

Programowanie niskopoziomowe

Programowanie niskopoziomowe (Politechnika Czestochowska)

Rejestry	Windows 32	Windows 64				
hoz zahoznioczonia	> X87 : et(0)_et(7)	>GPR: RAX, RCX, RDX, R8-R11 >X87: st(0)-st(7) >Rejestry maskujące: K0-K7 >SSE: XMM0-XMM5 (bez AVX512), XMM16-XMM31 (jeśli mamy AVX512)				
Konieczne zabezpieczenie (stos)	> GPR : EBX, ESI, EDI, EBP	>GPR: RBX, RSI, RDI, RBP, R12-R15 >SSE: XMM6-XMM15				
	>cdecl, stdcall, pascal, GNU C: na stosie >fastcall – Microsoft/GNU: ECX, EDX >fastcall – Borland: EAX, EDX, ECX >thiscall – Microsoft: ECX	>całkowite/wskaźnik: RCX, RDX, R8, R9 >zmiennoprzecinkowe: XMM0-XMM3 >reszta na stosie				
Zwracające wartość	>całkowite/wskaźnik: EAX, EDX >zmiennoprzecinkowe: st(0)	>całkowite/wskaźnik: RAX >zmiennoprzecinkowe: XMM0				

Przykłady (Windows 64)								
void a(float, int*, int, double, float)								
Arg1 Arg2 Arg3 Arg4 Arg5								
хммо	RDX	R8	28 XMM3 Sto					
V	oid a(float	, float, floa	at, double	*)				
Arg1	Arg2	Arg3	Arg4					
XMM0 XMM1 XMM2 R9								

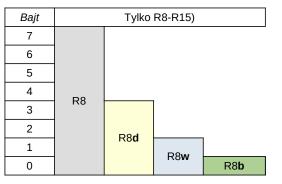
Co	Rok	Ficzery (pogrubione te które pojawiły się w pytaniach z wykładu)	Co (kont.)	Rok	Ficzery
F14 CADC	Czerwiec 1970	> 20 bitowy układ z techniką potokową >na potrzeby myśliwca F-14 TOMCAT	Intel 80186	1982	>16 bitowy >większa wydajność, nowe rozkazy, szybszy zegar >niektóre instrukcje 10-20 razy szybciej >wykorzystany głównie w systemach wbudowanych jako mikrokontroler
Intel 4004	Od 1971	>Uznawany za pierwszy mikroprocesor >Maks. Taktowanie – 740 kHz >Osobna pamięć dla danych i programu (arch. harwardzka) >46 instrukcji > 16x 4 bitowe rejestry >3-poziomowy stos >2300 tranzystorów (10 um)	Intel 80286	1 luty 1982	>dwa razy bardziej wydajny od 8086 >24 bitowa szyna adresowa (adresacja do 16MB RAM) >nowe instrukcje >nowy tryb adresowania pamięci – tryb chroniony
Intel 8008	Kwiecień 1974	>Pierwszy 8 bitowy mikroprocesor Intela >obudowa DIP18 >8 bitowa magistrala >dostęp do większej ilości RAM >3-4 razy więcej mocy obliczeniowej niż procesory 4-bitowe >8 bitowa szyna danych >16 bitowa szyna adresowa >słowo 8 bitowe >72 instrukcje >bezpośrednie adresowanie pamięci o poj. Do 64 KB >arytmetyka dwójkowa i dziesiętna kodowana dwójkowo (BCD) >8 rejestrów programowych dostępnych dla programisty – cykl zapisu 2us >zegar zewnętrzny 2-3MHz (podstawowy cykl rozkazowy – 4 takty)	Intel 80386	1986	>32 bitowa magistrala adresowa oraz 32 bitowa magistrala danych >rozszerzenie rejestrów do 32 bitów >nowe tryby adresowania >praca w trybie: rzeczywistym (16 bit), chronionym (32 bit), wirtualnym (32 bit) >dodanie jednostki MMU – stronicowanie pamięci
Intel 8086	1978	>traktowany był jako projekt przejściowy > główny konstruktor: Stephen (lub Steven) Morse >rozszerzenie listy rozkazów >rozszerzenie możliwości adresowania operandów >wprowadzenie segmentacji obszaru pamięci >mechanizmy przyspieszenia pracy >mechanizmy dla pracy wieloprocesorowej	Intel 80486		>nazwa handlowa i486 >nowe instrukcje (7) > zintegrowany koprocesor arytmetyczny x87 >poprawiony interfejs szyny danych >pięciostopniowy potok >dwukrotnie szybszy od 80386

Co (Pentium)	Rok	Ficzery
Pentium	22 marca 1993	>architektura superskalarna >64 bitowa szyna danych >jednostka przewidywania skoku (branch prediction) – skuteczność 80% >przeprojektowany koprocesor (5x-6x wydajniejszy niż w i486)
Pentium Pro	Październik 1995	>podział kodu x86 na mikrorozkazy (microcode) >wykonywanie poza kolejnością >wykonywanie spekulatywne >dodatkowy potok dla prostych instrukcji >instrukcja CMOVcc
Pentium II	7 maja 1997	> instrukcje MMX >poprawiona obsługa programów 16 bitowych >pamięć podręczna 1 poziomu (L1) dla kodu i danych: 16KB
Pentium III		>architektura typu RISC >rozmiar pamięci podręcznej L1 dla kodu: 16 KB >liczba etapów przetwarzania rozkazu (w potoku): 12 >liczba jednostek zmiennoprzecinkowych: 1 (z potokowaniem) >liczba jednostek całkowitoliczbowych: 6 potoków >liczba jednostek MMX: 2 >instrukcje SSE (Streaming SIMD Extensions) >możliwość pracy w trybie wieloprocesorowym (do 2 procesorów)
Pentium 4 (wiele wersji)	20 listpada 2000	>architektura NetBurst >instrukcje SSE2, w nowszych wersjach jądra: SSE3 >niektóre modele: wielowątkowość HyperThreading >zwiększona pamięć L2 >pojawia się technologia EM64T (2003) >pierwszy procesor dwurdzeniowy

Co (Intel Core)	Ficzery	Co (Intel Core) (kont.)	Ficzery
Intel Core 2	>8 generacja >mikroarchitektura Intel Core >współczynnik IPC: 3,5 >wspólna pamięć dla obu rdzeni >EM64T >technologia wirtualizacji >XD bit >ulepszona technologia SpeedStep >wersja czterordzeniowa	Intel Core i7 Kaby Lake (7 gen)	>14nm+ proces >zwiększenie częstotliwości zegara >zwiększenie wydajności wbudowanego GPU >wsparcie Intel Optane Memory storage caching
Intel Core i7 Nehalem (1 gen)	>modułowa budowa >8 rdzeniowy Nehalem: 731 milionów tranzystorów >SSE 4.2 >technologia współbieżnej wielowątkowości >dynamiczne zarządzanie zasilaniem >wbudowanie kontrolera RAM >technologia QuickPath	Intel Core i7 Coffee Lake (8 gen)	>14nm++ proces >zwiększenie liczby rdzeni do 6 >zwiększenie częstotliwości zegara >zwiększenie wydajności wbudowanego GPU
Intel Core i7 Sandy Bridge (2 gen)	>32nm proces >6 jednostek wykonawczych >wbudowany układ graficzny >instrukcje AVX >Turbo Boost 2.0 >pamięć cache L3	Intel Core i7 Coffee Lake (9 gen)	>14nm++ proces >zwiększenie liczby rdzeni do 8 >zwiększenie rozmiaru cache L3 >AVX512 w wersji X
Intel Core i7 Ivy Bridge (3 gen)	>22nm proces (tranzystory 3D) >wbudowane GPU Intel HD Graphics >generator liczb losowych >PCI Express 3.0	Intel Core i9 Comet Lake (10 gen)	>zwiększenie maks. Taktowania do 5.3GHz >zwiększenie liczby rdzeni do 10 >zwiększenie rozmiaru cache L3 >zwiększenie wydajności wbudowanego GPU (Gen 9.5)
Intel Core i7 Haswell (4 gen)	>podniesiona wydajnosć cache >zwiększona wydajność i energooszczędność >8 jednostek wykonawczych >instrukcje AVX2 >instrukcje FMA3 >rozbudowany układ graficzny >wsparcie dla Direct3D 11.1 i OpenGL 4.0	Intel Core i9 Rocket Lake (11 gen)	>zwiększenie IPC o 10 do 19% >instrukcje AVX512 i DL (Deep Learning) >zwiększenie rozmiaru cache L1 dla danych: 48KiB >nowy układ graficzny – Xe-LP Gen 12 – DisplayPort 1.4a, HDMI 2.0b >PCI Express 4.0
Intel Core i7 Broadwell (5 gen)	>14nm proces >obsługa pamięci DDR3L >układ iGPU Iris Pro 6200 >127 MB pamięci podręcznej eDRAM >wspracie dla Direct3D 11.1 i OpenGL 4.4	Intel Core i9 Alder Lake (12 gen)	>hybrydowy – wydajne rdzenie dwuwątkowe i rdzenie energooszczędne – do 8P i 8E >10nm proces SuperFin (Intel 7) >zwiększenie IPC >12 jednostek wykonawczych >nowe instrukcje AVX-VNNI >zwiększenie rozmiaru cache L3 >nowy układ graficzny – Xe-LP Gen 12.2 (32-96EU) >PCI Express 5.0
Intel Core i7 Skylake (6 gen)	>14nm proces >obsługa pamięci DDR3L i DDR4 >instrukcje AVX512 – 32 rejestry ZMM – 512 bitowe w wersji XEON >wsparcie dla Direct3D 12 >wsparcie dla Thunderbolt 3.0		

