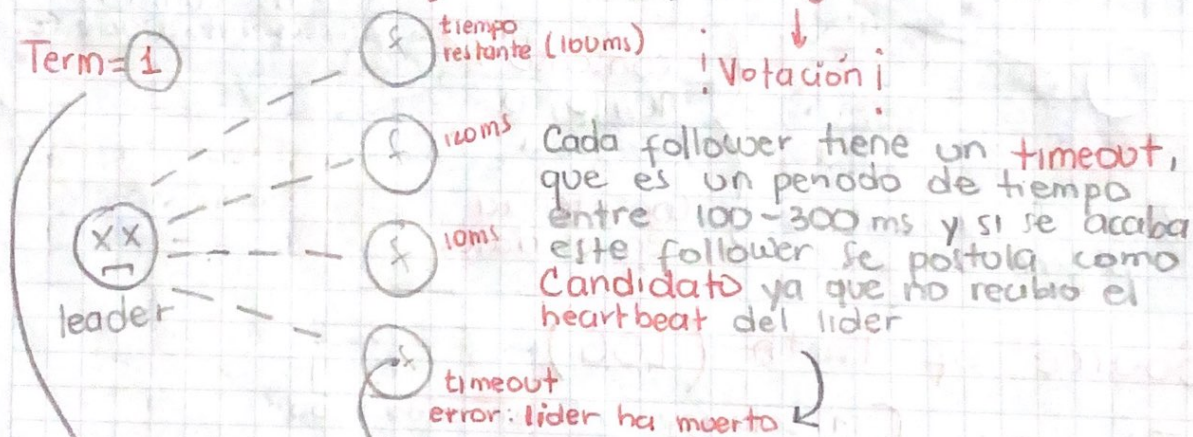


¿Cómo maneja el líder, la info del log?



El líder envía periódicamente latidos/Heart beats para dar señales de vida y que ningún follower se postule.

¿Si el líder muere? → Tiene que escogerse un nuevo líder



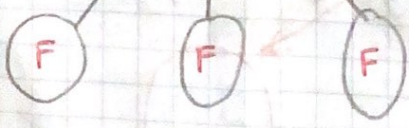
{ Ya es nuevo líder }



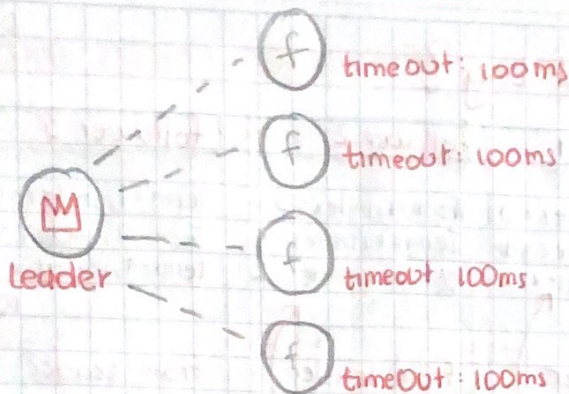
{ candidato a ser líder. empieza el periodo de elección y los followers votan democráticamente log mas actualizado }

Term = 2

Ya que se eligió a un nuevo líder

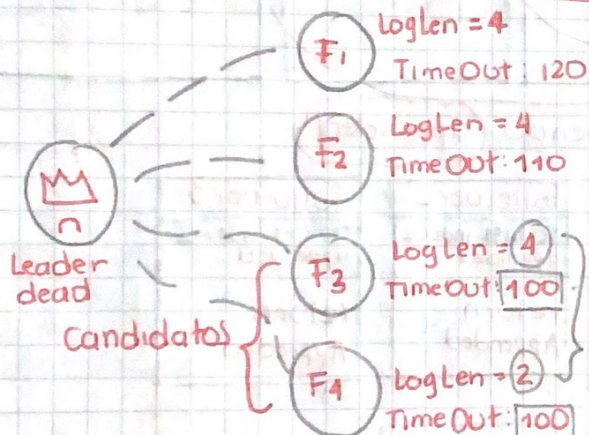


Timeout de Cada nodo es Random.



