APPENDIX A: OVERZICHT INSTRUCTIESET

A.1 Verklaring bij de kolom ‚Arithmetic Operation'

A	is accumulator A
B	is accumulator B
M	is de geadresseerde operand
$\overline{M}$	M geïnverteerd
M_{sp}	geheugenplaats die door de stackpointer wordt aangegeven
SP	stack pointer
SP_h	de hoogste 8 bits van de stack pointer
SP_l	de laagste 8 bits van de stack pointer
C	is het carry-bit van het condition code register
IMM	de immediate operand
X	index-register
X_h	de hoogste 8 bits van het index-register
X_l	de laagste 8 bits van het index-register
+	optellen
-	aftrekken
x	vermenigvuldigen
.	AND
⊕	EXCLUSIVE OR
→	de constante die na de pijl komt, geeft de geheugenplaats aan waarin het resultaat geplaatst wordt.
A:B	A en B worden als één 16 bit register beschouwd, met A als de hoogste 8 bits en B als de laagste 8 bits.
00 - M→M	in M komt -M te staan (-M is de two's complement notatie)
ACCD↔IX	de inhoud van A en B en het index-register worden verwisseld

Opmerking: In de verklaring van de instructie kan M+1 twee betekenissen hebben nml. de inhoud van (M)+1 of (M+1).

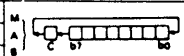
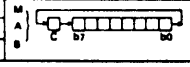
Tabel 5 OP-Code Map

OP CODE						ACC A	ACC B	IND	EXT / DIR*	ACCA or SP				ACCB or X			
HI		0000	0001	0010	0011	0100	0101	0110	0111	IMM	DIR	IND	EXT	IMM	DIR	IND	EXT
LO		0	1	2	3	4	5	6	7	1000	1001	1010	1011	1100	1101	1110	1111
1000	0		SBA	BRA	TSX	NEG				SUB							0
0001	1	NOP	CBA	BRN	INS			AIM		CMP							1
0010	2			BHI	PULA			OIM		SBC							2
0011	3			BLS	PULB	COM				SUBD			ADDD				3
0100	4	LSRD		BCC	DES	LSR				AND							4
0101	5	ASLD		BCS	TXS			EIM		BIT							5
0110	6	TAP	TAB	BNE	PSHA	ROR				LDA							6
0111	7	TPA	TBA	BEQ	PSHB	ASR				STA			STA				7
1000	8	INX	XGDX	BVC	PULX	ASL				EOR							8
1001	9	DEX	DAA	BVS	RTS	ROL				ADC							9
1010	A	CLV	SLP	BPL	ABX	DEC				ORA							A
1011	B	SEV	ABA	BMI	RTI			TIM		ADD							B
1100	C	CLC		BGE	PSHX	INC				CPX			LDD				C
1101	D	SEC		BLT	MUL	TST				BSR	JSR		STD				D
1110	E	CLI		BGT	WAI			JMP		LDS			LDX				E
1111	F	SEI		BLE	SWI	CLR				STS			STX				F
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F