Oryginalne przeznaczenie (z pierwszych 8 i R8, R9 itd. możemy jednak korzystać jak chcemy)		Tryb 64	1 bitowy (i	EM64T)			Tryb 32 bi	itowy (IA-	32)		Przyporządkowanie rejestrów do przedrostków seg. (wykład str. 3)
	64 bity	Dolne 32			Górne 8	32 bity	Dolne 16		Górne 8		
Akumulator	RAX	17	bitów AX	bitów AL	bitów AH	EAX		bitów AL	bitów AH	1 1	DS
Wskaźnik na tablicę	RBX		BX	BL	ВН	EBX		BL	BH	4 F	DS DS
•	RCX		CX	CL	СН	ECX		CL	СН	1 1	DS
Licznik			DX	DL					DH	4 H	DS DS
Dane	RDX	EDX	DX	DL	DH	EDX	DX	DL	υн] [DS .
Aktualna ramka stosu	RBP	EBP	ВР	BPL		EBP	ВР] [SS
Wierzchołek stosu	RSP		SP	SPL		ESP	SP			4 F	SS
Indeks źródła	RSI		RSI	SIL		ESI	RSI			↓ ↓	DS
Indeks celu	RDI		RDI	DIL		EDI	RDI			4 4	DS, ES
] [
Licznik rozkazów	RIP	EIP	IP			EIP	IP] [CS
										_	
	R8	R8w	R8d	R8b							
	R9	R9w	R9d	R9b							
	R10	R10w	R10d	R10b							
Develop	R11	R11w	R11d	R11b] [
Dowolne	R12	R12w	R12d	R12b] [
	R13	R13w	R13d	R13b] [
	R14	R14w	R14d	R14b						1 [
	R15	R15w	R15d	R15b						1 [
Flagi	RFLAGS	EFLAGS	FLAGS			EFLAGS	FLAGS				
Seg. z instr. prog.			cs				cs				
Seg. ze stosem prog.			SS				SS] [
Seg. dane			DS				DS				
Seg. na dane #2			ES				ES] [
Seg. na dane #3			FS				FS] [
Seg. na dane #4			GS				GS] [

Bajt	(tylko AX, BX, CX, DX)							
7								
6								
5								
4	R AX							
3	R AA							
2		EAX						
1		EAA	AV	AH				
0			AX	AL				



Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol	Przykład 1
			Instrukcje podstawo	owe				
		Cel, źródło				T	T	
MOV	MOV cel, źródło	Reg, Reg	Cel = źródło			Move		
XCHG	XCHG cel, źródło	Reg, Mem	Cel ↔ źródło (zamienia miejscami) Domyślnie posiada prefiks LOCK, jeśli jeden z arg. Jest w pamięci			E xch an g e	Zamień miejscami	
XADD	XADD cel, źródło	Mem, Reg	1. cel ↔ źródło 2. cel += źródło			Exchange and add	Zamień miejscami i dodaj	
CMPXCHG	CMPXCHG cel, źródło	Reg/Mem, Stała	if acc == cel then Cel = źródło Else Acc = cel End Acc - al/ax/eax/rax		OSZAPC	Compare and exchange	Porównaj i zamień	
		Cel						
BSWAP	BSWAP cel	Reg/Mem (32/64 bit)	Zamiana bajtów			Byte swap		(32 bit) Przed: 41 e1 b5 59 Po: 59 b5 e1 41 Nie zamienia kolejności bitów w bajtach
CMPXCHG8B	CMPXCHG8B cel	Mem (obszar 8 haitów)	<pre>if edx:eax/rdx:rax == cel then Cel = ecx:ebx/rcx:rbx Else edx:eax/rdx:rax = cel</pre>			Compare and exchange 8 bytes	Porównaj i zamień 8 bajtów	
CMPXCHG16B	CMPXCHG16B cel	Mem (obszar 16 haitów)	End Edx, eax, ecx, ebx dla w. 8 bajtów Rdx, rax, rcx, rbx dla w. 16 bajtów		-OSZAPC	Compare and exchange 16 bytes	Porównaj i zamień 16 bajtów	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol	Przykład 1
			Instrukcje operacji na	stosie				
		Źródło/cel						
PUSH	PUSH źródło		źródło na stos				Wrzuć na stos	
POP	POP cel	Reg/Mem (16/32/64 bit)	Cel = wierzchołek stosu				Zdejmij ze stosu	
PUSHF	PUSHF		rejestr FLAGS na stos			Push flags (FLAGS)	Wrzuć na stos flagi (rejestr FLAGS)	
PUSHFD	PUSHFD		rejestr EFLAGS na stos]	Push flags dword (EFLAGS)	Wrzuć na stos podwójne słowo flag (rejestr EFLAGS)	
PUSHFQ	PUSHFQ		rejestr RFLAGS na stos			Push flags qword (RFLAGS)	Wrzuć na stos poczwórne słowo flag (rejestr RFLAGS)	
POPF	POPF		FLAGS = wierzchołek stosu			Pop flags	Zdejmij ze stosu flagi i wrzuć do FLAGS	
POPFD	POPFD		EFLAGS = wierzchołek stosu		OSZAPC	Pop flags dword (EFLAGS)	Zdejmij ze stosu podwójne słowo flag i wrzuć do EFLAGS	
POPFQ	POPFQ		RFLAGS = wierzchołek stosu			Pop flags qword (RFLAGS)	Zdejmij ze stosu poczwórne słowo flag i wrzuć do RFLAGS	
PUSHA	PUSHA		ax, cx, dx, bx, sp, bp, si, di na stos			Push all GPR registers	Wrzuć na stos wszystkie rejestry ogólnego przeznaczenia (16 bit)	
PUSHAD	PUSHAD			Nie działają w		Push all GPR registers dword	Wrzuć na stos wszystkie rejestry ogólnego przeznaczenia (32 bit)	
POPA	РОРА			trybie 64 bitowym		Pop all GPR registers	Zdejmij ze stosu wszystkie rejestry ogólnego przeznaczenia (16 bit)	
POPAD	POPAD		eax, ecx, edx, ebx, esp, ebp, esi, edi = zawartość stosu	1		Pop all GPR registers dword	Zdejmij ze stosu wszystkie rejestry ogólnego przeznaczenia (32 bity)	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol	Przykład 1			
	Instrukcje konwersji										
CWD	CWD		rozszerz ax na dx:ax z uwzgl. Znaku (16 → 32)	Rozszerza		Convert word to dword with sign extension					
CDQ	CDQ		rozszerz eax na edx:eax z uwzgl. Znaku (32 → 64)	na dwa rejestry, używane		Convert dword to qword with sign extension					
CÓ0	cóo		rozszerz rax na rdx:rax z uwzgl. Znaku (64 → 128)	przed dzieleniem		Convert q word to o ctaword with sign extension					
CBW	CBW		rozszerz al na ax z uwzgl. Znaku(8 → 16)	Rozszerza		Convert byte to word with sign extension					
CWDE	CWDE		rozszerz ax na eax z uwzgl. Znaku(16 → 32)	rejestr akumulator	rejestr		Convert word to dword with sign extension				
CDQE	CDQE		rozszerz eax na rax z uwzgl. Znaku(32 → 64)	a		Convert dword to qword with sign extension					
		Cel, źródło									
MOVSX	MOVSX cel, źródło	Reg (16/32 bit), Reg/Mem (8/16 bit)	Cel = źródło, rozszerz z uwzgl. Znaku			Move with sign extension					
MOVSXD	MOVSXD cel, źródło		Cel = źródło, rozszerz z uwzgl. Znaku Tylko 32 na 64 bit			Move with sign extension dword					
MOVZX	MOVZX cel, źródło	Reg (16/32/64 bit), Reg/Mem (8/16 bit)	Cel = źródło, rozszerz zerami			Move with zero extend					

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
		Cel, źródło	Instrukcje dod	lawania i odejmowania			
ADD	ADD cel, źródło	Cei, 2iouio	Cel += źródło			Add	Dodaj
ADC	ADC cel, źródło	Reg, Reg	Cel += źródło + CF		-OSZAPC	Add with carry	Dodaj z przeniesieniem bez znaku (CF)
ADCX	ADCX cel, źródło	Reg, Mem	Cel += źródło + CF	Pozwalają na dwa niezależne toki operacji dodawania z	—с	Add with carry without affecting flags	Dodaj z przeniesieniem bez znaku (CF)
ADOX	ADOX cel, źródło	Mem, Reg	Cel += źródło + O F	przeniesieniem (carry-chain) liczb wielobitowych (128b, 256b itd.) Wymaga ADX	0	Add with overflow without affecting flags	Dodaj z przeniesieniem bez znaku (O F)
SUB	SUB cel, źródło	Reg/Mem, Stała	Cel -= źródło		-OSZAPC	Subtract	Odejmij
SBB	SBB cel, źródło		Cel = cel – (źródło + CF)		-USZAPC	Subtract with borrow	Odejmij z pożyczką
			Instrukcje r	nnożenia i dzielenia			
	_	Źródło					
MUL	MUL źródło	Reg/Mem	ax/dx:ax/edx:eax/rdx:rax = al/ax/eax/rax * źródło Nie uwzględnia znaku OF=0 i CF=0 jeśli starsza połowa bitów jest równą zero (wynik mieści się w akumulatorze)		0xxxxC	Unsigned mu ltiply	Pomnóż bez znaku
		Cel1, cel2, źródło					
MULX	MULX cel1, cel2, źródło	Reg, Reg, Reg/Mem (wszystkie 32/64 bit)	cel1:cel2 = edx/rdx * źródło	Wymaga BMI2		Unsigned mu ltiply without affecting flags	Pomnóż bez znaku, bez zmiany flag
		Źródło					
	IMUL źródło	Reg/Mem	al/ax/eax/rax *= źródło Uwzględnia znak OF=0 i CF=0, jeśli iloczyn mieści się w akumulatorze				
		Cel, źródło]		Signed mul tiply	Pomnóż ze znakiem
IMUL	IMUL cel, źródło	Reg, Reg/Mem (wszystkie 16/32/64 bit)	Cel *= źródło Uwzględnia znak OF=0 i CF=0, jeśli iloczyn mieści się w celu		0xxxxC		
		Cel, źródło1, źródło2					
	IMUL cel, źródło1, źródło2	Reg, Reg/Mem, Stała (wszystkie 16/32/64 bit)	Cel = źródło1 * źródło2 (stała) Uwzględnia znak OF=0 i CF=0, jeśli iloczyn mieści się w celu				
	1	Źródło		1	1	1	1
DIV	DIV źródło	Reg/Mem	AL = AX / źródło, AH = AX % źródło LUB AX = DX:AX / źródło, DX = DX:AX % źródło LUB EAX = EDX:EAX / źródło, EDX = EDX:EAX % źródło LUB RAX = RDX:RAX / źródło, RDX = RDX:RAX % źródło Nie uwzględnia znaku	Oblicza jednocześnie iloraz i resztę	xxxxx	Unsigned div ide	Podziel bez znaku
IDIV	IDIV źródło		To samo co wyżej, ale uwzględnia znak	1		Signed div ide	Podziel ze znakiem

