



2	Bits Wald	10 r3 0x109 / IT	2 ID	3 EX		5	6	7	8	9	10	11	12	13	14 15 16
	11 49 4 1 41	ad 12, 10, #127 IF 400 r1, 10, 0x04 IF 1w r4, 0(r1) / IF 1w r5, -8(r1) / molt r6, r5, r3 /		取 取 取 取 取	EX IP IP	EX	Eχ		Εx	Ε×	EΧ	EΧ	EΧ	ΕX	Eχ
	\$1 11 11	add r5, r6, r3 add r6, r4, r3/ sw 0(r1), r6/	IF IF	耳口		ID ID	Œ.	EΧ	ΕX						EX EX
	10 11	sw -8(r1), r5 sob r2, r2, #16,		IP				Ip	ΕX						

Sallo 2 c= c]=a[i]·c; :+1; :>10) then golo etiquela :+1; :(i*=10);	Sale por salto 2 para $c \le 0$ (1) 10 (2) 10 ; 11 1	Sale por salls 1 poss $1 \le C \le 9$ $10 \le C$ $(1)^{10} (1)^{1}$ $(2)^{1} (1)^{1}$ $(2)^{0} (2)^{0}$					
Independent es la perdización efectiva debida a los sallos, en función del valor inicial de c (número entero), considerando que el procesador utiliza: a) Predicción fija (siempre se considera que se va a prodocir disallo) b) Predicción estática (si el displazamiento es negativo se toma y si es positivo no) c) Predicción dinámica gian 1 bit (1 = Sater; 0 = Uc Satter; Inicialmente está a 1) NOTA: La penalización por sattos incorrectamente predichos es de 4 ciclos y para los sattos correctamente predichos es de 9 ciclos. $c \le 0$								
Ejecución	(JU1S2)9 JUJU2	(N1 SZ) 10-C 51	S1					
a) Predicción Fija Pendiación:	(<u>S1</u> S2) ⁹ <u>S1S2</u> (4c) ⁹ 4c 4c 4·9 +8=44 ucbs	(S152) 10-c S1 (4c) 10-c (c=c (4c) 10-c (c=c) (4c) 20-c (c) (4c) 20-c (c)	S1 Sile-1 0 cicles					
bi Predicción Esfáluca Penalización CI Predicción Dinámica de 1 bit	(M S2) ⁹ W1 <u>S2</u> 4 acbs (S1 S2) (M S2) M1 <u>S2</u>	(St S2) (N1 S2) 10-c-1	U1 aclas					
Penglización:	4 ados +4 ados = = 8 cidos	Y ciclos + Y ciclos = = 8 ciclos	0 cidos 2					