UNDEFINED OP CODE ▨

* Only each instructions of AIM, OIM, EIM, TIM

Tabel 1 Accumulator, Memory Manipulation Instructions

Operations	Mnemonic	Addressing Modes															Boolean/ Arithmetic Operation	Condition Code Register				
		IMMED			DIRECT			INDEX			EXTEND			IMPLIED				5	4	3	2	1	0
		OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#		H	I	N	Z	V	C
Add	ADDA	88	2	2	98	3	2	AB	4	2	B8	4	3				A + M → A	↕	•	↕	↕	↕	↕
	ADDB	C8	2	2	D8	3	2	EB	4	2	F8	4	3				B + M → B	↕	•	↕	↕	↕	↕
Add Double	ADDD	C3	3	3	D3	4	2	E3	5	2	F3	5	3				A B + M M + 1 → A B	•	•	↕	↕	↕	↕
Add Accumulators	ABA													1B	1	1	A + B → A	↕	•	↕	↕	↕	↕
Add With Carry	ADCA	89	2	2	99	3	2	A9	4	2	89	4	3				A + M + C → A	↕	•	↕	↕	↕	↕
	ADCB	C9	2	2	D9	3	2	E9	4	2	F9	4	3				B + M + C → B	↕	•	↕	↕	↕	↕
AND	ANDA	84	2	2	94	3	2	A4	4	2	B4	4	3				A·M → A	•	•	↕	↕	R	•
	ANDB	C4	2	2	D4	3	2	E4	4	2	F4	4	3				B·M → B	•	•	↕	↕	R	•
Bit Test	BIT A	85	2	2	95	3	2	A5	4	2	B5	4	3				A·M	•	•	↕	↕	R	•
	BIT B	C5	2	2	D5	3	2	E5	4	2	F5	4	3				B·M	•	•	↕	↕	R	•
Clear	CLR							6F	5	2	7F	5	3				00 → M	•	•	R	S	R	R
	CLRA													4F	1	1	00 → A	•	•	R	S	R	R
	CLRB													5F	1	1	00 → B	•	•	R	S	R	R
Compare	CMPA	81	2	2	91	3	2	A1	4	2	B1	4	3				A - M	•	•	↕	↕	↕	↕
	CMPB	C1	2	2	D1	3	2	E1	4	2	F1	4	3				B - M	•	•	↕	↕	↕	↕
Compare Accumulators	CBA													11	1	1	A - B	•	•	↕	↕	↕	↕
Complement, 1's	COM							63	6	2	73	6	3				$\overline{M}$ - M	•	•	↕	↕	R	S
	COMA													43	1	1	$\overline{A}$ → A	•	•	↕	↕	R	S
	COMB													53	1	1	$\overline{B}$ → B	•	•	↕	↕	R	S
Complement, 2's (Negate)	NEG							60	6	2	70	6	3				00 - M → M	•	•	↕	↕	↕	②
	NEGA													40	1	1	00 - A → A	•	•	↕	↕	↕	②
	NEGB													50	1	1	00 - B → B	•	•	↕	↕	↕	②
Decimal Adjust, A	DAA													19	1	1	Converts binary add of BCD characters into BCD format	•	•	↕	↕	↕	③
Decrement	DEC							6A	6	2	7A	6	3				M - 1 → M	•	•	↕	↕	④	•
	DECA													4A	1	1	A - 1 → A	•	•	↕	↕	④	•
	DECB													5A	1	1	B - 1 → B	•	•	↕	↕	④	•
Exclusive OR	EORA	88	2	2	98	3	2	A8	4	2	B8	4	3				A ⊕ M → A	•	•	↕	↕	R	•
	EORB	C8	2	2	D8	3	2	E8	4	2	F8	4	3				B ⊕ M → B	•	•	↕	↕	R	•
Increment	INC							6C	6	2	7C	6	3				M + 1 → M	•	•	↕	↕	⑤	•
	INCA													4C	1	1	A + 1 → A	•	•	↕	↕	⑤	•
	INCB													5C	1	1	B + 1 → B	•	•	↕	↕	⑤	•
Load Accumulator	LDAA	86	2	2	96	3	2	A6	4	2	B6	4	3				M → A	•	•	↕	↕	R	•
	LDAB	C6	2	2	D6	3	2	E6	4	2	F6	4	3				M → B	•	•	↕	↕	R	•
Load Double Accumulator	LDD	CC	3	3	DC	4	2	EC	5	2	FC	5	3				M + 1 → B, M → A	•	•	↕	↕	R	•
Multiply Unsigned	MUL													3D	7	1	A x B → A B	•	•	•	•	•	⑪
OR, Inclusive	ORAA	8A	2	2	9A	3	2	AA	4	2	BA	4	3				A + M → A	•	•	↕	↕	R	•
	ORAB	CA	2	2	DA	3	2	EA	4	2	FA	4	3				B + M → B	•	•	↕	↕	R	•
Push Data	PSHA													36	4	1	A → Msp, SP - 1 → SP	•	•	•	•	•	•
	PSHB													37	4	1	B → Msp, SP - 1 → SP	•	•	•	•	•	•
Pull Data	PULA													32	3	1	SP + 1 → SP, Msp → A	•	•	•	•	•	•
	PULB													33	3	1	SP + 1 → SP, Msp → B	•	•	•	•	•	•
Rotate Left	ROL							69	6	2	79	6	3					•	•	↕	↕	⑥	↕
	ROLA													49	1	1		•	•	↕	↕	⑥	↕
	ROLB													59	1	1		•	•	↕	↕	⑥	↕
Rotate Right	ROR							66	6	2	76	6	3					•	•	↕	↕	⑥	↕
	RORA													46	1	1		•	•	↕	↕	⑥	↕
	RORB													56	1	1		•	•	↕	↕	⑥	↕