Mnemonik	Składnia	<u> </u>		Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol				
			Inno	e instrukcje							
	Cel										
	INC cel		cel++		OSZAPx	Increment	Inkrementuj				
DEC	DEC cel	Reg/Mem	cel		OSZAPX	Decrement	Dekrementuj				
NEG	NEG cel		Cel = -cel (w kodzie U2)		OSZAPC	Negate U2	Zaneguj				
-	•	Źródło1, źródło2		•							
CMD	CMP źródło1,	Reg, Mem	Porównaj źródło1 i źródło2 poprzez operacje:		057405		Dané i mai				
CMP	źródło2	Mem, Reg	Porównaj źródło1 i źródło2 poprzez operację: <u>Źródło1 – źródło2</u> , odrzuć wynik, ustaw flagi		OSZAPC	Compare	Porównaj				
		Reg, Reg									
			Inst	rukcje BCD							
DAA	DAA					Decimal adjust after addition	Korekta upakowanego BCD po dodawaniu				
DAS	DAS					Decimal adjust after subtraction	Korekta upakowanego BCD po odejmowaniu				
AAA	AAA		PDF str. 26-27	Nie działają w trybie 64 bitowym	057400	ASCII adjust after addition	Korekta nieupakowanego BCD po dodawaniu				
AAS	AAS		PDF Sti. 20-21	Nie uziałają w trybie 64 bitowym		ASCII adjust after subtraction	Korekta nieupakowanego BCD po odejmowaniu				
AAM	AAM					ASCII adjust after multiplication	Korekta nieupakowanego BCD po mnożeniu				
AAD	AAD					ASCII adjust before division	Korekta nieupakowanego BCD przed dzieleniem				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje logiczne				
		Cel, źródło		1	1	1	
AND	AND cel, źródło	Reg, Reg	Cel = cel and źródło				
OR	OR cel, źródło	Reg, Mem	Cel = cel or źródło	0SZxP0			
XOR	XOR cel, źródło	Mem, Reg	Cel = cel xor źródło				
		Cel	I		1		
NOT	NOT cel	Reg/Mem	Cel = not cel				
		Cel, źródło1, źródło2					
ANDN	ANDN cel, źródło1, źród	Reg, Reg, Reg/Mem	Cel = (not źródło1) and źródło2	0SZxx0	Wymaga BMI1		
			Instrukcje przesunięć				
		Cel, ile					
SAR	SAR cel, ile	Reg/Mem, stała 1	Cel = cel >> ile (ze znakiem)		Flaga OF jest zmieniana tylko dla przesunięć o 1	Shift arithmetic right	
SHR	SHR cel, ile	Reg/Mem, rejestr CL	Cel = cel >> ile (bez znaku)	(0x)SZxPC	bit w lewo/prawo. Jak zmieniana jest flaga CF: wykłady merged,	Shift logical right	
SAL	SAL cel, ile	Reg/Mem, stała 0-31 lub 63	Cel = cel << ile (ze znakiem)	(UX)3ZXPC	strona 30	Shift arithmetic left	
SHL	SHL cel, ile		Cel = cel >> ile (bez znaku)			Shift logical left	
		Cel, źródło, ile					
SARX	SARX cel, źródło, ile	Reg (32/64 bit), Reg/Mem, Reg (32/64 bit)	Cel = źródło >> ile (ze znakiem)			Shift arithmetic right, without affecting flags	
SHRX	SHRX cel, źródło, ile		Cel = źródło >> ile (bez znaku)		Wymaga BMI2	Shift logical right, without affecting flags	
SHLX	SHLX cel, źródło, ile		Cel = źródło << ile (bez znaku)			Shift logical left, without affecting flags	
SHRD	SHRD cel źródło, ile	Reg/Mem, Reg (16/32/64 bit), stała 0-31 lub 63	Przesunięcie <i>źródła:celu</i> o <i>ile</i> bitów w prawo Żródło zostaje bez zmian	(0x)SZxPC	OF i CF: patrz wyżej	Shift right with double precision	
SHLD	SHLD cel, źródło, ile	Reg/Mem, Reg (16/32/64 bit), rejestr CL	To samo co wyżej, ale przesuwa w lewo			Shift left with double precision	
			Instrukcje rotacji				
		Cel, ile					
ROR	ROR cel, ile	Reg/Mem, stała 1			Flaga OF jest zmieniana tylko dla rotacji o 1 bit w	Rotate right	
ROL	ROL cel, ile	Reg/Mem, rejestr CL		(0v)57-DC	lewo/prawo. Jak zmieniana jest flaga CF: połączone wykłady,	Rotate left	
RCR	RCR cel, ile	Reg/Mem, stała 0-31 lub 63	Obrazki – PDF str. 31-32	(0x)SZxPC	strona 31-32	Rotate through carry right	
RCL	RCL cel, ile					Rotate through carry left	
		Cel, źródło, ile					
RORX	RORX cel, źródło, ile	Reg (32/64 bit), Reg/Mem, stała 0-31 lub 63			Wymaga BMI2	Ro tate r ight, without affecting flags	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje warunkowe				
		Reg, Reg (oba 16/32/64 bit)					
CMOVcc	CMOVcc cel, źródło	Reg, Mem (oba 16/32/64 bit)	Cel = źródło, jeśli warunek jest spełniony			Conditional mov e if cc (condition code)	Warunkowe przesłanie jeśli warunek cc jest spełniony
		Mem, Reg (oba 16/32/64 bit)					
Jcc	Jcc cel	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	Skocz do adresu cel, jeśli warunek jest spełniony			Jump if cc(condition code)	Warunkowy skok jeśli warunek cc jest spełniony
			koku warunkowego – Jcc – możliwe	warianty			
	Ι	Cel	T .	1			T
JE/J <mark>Z</mark>	JE/JZ cel	_	Skocz jeśli ZF==1 (A == B)		_	Jump if equal/zero	
JNE/JNZ	JNE/JNZ cel	_	Skocz jeśli ZF==0 (A != B)		-	Jump if not equal/not zero	
JA/JNBE	JA/JNBE cel		Skocz jeśli CF==0 i ZF==0 (A > B) lub !(A <= B)			Jump if above / not below or equal	
JAE/JNB	JAE/JNB cel		Skocz jeśli CF==0 (A >= B) lub !(A < B)	Porównania dla liczb bez znaku (flagi CF,		Jump if above or equal/not below	
JB/JNAE	J <mark>B</mark> /JNAE cel	Skoc	Skocz jeśli CF==1 (A < B) lub !(A >= B)	ZF)		Jump if below / not above or equal	
JBE/JNA	J <mark>BE</mark> /JNA cel		Skocz jeśli CF==1 lub ZF==1 (A <= B) lub !(A > B)			Jump if below or equal / not above	
JG/JNLE	J <mark>G/JNLE</mark> cel		Skocz jeśli ZF==0 i SF==OF (A > B) lub !(A <= B)			Jump if greater / not less or equal	
JGE/JNL	JGE/JNL cel		Skocz jeśli SF==OF (A >= B) lub !(A < B)	Porównania dla liczb ze znakiem (flagi ZF, SF,		Jump if greater or equal / not less	
JL/JNGE	JL/JNGE cel	Stała (16/32 bit)	Skocz jeśli SF!=OF (A < B) lub !(A >= B)	OF)		Jump if less / not greater or equal	
JLE/JNG	JLE/JNG cel	Reg (16/32 bit)	Skocz jeśli ZF==1 lub SF != OF (A <= B) lub !(A > B)			Jump if less or equal / not greater	
JC	J <mark>C</mark> cel	Mem (16/32 bit)	Skocz jeśli CF==1			Jump if carry	
JNC	J <mark>NC</mark> cel	Etykieta	Skocz jeśli CF==0			Jump if not carry	
J <mark>0</mark>	J <mark>0</mark> cel	(Wartości interpretowane są jako adres względny)	Skocz jeśli OF==1			Jump if overflow	
JNO	J <mark>NO</mark> cel		Skocz jeśli OF==0			Jump if not overflow	
JS	JS cel		Skocz jeśli SF==1		1	Jump if sign	
JNS	JNS cel		Skocz jeśli SF==0		1	Jump if not sign	
JPO/JNP	JPO/JNP cel		Skocz jeśli PF==1		1	Jump if parity odd / not parity	
JPE/JP	JPE/JP cel		Skocz jeśli PF==0			Jump if parity even / parity	
JCXZ	J <mark>CXZ</mark> cel	Stała	Skocz jeśli CX==0	Wantalian Co.		Jump if cx is zero	
JECXZ	J <mark>ECXZ</mark> cel	Reg	Skocz jeśli ECX==0	Warunki możliwe do zastosowania tylko dla		Jump if ecx is zero	
JRCXZ	JRCXZ cel	Mem (Wszystkie 16/32/64 bit) Etykieta (Wartości interpretowane są jako adres względny)	Skocz jeśli RCX==0	—skoku warunkowego (Jcc). SETcc i CMOVcc nie mogą z nich korzystać		Jump if rcx is zero	
		Instrukcja przesła	ania warunkowego – CMOVcc – mo	żliwe warianty			

