MBINACIOMES: el esta do achied depende soio de la ACRUMES. Se unabon SONDAS pata per Circuile LOGICOS ASINCRONOS - el estado sip. a combinac. de SECUENCIALES ] ESTADO ANTERIOR + ENTRADAS. El estado ANTERIOR INTERESA.

SINCRONDS -> depende de lodo lo autenor

MAS UN RELOS . .

Necesito una herramente planditar en lema sincronos, que De beno poder diepie ar COMPLEJOS EL HARD. Induno si sinve p/smcronos, tambén culing to olus

### Audizador de estados lógicos

vas.

recento) permi le acceso valo + a la posic de mensie

recento) recenta al up de enta taco, amantando lo

relocidod de cophina. DMA. gaudio polotra < Tedoob istore, severa pulsas de acritura avalificada VISITED TISTUD G CLOCK + QUALIFIER p con hol de acceso a memorie "disparo" propos de disparo (logice + G Hem, principal. 1) SINCRONISMO; Oblita el cLOCK y el QUALIFIER PI generar PULSOS

DE ESCRITURA CUALIFICADOS (O "PON MERATOS")

- 2) DISPARO | comparadores: compara la latelle de dottes de entrade con la latela de hipper, enjo contenido lo congó de meno Cuando AMROS UMORES COLNEIDEN, se entro una serial ala SECUENCIADORES X RETARDADORES.
  - 3) SECUENCIAD ! RETARDAMONISS

Proceso la SENAL DE DISPARO oblemida junta con la MODOS

DE COMANDO y dinege la operación de la demá sub-simbena,

provey en do flexibilidad p/implamentar la modos de disparo

que veremos hego.

(fernandez:)
- Seud que comando el lotel, puede provener de pos evenes.

- 1) ANALISIS DE ESTADO (O PERO. SINERONICA) -, une RELOI EXTERNO, La ideo en CAPTURAR EL DATO LÓGICO EN SINERONISMO CON EL CIRCUMTO QUE SE ESTA EN SAXANDO.
- 2) ANAUSIS TEMPORAL (operación ASINCRONICA), Se desce monitores la seriola lógica en una bane MAS CONTINUA, INDEPENDIEN\_
  TE del reloj del cinterne que se ensaga =) uno un REIOJ
  INTERNO de olta hecucació, que lo controlo Ko.
- Letrado CALIFICADA DE RELOS las sistemas digitales suchen muer docks muy velocos () so MHZ), peor anim si uniones aniolins temporal donde el dock en MAS RAPIDO el el del sis teme. A si, en facil MENAR la memorio del instrumento. Uno

de la forma p controlor esto en el CAMPICADOR DE CLOCK, que hace q'el anditador l'enore se elerros ciclos DE REDI.

Un eg. h'pico en cida de l'ecrupa.

- CONTROL DE ALMACENAMIENTO -> puede PROGRAMARSE pora

ALMACENAR DATOS con CIERTOS REQUERIMIENTOS (p. g. un PATRON

LOGICO), p con SERVAR MENDRIA. (ento ya senia DISPARD?)

Ejemplo en la da moda (ESTADOS (TEMPORAL):

clock interno (tem poral) - MARQUARE (p. g. glitche).

(cjunilor a mi acc OND)

clock EXTERNO (estados) - SOFTWARE

CIK (cinhemo).

1) hempo de anomolie)

hempo do ck interno

glitch.

2) envar la minhale.

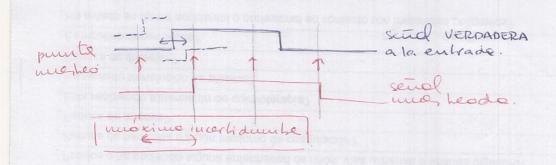
### RESOLUCION TEMPORAL

El anolizador no puede saber lo que ocume entre FLANCOS DE CLOCK, P/ MEJORAR RESOLUCION (1 incertidumbre), feux debe SUBIR:

PERO hoy dos velocided circustos internos.
Limitaciona a faix TAMANO DE MEMORIA: representa un TIEMPO

THEDIOD = N x Talk = ( Suponiendo QUALIFIEL MENPRE

de lensión (VA) y (VL)



### Mugheo TRANSICIONAL

- Es una herraniante para utilitar me moño MAS EFICIENTE-MENTE. La data se alma comon soco cumando la SEÑAL CAMBIA DE ESTADO.

