

Carry lookahead adder

¿ Como funciona ?

La principal característica del carry lookahead adder (**CLA**) es que permite obtener el carry de cualquier suma desde el momento inicial, sin necesidad de esperar a que termine la suma anterior.

A continuación se puede ver la tabla de verdad que relaciona las entradas y los carries.

a	b	Cin	Cout
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

a y b son los números a sumar, Cin es el carry de entrada y Cout el carry de salida.

Analizando la tabla sabremos que el carry out será uno cuando: **(A and B) or (A xor B) and Cin** o expresado de otra forma:

$$\text{Cout} = (A * B) + (A \oplus B) * \text{Cin}$$

Podemos diferenciar partes de esta expresión, donde la sección $(A*B)$ se conocerá como *"carry generator (**G**)"* y la sección $(A \oplus B)$ como *"carry propagator (**P**)"*. G no tiene dependencia de Cin, solo de los valores de entrada a y b, mientras que P depende del carry de entrada. G nos permite conocer si el bit de la suma debe generar carry, P indica si el bit de la suma debe propagar carries generados por bits anteriores.

$$\text{Cout} = G + P * \text{Cin}$$

Calcularemos G y P para cada bit de la suma, podemos generalizar la expresión a:

$$\text{Cn} = \text{Gn} + \text{Pn} * \text{Cn-1}$$

De esta manera, si tenemos las entradas a,b y C0

$$\text{C1} = \text{G1} + \text{P1} * \text{C0}$$

$\text{C2} = \text{G2} + \text{P2} * \text{C1}$, si expandimos esto obtenemos:

$$\text{C2} = \text{G2} + \text{P2} * (\text{G1} + \text{P1} * \text{C0}), \text{ lo que es equivalente a :}$$

$$\text{C2} = \text{G2} + \text{P2} * \text{G1} + \text{P2} * \text{P1} * \text{C0}$$

Podemos dar un ejemplo más con C3

$$\text{C3} = \text{G3} + \text{P3} * \text{C2}$$

$$\text{C3} = \text{G3} + \text{P3} * (\text{G2} + \text{P2} * \text{G1} + \text{P2} * \text{P1} * \text{C0})$$

$$\text{C3} = \text{G3} + \text{P3} * \text{G2} + \text{P3} * \text{P2} * \text{G1} + \text{P3} * \text{P2} * \text{P1} * \text{C0}$$

Como podemos notar podemos obtener el carry en cualquier posición conociendo el Carry inicial, sin necesidad de esperar que se realicen las operaciones anteriores.

¿ Porque es más rápido que ripple adder ?

Al generar los carries de manera anticipada e independiente, la suma de bits se puede realizar de manera paralela, lo que permite procesar múltiples bits al mismo tiempo a diferencia del ripple adder en el cual los bits se deben sumar uno tras otro, reduciendo su velocidad.

¿ Cuales son sus desventajas ?

Una de las desventajas más claras del CLA es que es mucho más complejo y menos intuitivo que el ripple adder, debido a esto requiere utilizar más puertas lógicas para cálculos como el de G y P, lo que dificulta el diseño del circuito y aumenta la cantidad de transistores necesarios para su implementación.