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje skoku				
JMP	JMP cel	Stała/Reg/Mem (8/16/32 bit wszystkie) (Adres jest względny lub bezwględny)	Skok bezwarunkowy				
LOOP	LOOP cel		Skacz dopóki CX/ECX/RCX != 0				
LOOPZ/LOOPE	LOOPZ/LOOPE cel	Stała/Reg/Mem (8 bit) (Adres jest względny)	To samo co LOOP + musi być: ZF=1				
LOOPNZ/LOOPNE	LOOPNZ/LOOPNE cel		To samo co LOOP + musi być: ZF=0				
		Instrukcje	związane z wywoływaniem podprogra	amów			
		Brak/Adres/nr/ile					
CALL	CALL adres	(weavetkie 16/22/64 bit)	Wywołuje podprogram, wysyła na stos adres powrotu EIP/RIP lub CS:EIP/RIP Adres wpisuje do EIP RIP lub CS:EIP RIP				
RET	RET		Powrót z procedury, pobiera ze stosu adres powrotu do EIP RIP lub CS:EIP RIP			roturo	
KEI	RET ile	Stała (8 bit), wartości 0-255	To samo co wyżej + usuwa <i>il</i> e bajtów ze stosu		return	retum	
INT	INT nr	Stała (8 bit), wartości 0-255	Wywołuje przerwanie programowe o numerze <i>nr</i> Wysyła na stos flagi i część z nich (wchodząc do podprogramu) zeruje			int errupt	
INTO	INTO		Wywołuje przerwanie programowe nr 4 jeśli OF=1			interrupt if overflow	
IRET	IRET					Interrupt ret urn	
IRETD	IRETD		Wraca z podprogramu obsługi przerwania Pobiera ze stosu adres powrotu do CS:EIP RIP oraz flagi			Interrupt ret urn d word	
IRETQ	IRETQ					Interrupt return qword	
BOUND	BOUND idx, gr	Reg, Mem (wszystkie 16/32 bit)	Sprawdza czy indeks w rejestrze idx nie przekracza zakresu, zdefiniowanego przez gr (pamięć). Generuje wyjątek przekroczenia granicy tablicy jeśli zakres jest przekroczony			bound s test	
		Brak/rozmiar, poziom					
ENTER	ENTER rozmiar, poziom	Stała (16 bit), Stała (8 bit)	PDF str. 38-39				
LEAVE	LEAVE		FDF 58. 30-38				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
	1	-	Instrukcje manipulacji flagai	mi		1	+
STC	STC		CF = 1	xxxxC		Set carry	Ustaw flagę przeniesienia
CLC	CLC		CF = 0	xxxxxC		Clear carry	Wyczyść flagę przeniesienia
СМС	СМС		CF = not CF	xxxxxC		Complement carry	Zaneguj flagę przeniesienia
STD	STD		DF = 1	D		Set direction	Ustaw flagę kierunku
CLD	CLD		DF = 0	D		Clear direction	Wyczyść flagę kierunku
LAHF	LAHF		AH ← rejestr FLAGS	xSZAPC		Load to AH from flags (FLAGS)	Załaduj do rejestru AH rejestr FLAGS
SAHF	SAHF		rejestr FLAGS ← AH. Bity 1, 3 i 5 są ignorowane	xSZAPC		Store from AH to flags (FLAGS)	Zapisz do rejestru FLAGS rejestr AH
STI	STI		IF = 1 lub VIF = 1. Włącza przerwania maskowalne	I		Set interrupt	Ustaw flagę przerwań maskowalnych
CLI	CLI		IF = 0 lub VIF = 0. Wyłącza przerwania maskowalne	I		Clear interrupt	Wyczyść flagę przerwań maskowalnych
	<u>'</u>		Instrukcje manipulacji bitami – testowan	ie i zmienia	nie	<u> </u>	<u>'</u>
	_	Baza, nr					
вт	BT baza, nr		CF = wartość bitu wartości <i>baza</i> na pozycji <i>nr</i>			Bit test	
BTS	BTS baza, nr	Reg/Mem, Reg (wszystkie 16/32/64 bit)	CF = wartość bitu wartości <i>baza</i> na pozycji <i>nr</i> Ustaw bit na tej pozycji na 1			Bit test & set	
BTR	BTR baza, nr	Reg/Mem (16/32/64 bit), Stała	CF = wartość bitu wartości <i>baza</i> na pozycji <i>nr</i> Ustaw bit na tej pozycji na 0	xxxxxC		Bit test & reset	
втс	BTC baza, nr		CF = wartość bitu wartości <i>baza</i> na pozycji <i>nr</i> Ustaw bit na tej pozycji na przeciwny do obecnego			Bit test & complement	
		Arg1, arg2					
TEST	TEST arg1, arg2	Reg, Reg	arg1 and arg2. Odrzuca wynik, ustawia flagi	0SZxP0		Logical compare	Porównaj logicznie
	1	Cel	1	1	1	ı	1
SETCC	SETcc cel	Reg/Mem (8 bit)	Jeśli cc to cel = 1 else cc = 0 Wpisuje do celu 1 jeśli warunek cc jest spełniony, wpisuje 0 w przeciwnym razie		Za cc (warunek) można podstawić wszystkie możliwe warunki (patrz arkusz Instrukcje warunkowe skoku) oprócz tych specyficznych dla Jcc (skok warunkowy)	conditional set byte	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
	'		Instrukcje manipulacji bitami – przes	zukiwanie			1
		Cel, źródło					
BSF	BSF cel, źródło	Reg, Reg	Szuka najmłodszego bitu = 1. Indeks umieszcza w <i>celu</i> (ZF=0) Jeśli <i>źródło</i> == 0 to ZF=1, a cel jest niezdefiniowany		Działa jak TZCNT, z wyjątkiem 0 (TZCNT – 32, BSF – niezdefiniov	Bit scan forward	
BSR	BSR cel, źródło	Reg, Mem	Szuka najstarszego bitu = 1 Indeks umieszcza w <i>celu</i> (ZF=0) –Jeśli <i>źródł</i> o == 0 to ZF=1, a cel jest niezdefiniowany	xxZxxx		Bit scan reverse	
		Mem, Reg					
LZCNT	LZCNT cel, źródło	Reg, Reg/Mem	Zlicza liczbę bitów = 0, aż do napotkania bitu = 1 Wartość umieszcza w celu Zaczyna od lewej strony (najstarsze)	-xxZxxC		Leading zero count	
TZCNT	TZCNT cel, źródło	(wszystkie 16/32/64 bit)	Zlicza liczbę bitów = 0 aż do napotkania bitu = 1 Wartość umieszcza w celu Zaczyna od prawej strony (najmłodsze)	XXZXXC		Trailing zero count	
			Instrukcje manipulacji bitami – modyfikowa	nie ciągów	bitów		
	I	Cel, źródło, st_ile	Marine = 446dle sieg bithui umineran u edu	T	1	I	
BEXTR	BEXTR, cel, źródło st_ile	Reg, Reg/Mem, Reg (wszystkie 32/64 bit)	Wycina z <i>źródł</i> a ciąg bitów i umieszcza w <i>celu</i> bity st_ <i>ile</i> [7:0] – pozycja startowa, bity <i>st_ile</i> [15:8] – długość Cel := źródło[start + ile – 1:start]	0xZxx0		Bit extract	
		Cel, źródło					
BLSI	BLSI cel, źródło		lzoluje najmłodszy bit = 1, (CF=1) i umieszcza w <i>celu</i> Jeśli <i>źródło</i> = 0 to CF=0, a <i>cel</i> = 0 Zeruje pozostałe bity Cel := (-źródło) and źródło	0SZxxC		Bit lowest set isolate	
BLSR	BLSR cel, źródło	Reg, Reg/Mem (wszystkie 32/64 bit)	lzoluje najmłodszy bit =1, (CF=1), umieszcza w <i>celu</i> , zeruje go w źródle Jeśli <i>źródło</i> == 0 to CF=0, a <i>cel</i> = 0 Cel := (źródło – 1) and źródło	0SZxxC		Bit lowest set reset	
BLSMSK	BLSMSK cel, źródło		Ustawia młodsze bity w <i>celu</i> na 1 aż do napotkania najmłodszego bitu = 1 w źródle (CF=0). Zeruje pozostałe. Jeśli źródlo == 0 to CF=1, a <i>cel</i> = not 0 Cel := (źródło – 1) xor źródło	0S0xxC		Bit lowest set mask	
		Cel, źródło, idx					
BZHI	BZHI cel, źródło, idx	Reg, Reg/Mem, Reg (wszystkie 32/64 bit)	Kopiuje bity z <i>źródł</i> a do <i>celu</i> . Kasuje starsze bity od <i>idx</i> (CF=0) Jeśli <i>idx</i> > 31 63 to CF=1 Cel := źródło; cel[rozmiar – 1:idx] = 0	0SZxxC		Bit zero high starting at index	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
	•		Instrukcje inne				
		Cel					
RDPID	RDPID cel	Reg (32/64 bit)	Czyta 32 bitowy id procesora Cel=PID			Read processor identifier	
RDTSC	RDTSC		Czyta 64 bitowy licznik (cykle zegara CPU od czasu startu) EDX:EAX = licznik			Read time stamp counter	
		Cel					
RDRAND	RDRAND cel		Czyta liczbę losową do celu wg normy NIST SP 800-90A Jeśli CF=1 wartość jest prawidłowa			Read random	
RDSEED	RDSEED cel	Reg (16/32/64 bit)	Czyta liczbę losową do celu wg normy NIST SP 800-90B i NIST SP800-90C Jeśli CF=1 wartość jest prawidłowa	0000C		Read random (seed)	