- P SETUDES CON MANCHAS FRANS TRANSICIONES FREEMENTES, el ahomo ES NO ES IMPORTANTE. Para setudes con muchas muestras ENTRE TRANSICIONES (BURSTS) el ahomo es SIENIFICATIVO.

- Se oblieven dos \_ mayor (To) con ignal Terk
BENEER CLOS L ignal (Tex con MENOR Text (1) resourc.)

# E jem plo:

Ejemplo:

Tued = sous, resoluc. deseodo = 10 pe us.

{ montes NORMAL - SOM = SOOO = (N) posic. memorio.

imontes MANSICIONAL - N= (14).

PERO me cesi lo DOS POSICIONES per mentra:

La inho de ESTADO (1 bit/cand)

La inho TEMPORAL (M bits), según sea TMED.

TRANSICIONES RAPIDAS DE TENSION (Stitches) (emsstalk acopt. inductivo Tengo 2 opcious pera vertas:

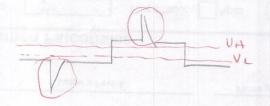
Modo ELITCH DETECT - brannicious 3' em ran umbrals, (en MEL)
MAS DE UNA VER ENTRE MUESTRAS, (010!), Dekelo un
MINIMO ANCHO DE GLITCH. F- -- -- UMBRALLOGIO.

Z) OSCHOSCOPIOS DE MENORIA PROFUNDA, glitches q' NO (DMO).

TRANSICIONAN ESTADOS PERO EXCEPEN la vivele, MAKINOS

de la compertas (perjudició). (NO) la detecto con mesteo

transicional:



Almocena MUCHA INFORMACION de UNA LINEA (SON OSCILOS COPIOS) en forma ASINGRONA.

(A vecs el sinterio de delección de glitch me permite mover VENTANAS p/ delectar el coso 3, pero NO me mustra la FORMA)

VIOLACIONES MEMPOS SETUP/HOLD (TEK)

- Si estamos interendos en RELACIONES DE TIEMPO ENTRE SEÑALES, muonos ANALISIA TEMPORAN. Si querema par g. verificar mue FSM, muo ANALISIA DE ESTADOS.
- RO se mastra el cik ja gi SIEMPRE ESTARIA EN CERO anta

TRANSTEDE LICENCIA NACIONAL DE CONOUC

5968-5560 White 5968-5560 Electron D.

- Hanta el momento yo no controlo puedo controlor el almoceno nivento sólo en perme "combinacional", mediante el colifica. der Pero puera de ello no puedo controlor la dalos que a pratamente el especio o cupado de memorio. Para eso mecento un control má avantado:

(-Lósico de DISPARO (Latdos y comporadors). - SECUENCIANDRES de entado.

(- Lógico de RETARDO.

En este contexto el reiceer no se refiere a un NIVEL O PENDITURE Sino a UNA PALABRA WORLD que introducto mediante un teclodo.

# Latelos de dis paro j comperadors

Compora la polobra de entrado con el contenido de lobdes delerminado x el moño. Cerando ambo, volos coinciden, se enviro una send a la SECHENCIADORES y RETARDADORES.

# Secuencio dos de estado y lógico de retardo

PROCESA la SENAL de dispero auterior JUNTO con la moros de comendo plonholor la olros módula y asín inflementar la moros de disparso.



- Si mosotros no le decima al amblitad, un det, gotilla do, comie da a almocenor sin conhol de, de el móx. e do de clock.

la SECUENCIA expande el concepto de gatillado en UN PATRON y
permite hus car OTROS EVENTOS O PATRONES en una SECUENCIA PARTIC
Por ejemplo, podría más que er copherar una situació de

ernor que se do soro avando se les la drección Oboros

WEGO de la due cera 0x0000.

Events de en cierro ranco de volas | ruera DEL RANCO.

gabillado comos - peren patrón presente un cierro mempo.