Si el lider deja de enviar latidos y cada nodo tiene el mismo timeout, van a postularse todos y ninguno tendra mayoria de votos

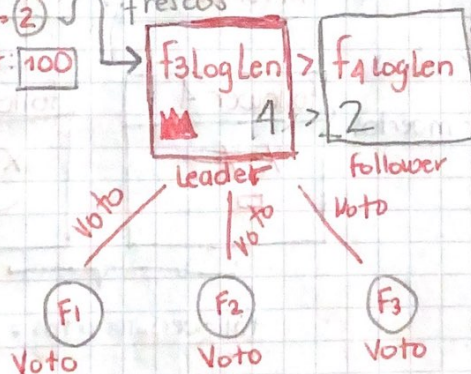
para evitar esto: Timeout RANDOM



Nota:

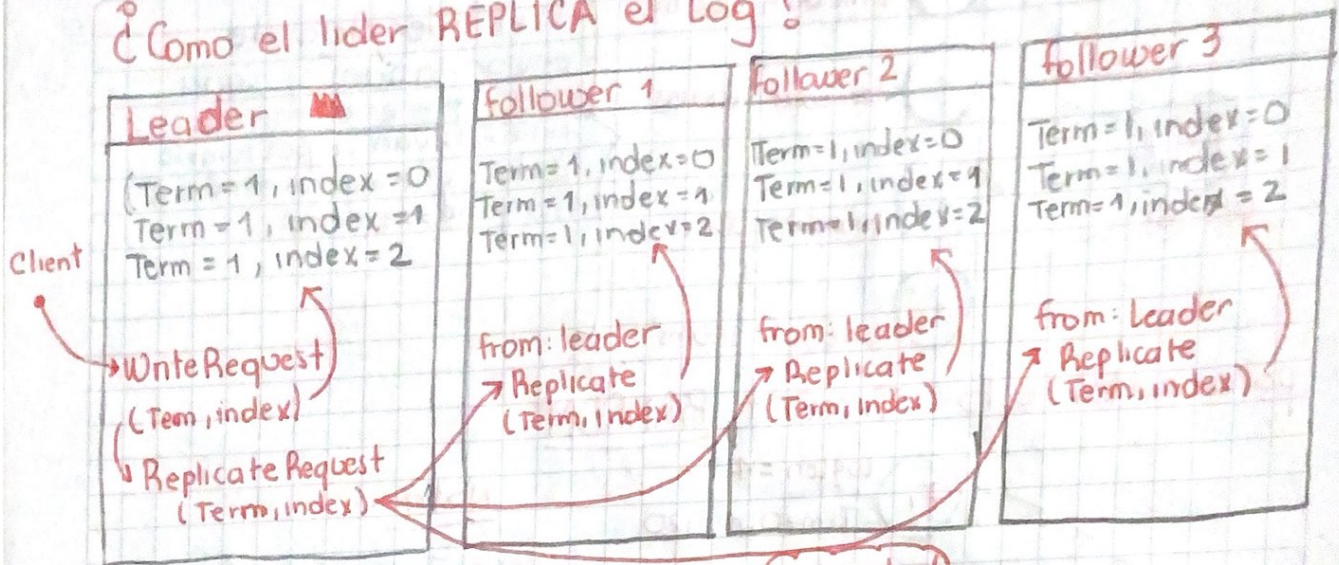
Al ser el Timeout random, varios nodos pueden postularse al mismo tiempo, pero como todo depende del LOG

Entonces el que tenga el log mas largo, significa que los datos en ese log son los mas frescos