Mnemonik	Składnia	Przykład 1	Przykład 2							
		Instrukcje manipulacji flagami								
STC	STC									
CLC	CLC									
СМС	СМС									
STD	STD									
CLD	CLD									
LAHF	LAHF									
SAHF	SAHF									
STI	STI									
CLI	CLI									
	Instrukcje manipulacji bitami – testowanie i zmienianie									
вт	BT baza, nr	Baza: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Nr = 4: CF = 0 ^Nr								
BTS	BTS baza, nr	Baza przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Baza po: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1101 0000 Nr = 4: CF = 0 ^Nr								
BTR	BTR baza, nr	Baza przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Baza po: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1000 0000 Nr = 4: CF = 0 ^Nr	Baza przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Baza po: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 0000 0000 Nr = 6: CF = 1 ^Nr							
втс	BTC baza, nr	Baza przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Baza po: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0001 Nr = 0: CF = 0 Nr^								
TEST	TEST arg1, arg2									
SETcc	SETcc cel									
		Instrukcje manipulacji bitami – przeszuk	iwanie							
BSF	BSF cel, źródło	Żródło: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1 <u>1</u> 00 0000 Cel: 6 ZF=0								
BSR	BSR cel, źródło	Źródło: 000 <u>1</u> 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Cel: 28 ^ ZF=0								
LZCNT	LZCNT cel, źródło	Źródło: <u>000</u> 1 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Cel: 3 ^^^ ZF=0								
TZCNT	TZCNT cel, źródło	Źródło: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 11 <u>00 0000</u> Cel: 6 ZF=0								

Mnemonik	Składnia	Przykład 1	Przykład 2
		Instrukcje manipulacji bitami – modyfikowanie	ciągów bitów
BEXTR	BEXTR, cel, źródło st_ile	Źródło przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 st_ile[7:0] = 4, st_ile[15:8] = 7 Cel po: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0001 1100	
BLSI	BLSI cel, źródło	Žródło przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Cel po: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0100 0000	
BLSR	BLSR cel, źródło	Žródło przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000 Žródło po: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1000 0000	
DESK	BLSK Cet, 2100to	Cel po: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0100 0000 Cel przed: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1000 0101 Żródło przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000	
BLSMSK	BLSMSK cel, źródło	Cel po: 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0111 1111 2ródło po: 0001 1101 1111 1101 1101 1100 1100 0000 2ródło przed: 0001 1101 1111 1101 1101 1001 1100 0000	
BZHI	BZHI cel, źródło, idx	Idx = 8 Cel po: 0000 0000 0000 0000 0000 1100 0000	
		Instrukcje inne	
RDPID	RDPID cel		
RDTSC	RDTSC		
RDRAND	RDRAND cel		
RDSEED	RDSEED cel		

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcja przenoszenia – I	MOVS			
MOVS	MOVS <rozmiar> [(r e)di], [(r e)si]</rozmiar>	Mem (di/edi/rdi), Mem (si/esi/rsi)	Przesyła z adresu SI/ESI/RSI do do adresu DI/EDI/RDI Rozmiar przesyłanego fragmentu zależy od instrukcji			Move string byte/word/dword/qword	
MOVSB	MOVSB		(MOVSB, MOVSQ itd.) Jeśli DF==0, to zwiększa oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach)			Move string byte	
MOVSW	MOVSW		np. dla MOVSD będzie to edi+=4, esi+=4 Jeśli DF==1, to zmniejsza oba rejestry o wartość			Move string word	
MOVSD	MOVSD		rozmiaru danych (w bajtach) np. dla MOVS D będzie to edi-=4, esi-=4			Move string dword	
MOVSQ	MOVSQ					Move string qword	
			Instrukcja porównywania –	CMPS			
CMPS	CMPS <rozmiar> [(r e)si], [(r e)di]</rozmiar>	Mem (adres w SI/ESI/RSI), Mem (adres w DI/EDI/RDI)	Porównuje spod pamięci SI/ESI/RDI i DI/EDI/RDI Ustawia flagi			Compare string byte/word/dword/qword	
CMPSB	CMPSB		Rozmiar porównywanego fragmentu zależy od instrukcji (CMPSB, CMPSQ itd.) Jeśli DF==0, to zwiększa oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach) np. dla CMPSD będzie to edi+=4, esi+=4			Compare string byte	
CMPSW	CMPSW			OSZAPC		Compare string word	
CMPSD	CMPSD		Jeśli DF==1, to zmniejsza oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach) np. dla CMPS D będzie to edi-=4, esi-=4			Compare string dword	
CMPSQ	CMPSQ					Compare string qword	
			Instrukcja porównywania z akumula	atorem – SC	AS		
SCAS	SCAS <rozmiar> [(r e)di]</rozmiar>	Mem (adres w DI/EDI/RDI)	Porównuje AL/AX/EAX/RAX i wartość spod adresu DI/EDI/RDI Ustawia flagi			Scan string byte/word/dword/qword	
SCASB	SCASB		Rozmiar porównywanego fragmentu zależy od instrukcji (SCAS B , SCAS Q itd.)			Scan string byte	
SCASW	SCASW		Jeśli DF==0, to zwiększa oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach) np. dla SCAS D będzie to edi+=4, esi+=4	OSZAPC		Scan string word	
SCASD	SCASD		Jeśli DF==1, to zmniejsza oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach)			Scan string dword	
SCASQ	SCASQ		np. dla SCAS D będzie to edi-=4, esi-=4			Scan string qword	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol			
			Instrukcja ładowania do akumula	tora – LODS			,			
LODS	LODS <rozmiar> [(r e)si]</rozmiar>	Mem (adres w SI/ESI/RSI)	Ładuje do AL/AX/EAX/RAX wartość spod adresu SI/ESI/RSI			Load string byte/word/dword/qword				
LODSB	LODSB		Rozmiar ładowanego fragmentu zależy od instrukcji (LODSB, LODSQ itd.)			Load string byte				
LODSW	LODSW		Jeśli DF==0, to zwiększa oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach) np. dla LODS D będzie to edi+=4, esi+=4			Load string word				
LODSD	LODSD		Jeśli DF==1, to zmniejsza oba rejestry o wartość rozmiaru danych (w bajtach) np. dla LODS D będzie to edi-=4, esi-=4			Load string dword				
LODSQ	LODSQ									
	Instrukcja zapisu z akumulatora – STOS									
STOS	STOS <rozmiar> [(r e)di]</rozmiar>	Mem (adres w DI/EDI/RDI)	isuje spod AL/AX/EAX/RAX do adresu DI/EDI/RDI miar zapisywanego fragmentu zależy od instrukcji			Store string byte/word/dword/qword				
STOSB	STOSB		(STOS B , STOS Q itd.) Jeśli DF==0, to zwiększa oba rejestry o wartość			Store string byte				
STOSW	STOSW		rozmiaru danych (w bajtach) np. dla STOS D będzie to edi+=4, esi+=4 Jeśli DF==1, to zmniejsza oba rejestry o wartość			Store string word				
STOSD	STOSD		np. dla STOS D będzie to edi-=4, esi-=4			Store string dword				
stosq	sтоsǫ					Store string qword				
			Prefiks REP, REPNZ/REPNE, F	REPZ/REPE						
REP	Powoduje powtórzenie CX/ECX/RCX razy nastepującej po niej instrukcji łańcuchowej. Jeśli CX/ECX/RCX==0 to nie zostanie wykonana									
REPNZ/REPNE	Jak wyżej + może przerwać wcześniej, gdy ZF nie już == 0 (czyli ZF==1)]						
REPZ/REPE	Jak wyżej + może przerwać wcześniej gdy ZF nie już == 1 (czyli ZF==0)									

