



## Instytut Informatyki Politechniki Śląskiej

Zespół Mikroinformatyki i Teorii Automatów  
Cyfrowych



Rok akademicki	Rodzaj studiów (SSI/NSI/NSM):	Przedmiot:	Grupa	Sekcja
22 /23	SSI	JA proj.	2	2
Prowadzący Przedmiot:	mgr inż. Ernest Antolak			
Termin: (dzień)	wtorek	Termin: (godzina)	10:00- 11:30	
Imię:	Jakub			
Nazwisko:	Hoś			
Email:	jakuhos330@student.polsl.pl			
Karta projektu				
Temat projektu:				
Mieszanie obrazów				
Główne założenia projektu:				
<p>Stworzenie aplikacji pozwalające na „wymieszanie” dwóch obrazów. Użytkownik wybiera wagę obrazów, ilość wątków na jakich będą realizowane obliczenia oraz bibliotekę służącą do wykonania algorytmu – biblioteka języka wysokopoziomowego(C#) lub biblioteka języka asemblera.</p> <p>Po wykonaniu użytkownik widzi obraz wynikowy, który zostaje napisany na dysku oraz czas wykonania algorytmu.</p>				

## Opis problemu

Zagadnienie dotyczy łączenia dwóch obrazów w jeden. Aby algorytm zadziałał obrazy muszą posiadać taką samą rozdzielczość. Obraz wynikowy ma rozdzielczość obrazów początkowych. Istotny jest współczynnik  $u < 0,1 >$ , który mówi o wagach obrazów.

Każdy pojedynczy bajt obrazu wynikowego wyznaczamy za pomocą zależności:

$$P = Au + B(1 - u),$$

gdzie:

P – bajt wynikowy

A – bajt pierwszego obrazu

B – bajt drugiego obrazu

u – współczynnik mieszania

Do rozwiązywania problemu można użyć analogicznego wzoru:

$$P = A + u(B - A).$$

## Rozwiązanie problemu

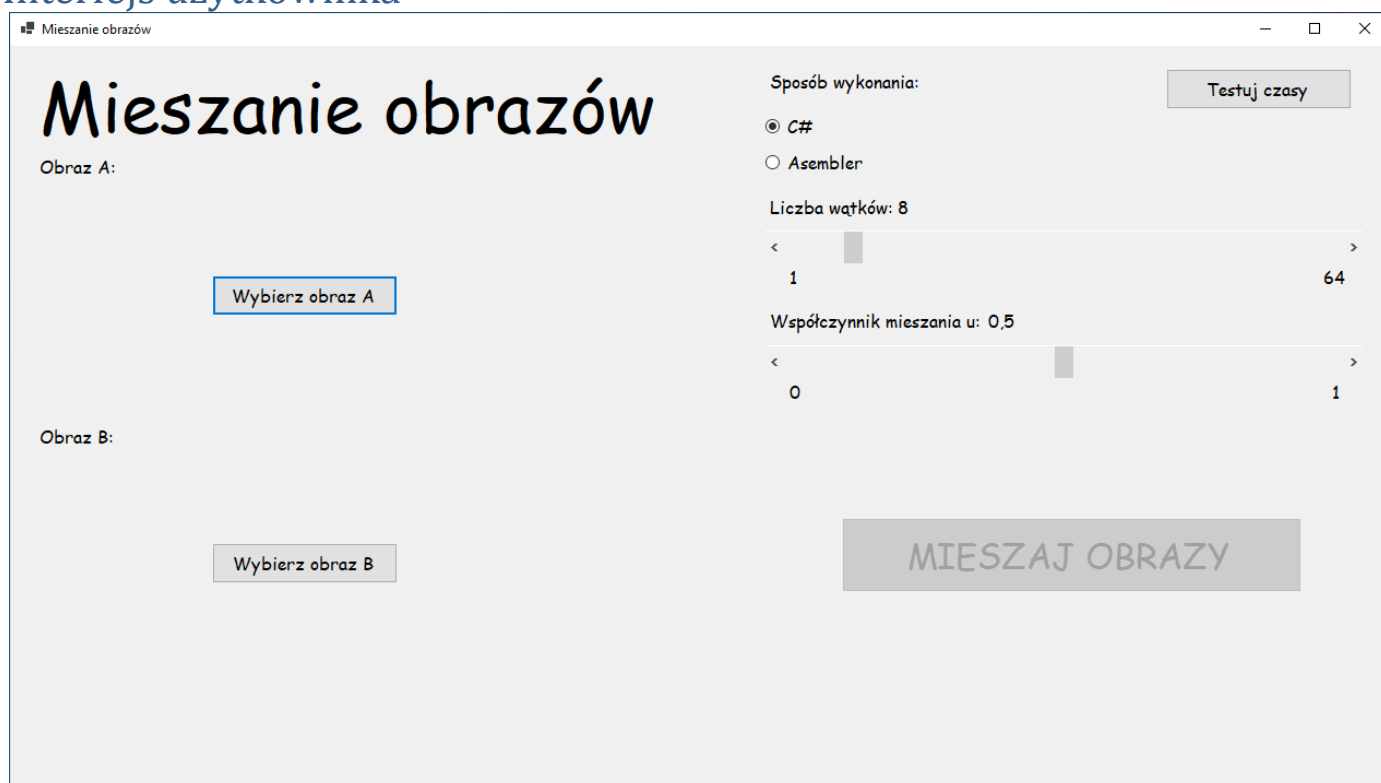
Wskazane przez użytkownika obrazy są konwertowane na tablicę zmiennych typu int o długości równej ilości pikseli. Użytkownik wybiera, czy chce skorzystać z algorytmu zaimplementowanego w języku wysokiego poziomu(C#) lub języku asemblera.