(to be continued)

Tabel 1 Accumulator, Memory Manipulation Instructions

Operations	Mnemonic	Addressing Modes: IMMED OP	IMMED ~	IMMED #	DIRECT OP	DIRECT ~	DIRECT #	INDEX OP	INDEX ~	INDEX #	EXTEND OP	EXTEND ~	EXTEND #	IMPLIED OP	IMPLIED ~	IMPLIED #	Boolean/ Arithmetic Operation	Condition Code Register 5 H	4 I	3 N	2 Z	1 V	0 C
Shift Left Arithmetic	ASL							68	6	2	78	6	3				M	•	•	↕	↕	⑥	↕
	ASLA													48	1	1	A	•	•	↕	↕	⑥	↕
	ASLB													58	1	1	B	•	•	↕	↕	⑥	↕
Double Shift Left, Arithmetic	ASLD													05	1	1	ACC A/ ACC B	•	•	↕	↕	⑥	↕
Shift Right Arithmetic	ASR							67	6	2	77	6	3				M	•	•	↕	↕	⑥	↕
	ASRA													47	1	1	A	•	•	↕	↕	⑥	↕
	ASRB													57	1	1	B	•	•	↕	↕	⑥	↕
Shift Right Logical	LSR							64	6	2	74	6	3				M	•	•	R	↕	⑤	↕
	LSRA													44	1	1	A	•	•	R	↕	⑥	↕
	LSRB													54	1	1	B	•	•	R	↕	⑥	↕
Double Shift Right Logical	LSRD													04	1	1	ACC A/ ACC B	•	•	R	↕	⑥	↕
Store Accumulator	STAA				97	3	2	A7	4	2	B7	4	3				A → M	•	•	↕	↕	R	•
	STAB				D7	3	2	E7	4	2	F7	4	3				B → M	•	•	↕	↕	R	•
Store Double Accumulator	STD				DD	4	2	ED	5	2	FD	5	3				A → M B → M + 1	•	•	↕	↕	R	•
Subtract	SUBA	80	2	2	90	3	2	A0	4	2	B0	4	3				A - M → A	•	•	↕	↕	↕	↕
	SUBB	C0	2	2	D0	3	2	E0	4	2	F0	4	3				B - M → B	•	•	↕	↕	↕	↕
Double Subtract	SUBD	83	3	3	93	4	2	A3	5	2	B3	5	3				A B - M M + 1 → A B	•	•	↕	↕	↕	↕
Subtract Accumulators	SBA													10	1	1	A - B → A	•	•	↕	↕	↕	↕
Subtract With Carry	SBCA	82	2	2	92	3	2	A2	4	2	B2	4	3				A - M - C → A	•	•	↕	↕	↕	↕
	SBCB	C2	2	2	D2	3	2	E2	4	2	F2	4	3				B - M - C → B	•	•	↕	↕	↕	↕
Transfer Accumulators	TAB													16	1	1	A → B	•	•	↕	↕	R	•
	TBA													17	1	1	B → A	•	•	↕	↕	R	•
Test Zero or Minus	TST							6D	4	2	7D	4	3				M - 00	•	•	↕	↕	R	R
	TSTA													4D	1	1	A - 00	•	•	↕	↕	R	R
	TSTB													5D	1	1	B - 00	•	•	↕	↕	R	R
And Immediate	AIM				71	6	3	61	7	3							M·IMM → M	•	•	↕	↕	R	•
OR Immediate	OIM				72	6	3	62	7	3							M+IMM → M	•	•	↕	↕	R	•
EOR Immediate	EIM				75	6	3	65	7	3							M ⊕ IMM → M	•	•	↕	↕	R	•
Test Immediate	TIM				7B	4	3	6B	5	3							M·IMM	•	•	↕	↕	R	•

- **New Instructions**

In addition to the HD6801 Instruction Set, the HD6301V0 has the following new instructions:

AIM---- (M) · (IMM) → (M)
Evaluates the AND of the immediate data and the memory, places the result in the memory.