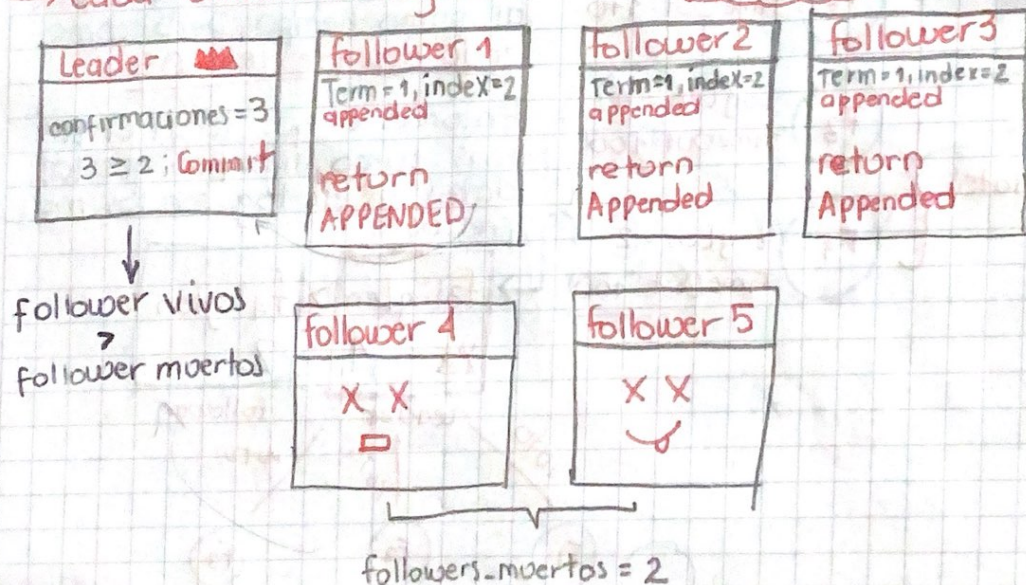


ALCAZAR
GONZALEZ

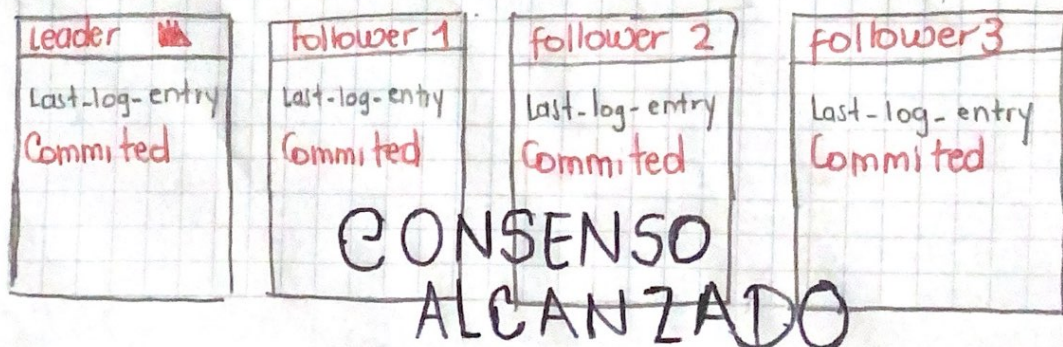
¿Cómo el líder REPLICA el log?