- # de cuenta del patrón

- combinación con logico AND | OR.

- Recordances que la l'une de dotts se AGRUPAN en "UNIDADES l'OGICAS" A, B, etc. de ficido x el uniorio. El uniorio de fine PATRONES DE DISPARD para enter unidade, lógica, incluso conbinandos para + ADDRESS en cierto palón. La combinación de etas policies define la nomos de otros para.

## 1) DISPARO PARALELO

Se agrupen la polobre. de dispero, de codo conol en forma ASOCIATIVA, Se obtiene una UNICA PALABRA DIGITAL, utilizado pera comentar o FINALIZAR adquimción de dotos.

Esto conduce a 2 MODOS DIPERENTES: (paralelo positivo -paralelo NECATIVO.

Paralelo positivo: la adquisición contenta con el polición
y FINANTA mondo se nena la memoria de copocidod A.

M polobras
tinicuo (Memorio NENA)

PATPON. Su pouiendo q' paro ron ) de Madquisicións, la memoria contenta del memoria contenta de partron MAS la (M-1) polobras ANTERIORO (MINICIO) (MIN

# Z) Dispero SERIE

En este coso se utilizan pos TRICCERS, uno de inicio y otro de FIN. (Se puede disperar un conol mediante un petrón definido pera otro conol). Se don 2 cosos:

ran D polobras, doude N(M.

M= copae devicen,

N dots aluecenods. 1

Hill Hill Hill

poloma

B

B

(Rabinovich) y también se proden aplicar controles IF/THEN/ESE a partir del gatillado, y en base a esto hocer un "golo", start/reset de un lem pont., incrementar un contadar, kenar menario, etc.

Zb) dist. (D) entre pelabras ) copec de memorio (9); se al macemo los of date, anteres a lo polotra de FIN: dala muestranos (B) dates behacey. (A) capa cidod (B) de memore & DE 10000 (Rigor) MSO - 100 MMA (164 NO UNEX FS) RETARDOS El des pero puede er DEMORADO a partir de la ocurrencia DE LA PALABRA CONFIGURADA. El retardo puede ser en CANTI. DAD DE CLOCICS O # DE PALAB OCURRENCIAS DE LA DALABRA DE TRIECER 1001 2 Insuments of peletinohuments to 1901 A mount to a) Retardo de cida de clock se aplice relardo de (K) cida (de clock INT/EXT) medidon A PARTIR DE LA PALABRA DE TRIECER. o al FIN de la adpunción Es uno demora en el INICIO (II D) A dates aluccendos. Kaida M data, almorenador. 290 Dang & Kaidardock 111111111 -111111111 A WICLO FIN. telectado Cano PARALELO NECATIVO. caso PARALELO POSITIUB. b) Retardo de PALABRAS DE DISPARO: re tardo de (J) o aumencio, de la palabra de higger con especto al INICCO o FIN de ad quisició. Muy à hil pera deputación de PROCESOS MERATIVOS Delotras actor alungan.

Proceen la INTERFAT ELECTRICA ente el circuito bajo prueba y el amolitador. Por el elemado # de canola, se suelen agua.

per en FICHAS de 16/32/64/128 canola.

- La punta AFECTA en overta medido al aranto medido, X lo que es un portante la CARCA que pesenta la punta. ceneralmente se adopta N 100 K2 y 8 pF.

1.57 70 7 100KZ

afecta la MEMPOS DE SUBIDA OBSETUA das, en empecial a ALTA VELOC.

Puntas { Pasivas . Dedicados.

1) Pasivas! permiten es romar información pero NO INXECTAN
ESTIMULOS. Su objetivo en proveter separa ción electrica,
reclueto de mido perturbación, y asegurar correcto remporitado
entre paros | SINERONISTIO | CALIFICADORES.

Permiten SELECCIONAR LOGICA pue se mide (CMOS, TL,

- 2) Activas: permiten TOMAR E INXECTAR información, por ejemplo si el sistema espera alguna respecta pl continuor.
- 3) Dédicado: son mos específicas al ensago de algun aislemo en particular banado en un det, procedor. Cono con todo su interfaz, protocolos de techna/escribura, tenguo je, etc. Se