OIM---- (M) + (IMM) → (M)
Evaluates the OR of the immediate data and the memory, places the result in the memory.

EIM --- (M) ⊕ (IMM) → (M)
Evaluates the EOR of the immediate data and the contents of memory, places the result in memory.

TIM---- (M) · (IMM)
Evaluates the AND of the immediate data and the memory, changes the flag of associated condition code register

Each instruction has three bytes; the first is op-code, the second is immediate data, the third is address modifier.

XGDX-- (ACCD) ↔ (IX)
Exchanges the contents of accumulator and the index register.

SLP---- The MPU is brought to the sleep mode. For sleep mode, see the "sleep mode" section.

HITACHI

Tabel 2 Index Register, Stack Manipulation Instructions

Pointer Operations	Mnemonic	Addressing Modes															Boolean/ Arithmetic Operation	Condition Code Register					
		IMMED			DIRECT			INDEX			EXTEND			IMPLIED				5	4	3	2	1	0
		OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#	OP	~	#		H	I	N	Z	V	C
Compare Index Reg	CPX	8C	3	3	9C	4	2	AC	5	2	BC	5	3				X − M M + 1	•	•	↕	↕	↕	↕
Decrement Index Reg	DEX													09	1	1	X − 1 → X	•	•	•	↕	•	•
Decrement Stack Pntr	DES													34	1	1	SP − 1 → SP	•	•	•	•	•	•
Increment Index Reg	INX													08	1	1	X + 1 → X	•	•	•	↕	•	•
Increment Stack Pntr	INS													31	1	1	SP + 1 → SP	•	•	•	•	•	•
Load Index Reg	LDX	CE	3	3	DE	4	2	EE	5	2	FE	5	3				M → X_H, (M + 1) → X_L	•	•	↕	↕	R	•
Load Stack Pntr	LDS	8E	3	3	9E	4	2	AE	5	2	BE	5	3				M → SP_H, (M+1) → SP_L	•	•	↕	↕	R	•
Store Index Reg	STX				DF	4	2	EF	5	2	FF	5	3				X_H → M, X_L → (M + 1)	•	•	↕	↕	R	•
Store Stack Pntr	STS				9F	4	2	AF	5	2	BF	5	3				SP_H → M, SP_L → (M + 1)	•	•	↕	↕	R	•
Index Reg → Stack Pntr	TXS													35	1	1	X − 1 → SP	•	•	•	•	•	•
Stack Pntr → Index Reg	TSX													30	1	1	SP + 1 → X	•	•	•	•	•	•
Add	ABX													3A	1	1	B + X → X	•	•	•	•	•	•
Push Data	PSHX													3C	5	1	X_L → M_{SP}, SP − 1 → SP X_H → M_{SP}, SP − 1 → SP	•	•	•	•	•	•
Pull Data	PULX													38	4	1	SP + 1 → SP, M_{SP} → X_H SP + 1 → SP, M_{SP} → X_L	•	•	•	•	•	•
Exchange	XGDX													18	2	1	ACCD-IX	•	•	•	•	•	•

A.2 Het Condition Code Register (vlaggen-register)

C Carry/Borrow — Na een optelling of aftrekking moet een 1 onthouden (carry) of geleend(borrow) worden. Het C-bit wordt ook gebruikt bij schuifoperaties.

V Overflow — De instructie heeft een zgn. overflow veroorzaakt. Dit betekent dat de two's complement code van het resultaat niet meer in het 8 bits register past.

Z Zero — Als het resultaat van de instructie gelijk is aan 0, dan wordt dit bit 1, anders wordt het bit 0.

N Negative — Het resultaat van de instructie is negatief indien dit bit 1 is en anders is het resultaat ⩾ 0.

I Interrupt — Indien dit bit 1 is zal een zgn. interrupt request geen invloed op de processor hebben. Is het bit 0 dan zal de interrupt routine worden afgewerkt.

H Half carry — Deze carry geeft aan of er bij een optelling een carry is geweest van bit 3 naar bit 4.

CCR — condition code register

. — bit blijft onveranderd

S — (set) bit wordt 1

R — (reset) bit wordt 0

↕ — bit wordt 1 indien de test waar is, anders wordt het bit 0.