→ Cada entrada al log esta siendo **appended**

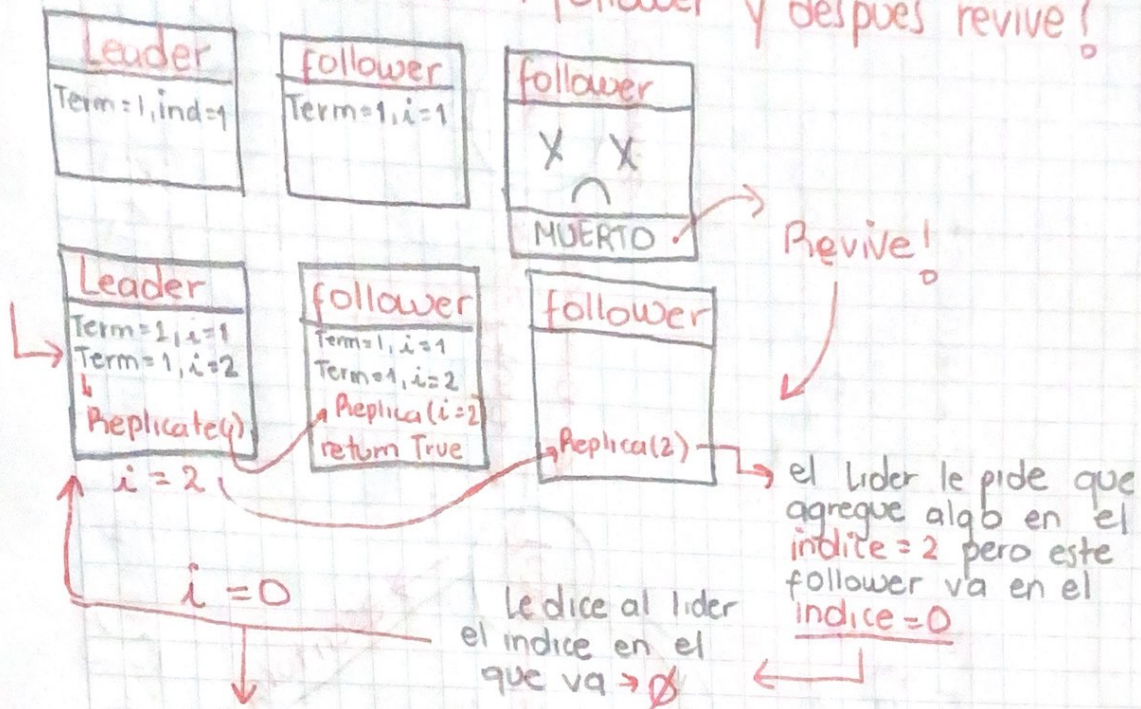


→ Si hay mas followers que confirmaron la replica del log que los que estan muertos, el LIDER puede decir que el log esta **com prometido/committed**

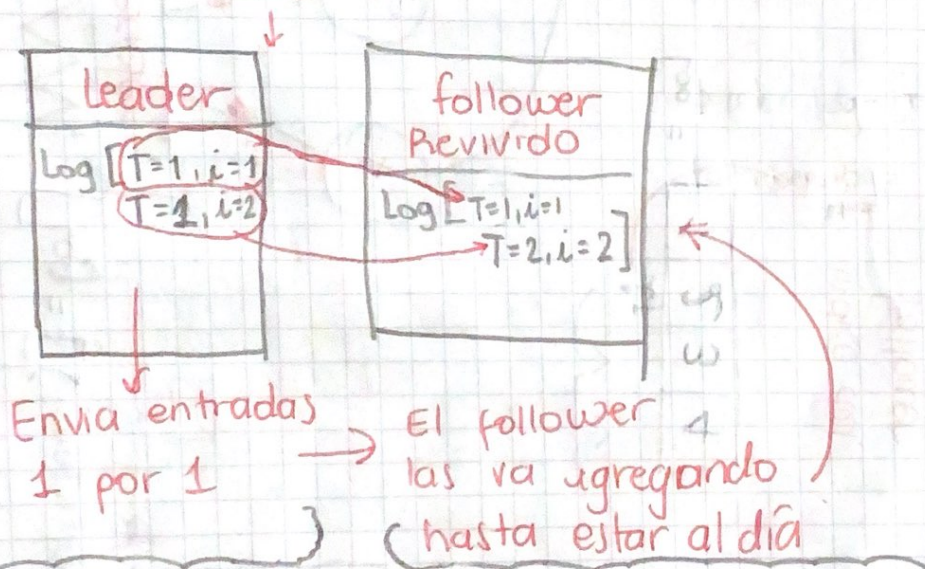


**CONSENSO
ALCANZADO**

¿Que pasa si muere un follower y despues revive?



El lider le manda 1 por 1 las entradas que le falten al follower desde el indice=0



Leader-log: [(T=1, i=1), (T=1, i=2)]

follower-log: [(T=1, i=1), (T=1, i=1)]

[(T=1, i=1), (T=1, i=2)] = [(T=1, i=1), (T=1, i=1)]