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Zmieniane flagi	Uwagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje ładowania do rejestrów s	segmentowy	ych		
		Cel, źródło					
LDS	LDS cel, źródło		Wczytuje do pary rejestrów DS:cel wskaźnik do źródła			load far pointer, data segment	
LES	LES cel, źródło		Wczytuje do pary rejestrów ES:cel wskaźnik do źródła			load far pointer, extra segment	
LFS	LFS cel, źródło	Reg (16/32 bit), Mem (16/32 bit)	Wczytuje do pary rejestrów FS:cel wskaźnik do źródła			load far pointer, F segment	
LGS	LGS cel, źródło		Wczytuje do pary rejestrów GS:cel wskaźnik do źródła			load far pointer, G segment	
LSS	LSS cel, źródło		Wczytuje do pary rejestrów SS:cel wskaźnik do źródła			load far pointer, stack segment	
			Prefiks LOCK				
LOCK	Powoduje niepodzielne wykonanie instrukcji Można zastosować tylko do następujących instrukcji:						
przesyłania:	XADD, XCHG, CMPXCHG, CMPXCHG8B, CMPXCHG16B				XCHG posiada już domyślnie prefiks LOCK		
arytmetyczne:	ADD, ADC, INC, DEC, NOT, SUB, SBB						
logiczne	AND, NOT, OR, XOR						
			Inne instrukcje				
		Cel, źródło	•				
LEA	LEA cel, źródło	Reg, Mem	Ładuje adres źródła (nie wartość spod adresu) do <i>celu</i>			Load effective address	Załaduj efektywny adres
MOVBE	MOVBE cel, źródło	Reg, Reg Reg, Mem Mem, Reg (wszystkie 16/32/64 bit)	Cel = zamieńKolejnośćBajtów(źródło) Działa jak instrukcje MOV + BSWAP			Move byte exchange	
CPUID	CPUID		Na podstawie EAX (czasem ECX) podaje informacje o procesorze w EAX, EBX, ECD, EDX Identyfikacja procesora jest możliwa jeśli bit 21 może być zmieniany w rejestrze flag				
XGETBV	XGETBV		EDX:EAX = zawartość rozszerzonego rejestru kontrolnego o indeksie ECX				
XLAT	XLAT		Tłumaczenie w oparciu o tablicę translacji	1		Look-up table translation	
XLATB	XLATB		AL = DS:[BX/EBX/RBX+AL]	1		Look-up table translation byte	
NOP	NOP		Nic]		No operation	
UD2	UD2		Wyrzuca wyjątek <i>instrukcja niezdefiniowana</i> Wprowadzona do testów			Undefined instruction	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje przesyłania da	anych			
		Źródło					
FLD	FLD źródło	st(i)/Mem (32/64 bit)	Ładuje na wierzchołek stosu z pamięci float/double lub st(i)			Load	
		Cel					
FST	FST cel		Zapisuje wartość wierzchołka stosu do pamięci jako float/double lub do st(i)			Store	
FSTP	FSTP cel	—st(i)/Mem (32/64 bit)	To samo co wyżej + zdejmuje wartość w st ze stosu			Store & pop from stack	
		Źródło					
FILD	FILD źródło	Mem (16/32/64 bit)	Konwertuje (na format x87) i ładuje na wierzchołek stosu liczbę całkowitą			Integer load	
		Cel					
FIST	FIST cel		Zapisuje wartość wierzchołka stosu do pamięci jak liczbę całkowitą (ucina wartość ułamkową)			Integer store	
FISTP	FISTP cel		To samo co wyżej + zdejmuje wartość w st ze stosu			Integer store & pop from stack	
		Źródło			1		
FBLD	FBLD źródło	Mem (obszar 10 bajtów)	Konwertuje (na format x87) i ładuje na wierzchołek stosu 80 bitową liczbę BCD			BCD load	
		Cel					
FBSTP	FBSTP cel	Mem (obszar 10 bajtów)	Zapisuje wartość wierzchołka stosu do pamięci jak 80 bitową liczbę BCD Zdejmuje wartość w st ze stosu			BCD store & pop from stack	
FXCH	FXCH st(i)	st(i)	Zamienia miejscami wartość w st i st(i)			E xch ange	
I ACH	FXCH		Zamienia miejscami wartość w st i st(1)				
FCMOVcc	FCMOVcc st, st(i)	st, st(i)	Przesyła wartość st(i) do st (wierzchołek) jeśli warunek cc jest spełniony			Conditional move if cc(condition code)	Warunkowe przesłanie jeśli warunek cc jest spełniony

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
		Instrukcja	przesłania warunkowego – FCN	MOVcc – możliwe v	varianty		
FCMOV <u>E</u>	FCMOV <u>E</u> st, st(i)		Patrz FCMOVcc, robi to jeśli st == st(i)			Conditional mov e if e qual	
FCMOVNE	FCMOVNE st, st(i)		Patrz FCMOVcc, robi to jeśli st ≠ st(i)			Conditional move if not equal	
FCMOVB	FCMOVB st, st(i)	-	Patrz FCMOVcc, robi to jeśli St < st(i)	Instrukcje FCMOVcc mają wersje tylko z literami E i B tj. nie ma np. porównania		Conditional move if below	
FCMOVBE	FCMOVBE st, st(i)	-st, st(i)	Patrz FCMOVcc, robi to jeśli St ≤ st(i)	— Above Equal + porównania FCOM są wykonywane jak dla liczb bez znaku		Conditional mov e if b elow or e qual	
FCMOVNB	FCMOVNB st, st(i)		Patrz FCMOVcc, robi to jeśli !(st < st(i)), czyli st ≥ st(i)			Conditional move if not below	
FCMOVNBE	FCMOVNBE st, st(i)	-	Patrz FCMOVcc, robi to jeśli !(st ≤ st(i)), czyli st > st(i)			Conditional mov e if not b elow or e qual	
		Т	ryby adresowania w instrukcjac	h arytmetycznych			
Stosowe: F <i>op</i> Operandy niejawne	st(1) i st	Rejestrowe 1: Fop st, st(i) Rejestrowe 2: Fop st(i), st Operandy st, st(i) lub st(i), st		Rejestrowe ze zdjęciem ze stosu: FopP st(i), st Operandy st(i), st Z argumentem całkowitym w pamięci: Flop źró Operandy: niejawnie st, pamięć			
			Instrukcje arytmetyczne	– FADD			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FADD		St(1) = st(1) + st Zdejmij wartość w st				
FADD	FADD st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) + st				
	FADD st, st(i)	st, st(i)	St = st + st(i)				
	FADD źródło	Mem (32/64 bit) (float/double) St = st + źródło					
FADDP	FADDP st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) + st Zdejmij wartość w st				
				1	II.	1	I

FIADD

FIADD źródło

Mem (16/32) bit)(liczba całkowita)

St = st + źródło

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje arytmetyczne	e – FSUB			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FSUB		St(1) = st(1) – st Zdejmij wartość w st				
FSUB	FSUB st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) - st				
	FSUB st, st(i)	st, st(i)	St = st - st(i)				
	FSUB źródło	Mem (32/64 bit) (float/double)	St = st - źródło				
FSUBP	FSUBP st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) - st Zdejmij wartość w st				
FISUB	FISUB źródło	Mem (16/32 bit)(liczba całkowita)	St = st - źródło				
			Instrukcje arytmetyczne	– FSUBR			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FSUBR		St(1) = st – st(1) Zdejmij wartość w st	W operacji zamienia			
FSUBR	FSUBR st(i), st	st(i), st	St(i) = st - st(i)				
	FSUBR st, st(i)	st, st(i)	St = st(i) – st	miejscami argumenty, w stosunku do tego jak			
	FSUBR źródło	Mem (32/64 bit) (float/double)	St = źródło – st	normalnie" by było obliczone np. Normalnie a i b: a-b			
FSUBRP	FSUBRP st(i), st	st(i), st	St(i) = st – st(i) Zdejmij wartość w st	FSUBR a i b: b-a			
FISUBR	FISUBR źródło	Mem (16/32) bit)(liczba całkowita)	St = źródło – st				
			Instrukcje arytmetyczne	e – FMUL			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FMUL		St(1) = st(1) * st Zdejmij wartość w st				
FMUL	FMUL st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) * st				
	FMUL st, st(i)	st, st(i)	St = st * st(i)				
	FMUL źródło	Mem (32/64 bit) (float/double)	St = st * źródło				
FMULP	FMULP st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) * st Zdejmij wartość w st				
FIMUL	FIMUL źródło	Mem (16/32) bit)(liczba całkowita)	St = st * źródło				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje arytmetyczne	– FDIV			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FDIV		St(1) = st(1) / st Zdejmij wartość w st				
FDIV	FDIV st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) / st				
	FDIV st, st(i)	st, st(i)	St = st / st(i)				
	FDIV źródło	Mem (32/64 bit) (float/double)	St = st / źródło				
FDIVP	FDIVP st(i), st	st(i), st	St(i) = st(i) / st Zdejmij wartość w st				
FIDIV	FIDIV źródło	Mem (16/32) bit)(liczba całkowita)	St = st / źródło				
			Instrukcje arytmetyczne -	- FDIVR			
		Brak / Cel i źródło / Źródło					
	FDIVR		St(1) = st / st(1) Zdejmij wartość w st				
FDIVR	FDIVR st(i), st	st(i), st	St(i) = st / st(i)	W operacji zamienia			
	FDIVR st, st(i)	st, st(i)	St = st(i) / st	miejscami argumenty, w stosunku do tego jak "normalnie" by było			
	FDIVR źródło	Mem (32/64 bit) (float/double) St = źródło / st	minormainie by było obliczone np. Normalnie a i b: a/b				
FDIVRP	FDIVRP st(i), st	st(i), st	St(i) = st / st(i) Zdejmij wartość w st	FDIVR a i b: b/a			
FIDIVR	FIDIVR źródło	Mem (16/32) bit)(liczba całkowita)	St = źródło / st				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje inne #1				
FPREM	FPREM		St = st % st(1) (reszta z dzielenia) Jeśli wartość jest zbyt duża, to C2=1 i instrukcję należy powtórzyć Zakres reszty: <- st(1) , st(1) >		00 (7) : 07)		
FPREM1	FPREM1		St = st % st(1) (reszta z dzielenia) Jeśli wartość jest zbyt duża, to C2=1 i instrukcję należy powtórzyć Zakres reszty: <- st(1)/2 , st(1)/2 >		-C2 (flagi x87)		
FABS	FABS		St = st				
FCHS	FCHS		St = - st				
FRNDINT	FRNDINT		St = round(st)				
FSCALE	FSCALE		St = st*2^int(st(1)) Skaluje przez potęgi 2				
FSQRT	FSQRT		St = sqrt(st)				
FXTRACT	FXTRACT		Oblicza wykładnik i mantysę z st Stan stosu: Temp = st 0. mantysa(temp) 1. wykładnik(temp)				
			Instrukcje ładowania sta	ałych			
FLD1	FLD1		St = +1.0			Load 1	
FLDZ	FLDZ		St = +0.0			Load zero	
FLDPI	FLDPI		St = Pi			Load Pi	
FLDL2E	FLDL2E	Ī	St = Log_2(e)			Load Log 2 E	
FLDLN2	FLDLN2		St = Log_e(2) (ln(2))		1	Load Ln 2	
FLDL2T	FLDL2T		St = Log_2(10)				
FLDLG2	FLDLG2		St = Log_10(2)				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol		
	Instrukcje funkcji przestępnych								
FSIN	FSIN		St = sin(st) Jeśli st poza zakresem to C2=1. Argument można zredukować FPREM z dzielnikiem 2Pi			Sine			
FCOS	FCOS		Zakres argumentu: <-2^63, 2^63> St = cos(st) Jeśli st poza zakresem to C2=1. Argument można zredukować FPREM z dzielnikiem 2Pi Zakres argumentu: <-2^63, 2^63>			Cosine			
FSINCOS	FSINCOS		Sin(st) i Cos(st) jednocześnie Stan stosu: Temp = st 0. cos(temp) 1. sin(temp) Jeśli st poza zakresem to C2=1. Argument można zredukować FPREM z dzielnikiem 2Pi Zakres argumentu: <-2^63, 2^63>		C2 (flagi x87)	Sine & cosine			
FPTAN	FPTAN		Tan(st). Wrzuca dodatkowo 1.0 na wierzchołek Stan stosu: Temp = tan(st) 0. 1.0 1. tan(temp) Zakres argumentu: <-2^63, 2^63>			Partial tangent			
FPATAN	FPATAN		St(1) = arctan(st(1)/st). Zdejmuje st ze stosu Zakres argumentów: R (dowolny)			Partial arcus tangent			
F2XM1	F2XM1		St = (2^st) - 1 Zakres argumentu: <-1, 1>	Pamiętać o tym że dodatkowo odejmuje 1 od wyniku!		2 to x power, minus 1			
FYL2X	FYL2X		St = y*log_2(x), gdzie x==st, y==st(1) Zakres argumentu x: (0, inf) Zakres argumentu y: R			Y * Log 2 X			
FYL2XP1	FYL2XP1		St = y*log_2(x + 1), gdzie x==st, y==st(1) Zakres argumentu x: (-1, inf) Zakres argumentu y: R			Y * Log 2 X plus 1			