W implementacji algorytmu w języku asemblera celem zwiększenia wydajności wykorzystano rejestry XMM oraz operacje wektorowe.

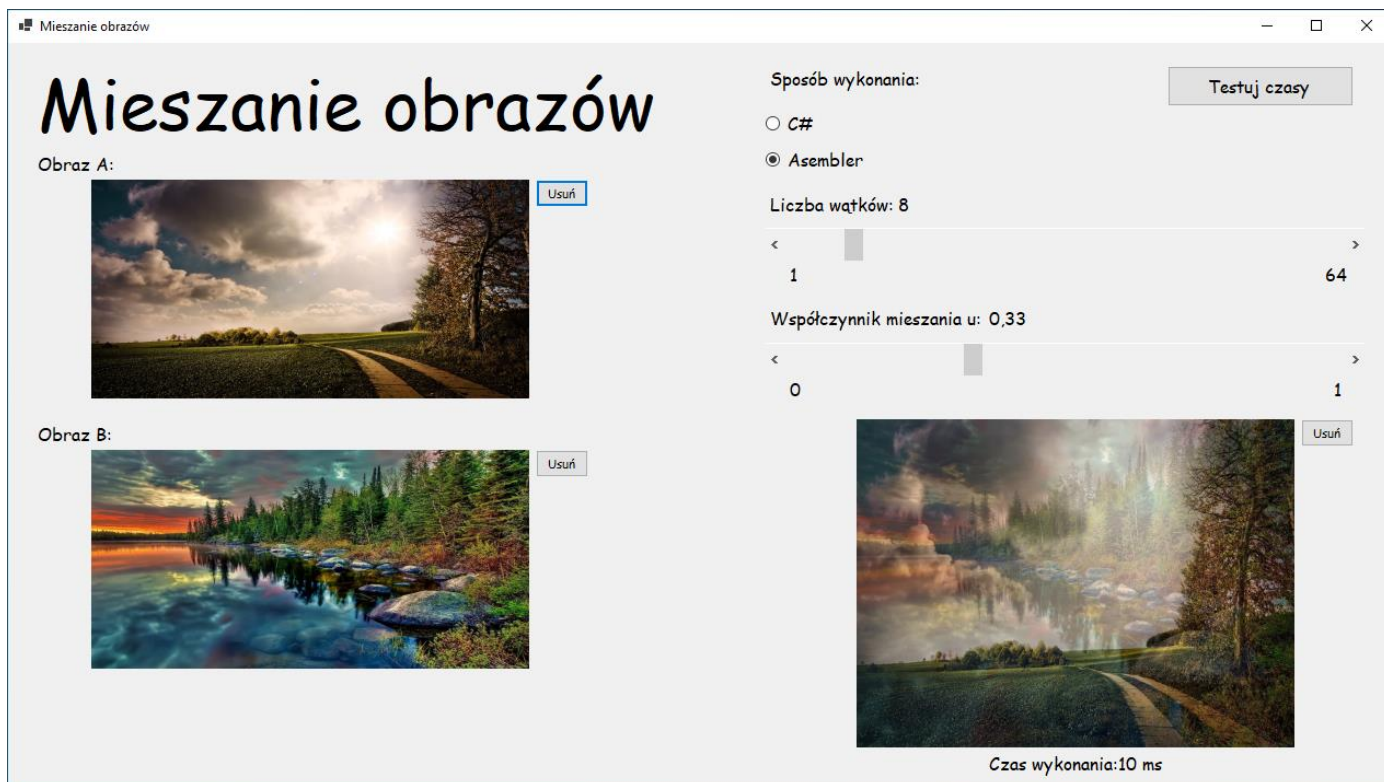
Dodatkowo oba algorytmy mogą być wykonywane na wielu wątkach.