Tabel 3 Condition Code Register Manipulation Instructions

Operations	Mnemonic	Addressing Modes IMPLIED OP	~	#	Boolean Operation	Condition Code Register 5 H	4 I	3 N	2 Z	1 V	0 C
Clear Carry	CLC	0C	1	1	0 → C	•	•	•	•	•	R
Clear Interrupt Mask	CLI	0E	1	1	0 → I	•	R	•	•	•	•
Clear Overflow	CLV	0A	1	1	0 → V	•	•	•	•	R	•
Set Carry	SEC	0D	1	1	1 → C	•	•	•	•	•	S
Set Interrupt Mask	SEI	0F	1	1	1 → I	•	S	•	•	•	•
Set Overflow	SEV	08	1	1	1 → V	•	•	•	•	S	•
Accumulator A → CCR	TAP	06	1	1	A → CCR	⑩					
CCR → Accumulator A	TPA	07	1	1	CCR → A	•	•	•	•	•	•

[NOTE] Condition Code Register Notes: (Bit set if test is true and cleared otherwise)

① (Bit V) Test: Result = 10000000?
② (Bit C) Test: Result ≠ 00000000?
③ (Bit C) Test: BCD Character of high-order byte greater than 10? (Not cleared if previously set)
④ (Bit V) Test: Operand = 10000000 prior to execution?
⑤ (Bit V) Test: Operand = 01111111 prior to execution?
⑥ (Bit N) Test: Set equal to N⊕C=1 after the execution of instructions
⑦ (Bit N) Test: Result less than zero? (Bit 15=1)
⑧ (All) Load Condition Code Register from Stack.
⑨ (Bit I) Set when interrupt occurs. If previously set, a Non-Maskable Interrupt is required to exist the wait state.
⑩ (All Bit) Set according to the contents of Accumulator A.
⑪ (Bit C) Result of Multiplication Bit 7=1? (ACCB)

Tabel 4 Jump, Branch Instructions

Operations	Mnemonic	Addressing Modes RELATIVE OP	~	#	DIRECT OP	~	#	INDEX OP	~	#	EXTEND OP	~	#	IMPLIED OP	~	#	Branch Test	Condition Code Register 5 H	4 I	3 N	2 Z	1 V	0 C
Branch Always	BRA	20	3	2													None	•	•	•	•	•	•
Branch Never	BRN	21	3	2													None	•	•	•	•	•	•
Branch If Carry Clear	BCC	24	3	2													C = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If Carry Set	BCS	25	3	2													C = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If = Zero	BEQ	27	3	2													Z = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If ≥ Zero	BGE	2C	3	2													N ⊕ V = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If > Zero	BGT	2E	3	2													Z + (N ⊕ V) = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If Higher	BHI	22	3	2													C + Z = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If ≤ Zero	BLE	2F	3	2													Z + (N ⊕ V) = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If Lower Or Same	BLS	23	3	2													C + Z = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If < Zero	BLT	2D	3	2													N ⊕ V = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If Minus	BMI	2B	3	2													N = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If Not Equal Zero	BNE	26	3	2													Z = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If Overflow Clear	BVC	28	3	2													V = 0	•	•	•	•	•	•
Branch If Overflow Set	BVS	29	3	2													V = 1	•	•	•	•	•	•
Branch If Plus	BPL	2A	3	2													N = 0	•	•	•	•	•	•
Branch To Subroutine	BSR	8D	5	2													See Special Operations	•	•	•	•	•	•
Jump	JMP							6E	3	2	7E	3	3					•	•	•	•	•	•
Jump To Subroutine	JSR				9D	5	2	AD	5	2	BD	6	3					•	•	•	•	•	•
No Operation	NOP													01	1	1	Advances Prog. Cntr. Only	•	•	•	•	•	•
Return From Interrupt	RTI													3B	10	1	See Special Operations	⑨					
Return From Subroutine	RTS													39	5	1		•	•	•	•	•	•
Software Interrupt	SWI													3F	12	1		•	S	•	•	•	•
Wait for Interrupt*	WAI													3E	9	1		•	⑨	•	•	•	•
Sleep	SLP													1A	4	1		•	•	•	•	•	•

*WAI puts R/$\overline{W}$ high; Address Bus goes to FFFF; Data Bus goes to the three state level.

HITACHI