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol		
	Instrukcje porównywania								

Brak / Źródło

ECOM.	FCOM źródło	st(i)/Mem (32/64 bit)	Porównuje st i źródło. Ustawia flagi.			Compara
FCOM	FCOM		Porównuje st i st(1). Ustawia flagi.			Compare
FCOMP	FCOMP źródło	st(i)/Mem (32/64 bit)	Porównuje st i źródło. Ustawia flagi. Zdejmuje st ze stosu		1	Common Common from stock
FCOMP	FCOMP		Porównuje st i st(1). Ustawia flagi. Zdejmuje st ze stosu			Compare & pop from stack
FCOMPP	FCOMPP		Porównuje st i st(1). Ustawia flagi. Zdejmuje st i st(1) ze stosu			Compare & pop twice (pop pop) from stack
FUCOM	FUCOM źródło	st(i)/Mem (32/64 bit)	To samo co FCOM, ale nie zgłasza wyjątku #IA dla nieliczb pasywnych (QNaN)			Unordered compare
FUCUN	FUCOM				C3, C2, C0 (flagi x87)	Unordered Compare
ELICOMP	FUCOMP źródło	st(i)/Mem (32/64 bit)	To samo co FCOMP, ale nie zgłasza wyjątku #IA dla nieliczb pasywnych (QNaN)			Unordered com pare & p op
FUCOMP	FUCOMP				_	from stack
FUCOMPP	FUCOMPP		To samo co FCOMPP, ale nie zgłasza wyjątku #IA dla nieliczb pasywnych (QNaN)			Unordered compare & pop twice (pop pop) from stack
FICOM	FICOM źródło		Porównuje st i liczbę całkowitą (źródło) w pamięci. Ustawia flagi			Integer compare
FICOMP	FICOMP źródło	Mem (16/32 bit) (liczba całkowita)	Porównuje st i liczbę całkowitą (źródło) w pamięci. Ustawia flagi Zdejmuje st ze stosu			Integer com pare & p op from stack
FCOMI	FCOMI st(i)		To samo co FCOM, ale ustawia flagi x86	Wersje z FCOM i FUCOM z I na końcu (ustawiają flagi		Compare & set x86 flags
FCOMIP	FCOMIP st(i)		To samo co FCOMP, ale ustawia flagi x86	x86) nie mają opcjonalnego operandu (wtedy byłoby to		Compare & set x86 flags & pop from stack
FUCOMI	FUCOMI st(i)	st(i)	To samo co FUCOM, ale ustawia flagi x86	rejestry koprocesora	ZF, PF, CF (flagi x86) xxZxPC	Unordered compare & set x86 flags
FUCOMIP	FUCOMIP st(i)		To samo co FUCOMP, ale ustawia flagi x86			Unordered com pare & set x86 flags & p op from stack
FTST	FTST		Porównuje st i 0.0. Ustawia flagi		C3, C2, C0 (flagi x87)	Test
FXAM	FXAM		Sprawdza typ liczby w st. Ustawia flagi		C3, C2, C1, C0 (flagi x87)	Examine Examine

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
			Instrukcje sterowania koprod	esorem			
FINCSTP	FINCSTP		Zwiększa wskaźnik stosu koprocesora o 1 Top := (top + 1) mod 8			Increment stack top pointer	
FDECSTP	FDECSTP		Zmniejsza wskaźnik stosu koprocesora o 1 Top := (top – 1) mod 8			Decrement stack top pointer	
		Cel					
FFREE	FFREE st(i)	st(i)	Zwalnia rejestr. Rejestr wskaźnika stosu nie jest zmieniany tag(i) := 11 b				
FINIT	FINIT		Inicjalizacja koprocesora				
FNINIT	FNINIT		To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego				
FCLEX	FCLEX		Zerowanie flag błędów numerycznych				
FNCLEX	FNCLEX		To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego			Clear exceptions	
		Cel/źródło					
FSTCW	FSTCW cel	Mem (obszar 2 bajtów)	Zapamiętanie rejestru sterowania				
FNSTCW	FNSTCW cel	Rejestr AX	To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego			Store control word	
FLDCW	FLDCW źródło	Mem (obszar 2 bajtów)	Wczytanie rejestru sterowania			Load control word	
FSTENV	FSTENV cel	Mem (obszar 14 bajtów) (tryb 16 bit)	Zapamiętanie środowiska koprocesora				
FNSTENV	FNSTENV cel	Mem (obszar 28 bajtów) (tryb 32 bit)	To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego			Store environment	
FLDENV	FLDENV źródło	Mem (obszar 14 bajtów) (tryb 16 bit) Mem (obszar 28 bajtów) (tryb 32 bit)	Wczytanie środowiska koprocesora —			Load environment	
FSAVE	FSAVE cel	Mem (obszar 94 bajtów) (tryb 16 bit)	Zapamiętanie zawartości koprocesora (środowisko + rejestry st(i))				
FNSAVE	FNSAVE cel	Mem (obszar 108 bajtów (tryb 32 bit)	To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego				
FRSTOR	FRSTOR źródło	Mem (obszar 94 bajtów) (tryb 16 bit) Mem (obszar 108 bajtów (tryb 32 bit)	Wczytanie zawartości koprocesora			Restore	
FSTSW	FSTSW cel	Mem (obszar 2 bajtów)	Zapamiętanie rejestru stanu				
FNSTSW	FNSTSW cel	Rejestr AX	To co wyżej, ale nie sprawdza zgłoszenia błędu numerycznego			Store state word	
WAIT/FWAIT	WAIT/FWAIT		Czekanie przez procesor na gotowość koprocesora				
FNOP	FNOP		Nic				

Mnemonik	Składnia	Przykład – operacje	Przykład – stos/pamięć przed operacją	Przykład – stos/pamięć po operacji
		Instrukcje przesy	łania danych	
FLD	FLD źródło	FLD qword ptr [rdx]	(pusty stos)	0. fromDouble([rdx])
FST	FST cel	FST dword ptr [rdx]	0. 35.414	0. 35.414 Pamięć: [rdx] = toFloat(st(0)) [rdx] == 35.414f
FSTP	FSTP cel	FST dword ptr [rdx]	0. 35.414	(pusty stos) Pamięć: [rdx] = toFloat(st(0)) [rdx] == 35.414f
FILD	FILD źródło	FILD word ptr [rdx]	(pusty stos)	0. fromInt16([rdx])
FIST	FIST cel	FIST dword ptr [rdx]	0. 35.414	0. 35.414 Pamięć: [rdx] = toInt32(st(0)) [rdx] == 35.000
FISTP	FISTP cel	FISTP dword ptr [rdx]	0. 35.414	(pusty stos) Pamięć: [rdx] = toInt32(st(0)) [rdx] == 35.000
FBLD	FBLD źródło	FBLD [rdx]	(pusty stos)	0. fromBCD([rdx])
FBSTP	FBSTP cel	FBSTP [rdx]	0. 35.414	(pusty stos) Pamięć: [rdx] = toBCD(st(0)) [rdx] == 35.414 (w formie BCD :P)
EVCII	FXCH st(i)	FXCH st(2)	0. x 1. y 2. z	0. z 1. y 2. x
FXCH	FXCH	FXCH	1. y	0. y 1. x 2. z
FCMOVcc	FCMOVcc st, st(i)	FCOM st(2) FCMOVbe st, st(2) (54.9 <= 42?)	0. 54.9 1. 341 2. 42	0. 42 1. 341 2. 42