W programie współczynnik u został przeskalowany na zmienną typu int z zakresu  $<0,255>$ , co pozwala działać jedynie na liczbach całkowitych i upraszcza kod. Konsekwencją tej operacji jest konieczność przesunięcia bitowego wyniku o 8 bitów w prawo.

## Interfejs użytkownika



Rys.1 "Interfejs aplikacji po uruchomieniu"



Rys.2 "Działanie aplikacji"

## Użycie operacji wektorowych

```

mov r10, rcx ;moving first procedure argument to r10(pixelA)
mov r11, rdx ;moving second procedure argument to r11(pixelB)
mov rbx, r8 ;moving third procedure argument to rbx(u)

mov rax, 256
sub rax, rbx
mov ah, bl ;rax = |u|1-i|u|1-u|

movq xmm5, rax ;moving rax to xmm5

PMOVBXWB xmm5, xmm5
punpckldq xmm5, xmm5
punpckldq xmm5, xmm5

movq xmm0, r10 ;moving pixels to xmm registers ;xmm0 = |x|x|x|x|x|x|x|x|x|x|R1|G1|B1|
movq xmm1, r11 ;xmm1 = |x|x|x|x|x|x|x|x|x|x|x|x|R2|G2|B2|

PMOVBXWB xmm0, xmm0 ;xmm0 = |00 00|00 R1|00 G1|00 B1| ;Zero extend packed 8bit integers into the low 8bytes of xmm0 to packed 16bit
PMOVBXWB xmm1, xmm1 ;xmm1 = |00 B3|00 R2|00 G2|00 B2| ;Zero extend packed 8bit integers into the low 8bytes of xmm1 to packed 16bit

movups xmm2, xmm0
movups xmm3, xmm1

punpcklwd xmm0, xmm1 ;xmm0 = |G2 |00 G1|00 B2|00 B1| ;Interleave low-order words from xmm1 into xmm0
punpckhwd xmm2, xmm3 ;xmm2 = |00 00|00 00|00 R2|00 R1| ;Interleave low-order words from xmm3 into xmm2

pmaddwd xmm0, xmm5 ;xmm0 = |u*G2 + (1-u)*G1|u*B2 + (1-u)*B1| ;Multiplying and adding packed integers
pmaddwd xmm2, xmm5 ;xmm2 = |00|u*R2 + (1-u)*R1| ;Multiplying and adding packed integers

psrld xmm0, 8 ;xmm0 = xmm0 >> 8
psrld xmm2, 8 ;xmm2 = xmm2 >> 8

packssdw xmm0, xmm2 ;Converts 2 packed signed doubleword integers
packuswb xmm0, xmm6 ;Converts 2 packed signed doubleword integers

movd rax, xmm0 ;Result left in eax

ret
mixAsm endp
end

```

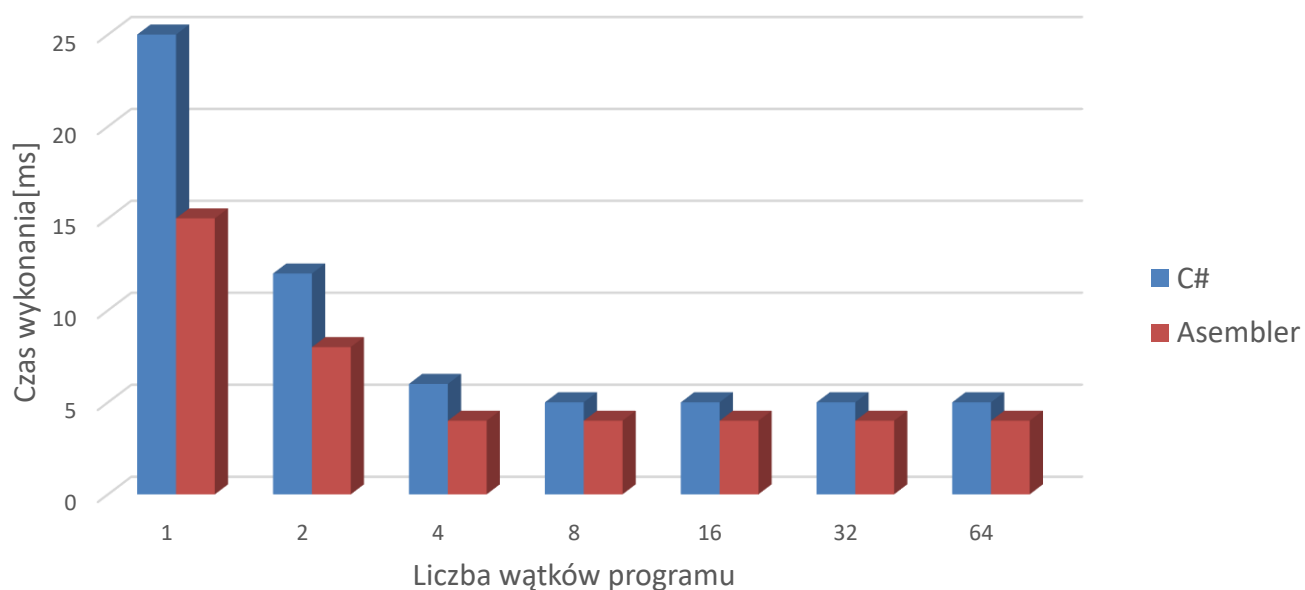
Rys.3 "Operacje wektorowe"