Mnemonik	Składnia	Przykład – operacje	Przykład – stos/pamięć przed operacją	Przykład – stos/pamięć po operacji				
Instrukcje funkcji przestępnych								
FSIN	FSIN							
FCOS	FCOS							
FSINCOS	FSINCOS	FSINCOS		0. cos(x) 1. sin(x)				
FPTAN	FPTAN			0. 1.0 1. tan(x)				
FPATAN	FPATAN		0. x 1. y	0. arctan(y/x)				
F2XM1	F2XM1	F2XM1	0. 0.5	0. (2^0.5) - 1				
FYL2X	FYL2X		0. x 1. y	0. y*log2(x) 1. y				
FYL2XP1	FYL2XP1		0. x 1. y	0. y*log2(x + 1) 1. y				

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Budowa mnemonika
				Instrukcje przesyłania		
		Cel, źródło				
MOVD	MOVD cel, źródło	MM, MM/Mem/Reg (32 bit)		Bity 32-63 są wypełniane zerami] 	MOV_D
MOVQ	MOVQ cel, źródło	MM, MM/Mem/Reg (64 bit)	PDF, str. 80			MOV_Q
			Instru	kcje konwersji – pakowanie)	
PACKSSWB	PACKSSWB cel, źródło					PACK_S_S_W_B
PACKSSDW	PACKSSDW cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 81-83	Pakowanie jest tylko z nasyceniem		PACK_S_S_D_W
PACKUSWB	PACKUSWB cel, źródło					PACK_U_S_W_B
Instrukcje konwersji – rozpakowanie z przeplotem						
PUNPCKHBW	PUNPCKHBW cel, źródło					PUNPCK_H_B_W
PUNPCKHWD	PUNPCKHWD cel, źródło		PDF, str. 84-87	Rozpakowanie młodsze/starsze warianty: >B → W, >W → D, >D → Q		PUNPCK_H_W_D
PUNPCKHDQ	PUNPCKHDQ cel, źródło					PUNPCK_H_D_Q
PUNPCKLBW	PUNPCKLBW cel, źródło	MM, MM/Mem				PUNPCK_L_B_W
PUNPCKLWD	PUNPCKLWD cel, źródło					PUNPCK_L_W_D
PUNPCKLDQ	PUNPCKLDQ cel, źródło					PUNPCK_L_D_Q
			Instrukc	je arytmetyczne – dodawar	nie	
PADDB	PADDB cel, źródło					P_ADD_B
PADDW	PADDW cel, źródło					P_ADD_W
PADDD	PADDD cel, źródło			>ze znakiem, bez nasycenia: B, W , D		P_ADD_D
PADDSB	PADDSB cel, źródło	MM, MM/Mem	DDE ctr 99-00	>ze znakiem i nasyceniem: B, W >bez znaku i z nasyceniem: B, W		P_ADD_S_B
PADDSW	PADDSW cel, źródło			>nie uwzględnia przeniesienia		P_ADD_S_W
PADDUSB	PADDUSB cel, źródło					P_ADD_U_S_B
PADDUSW	PADDUSW cel, źródło					P_ADD_U_S_W

Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
Move dword	
Move qword	
Pack signed with saturation words to bytes	
Pack signed with saturation dwords to words	
Pack unsigned with saturation words to bytes	
Unpack interleaved high bytes to words	
Unpack interleaved high words to dwords	
Unpack interleaved high dwords to qword	
Unpack interleaved low bytes to words	
Unpack interleaved low words to dwords	
Unpack interleaved low dwords to qword	
·	
Add bytes	
Add words	
Add dwords	
Add with saturation bytes	
Add with saturation words	
Add unsigned with saturation bytes	
Add unsigned with saturation bytes	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Budowa mnemonika	
	Instrukcje arytmetyczne – odejmowanie						
PSUBB	PSUBB cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 91-93	>ze znakiem, bez nasycenia: B, W , D >ze znakiem i nasyceniem: B, W >bez znaku i z nasyceniem: B, W >nie uwzględnia przeniesienia		P_SUB_B	
PSUBW	PSUBW cel, źródło					P_SUB_W	
PSUBD	PSUBD cel, źródło					P_SUB_D	
PSUBSB	PSUBSB cel, źródło					P_SUB_S_B	
PSUBSW	PSUBSW cel, źródło					P_SUB_S_W	
PSUBUSB	PSUBUSB cel, źródło					P_SUB_U_S_B	
PSUBUSW	PSUBUSW cel, źródło					P_SUB_U_S_W	
	Instrukcje arytmetyczne – mnożenie						
PMULHW	PMULHW cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 94-96		- 	P_MUL_H_W	
PMULLW	PMULLW cel, źródło					P_MUL_L_W	
PMADDWD	PMADDWD cel, źródło					P_M_ADD_W_D	
	Instrukcje porównywania						
PCMPEQB	PCMPEQB cel, źródło	- -MM, MM/Mem	PDF, str. 97-99	>Tylko warianty równy (A==B) i większy niż (A > B) >wynik porównania (0/1) jest zapisywany w rejestrze celu, dla każdego elementu		P_CMP_EQ_B	
PCMPEQW	PCMPEQW cel, źródło					P_CMP_EQ_W	
PCMPEQD	PCMPEQD cel, źródło					P_CMP_EQ_D	
PCMPGTB	PCMPGTB cel, źródło					P_CMP_GT_B	
PCMPGTW	PCMPGTW cel, źródło				-	P_CMP_GT_W	
PCMPGTD	PCMPGTD cel, źródło					P_CMP_GT_D	

Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
Sub bytes	
Sub words	
Sub dwords	
Sub with s aturation b ytes	
Sub with s aturation w ords	
Sub unsigned with saturation bytes	
Sub unsigned with saturation bytes	
Multiply, keep high words	
Multiply, keep low words	
Multiply and add words to dwords	
Compare equal bytes	
Compare equal words	
Compare equal dwords	
Compare greater than bytes	
Compare greater than words	
Compare greater than dwords	

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Budowa mnemonika	
			_	Instrukcje logiczne			
PAND	PAND cel, źródło		PDF, str. 100-101			P_AND	
PANDN	PANDN cel, źródło					P_ANDN	
POR	POR cel, źródło	MM, MM/Mem				P_OR	
PXOR	PXOR cel, źródło					P_XOR	
		•	Instr	ukcje przesunięć bitowych			
		Cel, ile					
PSLLW	PSLLW cel, ile		PDF, str. 102-105			P_S_L_L_W	
PSLLD	PSLLD cel, ile			Logiczne – lewo/prawo W, D, Q		P_S_L_L_D	
PSLLQ	PSLLQ cel, ile					P_S_L_L_Q	
PSRLW	PSRLW cel, ile	MM Mom/otolo				P_S_R_L_W	
PSRLD	PSRLD cel, ile	-MM, Mem/stała				P_S_R_L_D	
PSRLQ	PSRLQ cel, ile					P_S_R_L_Q	
PSRAW	PSRAW cel, ile			Arytmetyczne – tylko w prawo W, D		P_S_R_A_W	
PSRAD	PSRAD cel, ile					P_S_R_A_D	
		Instrukcje sterujące					
		Brak/Cel/źródło					
FXSAVE	FXSAVE cel	Mom (obczar E12 beitáw)	PDF, str. 106-109			FX_SAVE	
FXRSTOR	FXRSTOR źródło	Mem (obszar 512 bajtów)				FX_RSTOR	
EMMS	EMMS					E_MM_S	
LDMXCSR	LDMXCSR cel	Mam (abazar 4 haitáirí)				LD_MXCSR	
STMXCSR	STMXCSR źródło	Mem (obszar 4 bajtów)				ST_MXCSR	

Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol	
Shift left logical words		
Shift left logical dwords		
Shift left logical q word		
Shift right logical words		
Shift right logical dwords		
Shift right logical qword		
Shift right arithmetic words		
Shift right arithmetic dwords		
Save x87 state		
Restore x87 state		
Empty MMX state		
Load MXCSR register		
Store MXCSR register		

Mnemonik	Składnia	Operandy	Co robi	Uwagi	Zmieniane flagi	Budowa mnemonika
Instrukcje wprowadzone z SSE – średnia						
		Cel, źródło				
PAVGB	PAVGB cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 111	To samo co: (a + b + 1)>>1		P_AVG_B
PAVGW	PAVGW cel, źródło					P_AVG_W
Instrukcje wprowadzone z SSE – wydobycie/wstawienie					9	
		Cel, źródło, numer				
PEXTRW	PEXTRW cel, źródło, numer					P_EXTR_W
PINSRW	PINSRW cel, źródło, numer	MM, MM/Mem, stała	PDF, str. 112		1	P_INSR_W
Instrukcje wprowadzone z SSE – min/max						
		Cel, źródło				
PMAXUB	PMAXUB cel, źródło				1	P_MAX_U_B
PMAXSW	PMAXSW cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 113			P_MAX_S_W
PMINUB	PMINUB cel, źródło				-	P_MIN_U_B
PMINSW	PMINSW cel, źródło					P_MIN_S_W
Instrukcje wprowadzone z SSE – inne						
		Cel, źródło				
PMOVMSKB	PMOVMSKB cel, źródło	Reg, MM		Stosowane w celu określenia znaku lub sprawdzenia wyniku porównania		P_MOV_MSK_B
PMULHUW	PMULHUW cel, źródło	MM, MM/Mem				P_MUL_H_U_W
PSADBW	PSADBW cel, źródło	MM, MM/Mem	PDF, str. 114-117			P_S_AD_B_W
		Cel, źródło, kolejność				
PSHUFW	PSHUFW cel, źródło, kolejność	MM, MM/Mem, stała				P_SHUF_W

Rozwinięcie skrótu / Operacja – ang	Rozwinięcie skrótu / Operacja – pol
Average bytes	
Average words	
Extract word	
Insert word	
Max of unsigned bytes	
Max of signed words	
Min of unsigned bytes	
Min of signed words	
Move masked bytes	
Multiply, keep high, unsigned words	
Sum of absolute differences bytes to words	
Shuffle words	