Wykorzystany rozkaz `pmaddwd` pozwala na wymnożenie bajtów obu obrazów przez odpowiednią wartość współczynnika `u` oraz następnie dodanie tych bajtów do siebie i zapis w jednym z rejestrów.

## Porównanie czasów

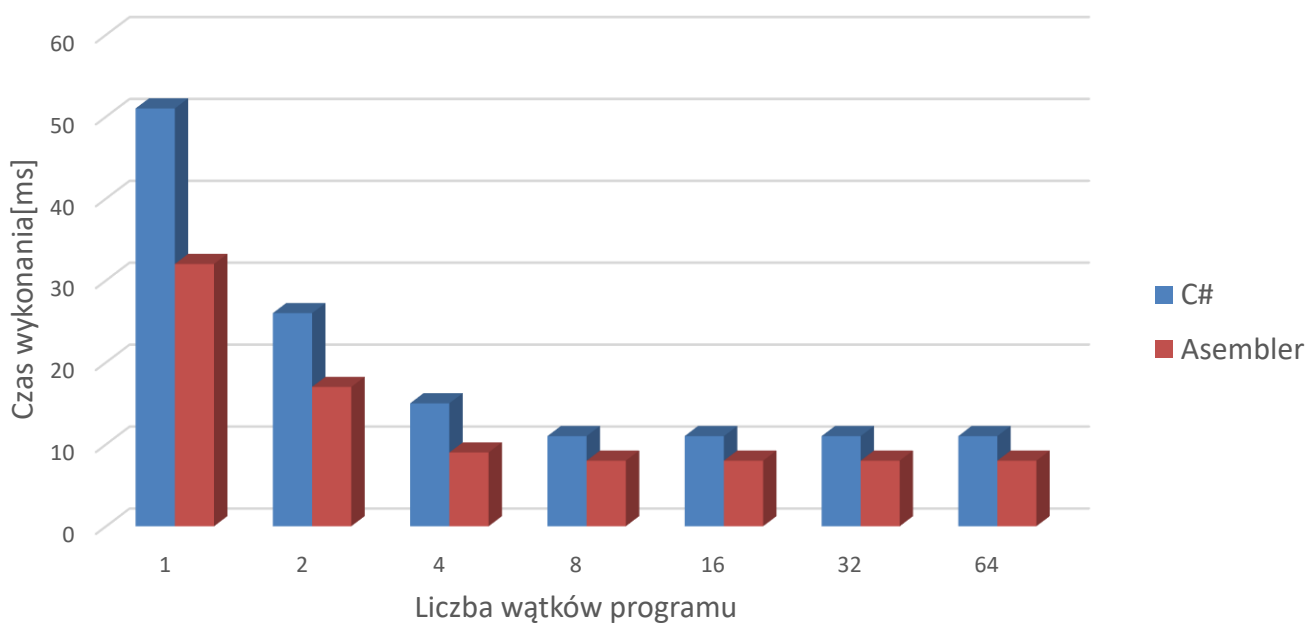
Każdy z czasów stanowi średnią z 100 pomiarów. Poniższe pomiary zostały wykonane dla obrazu podzielonego na 64 części.

### Średni czas wykonania algorytmu dla obrazów 1000x1000px



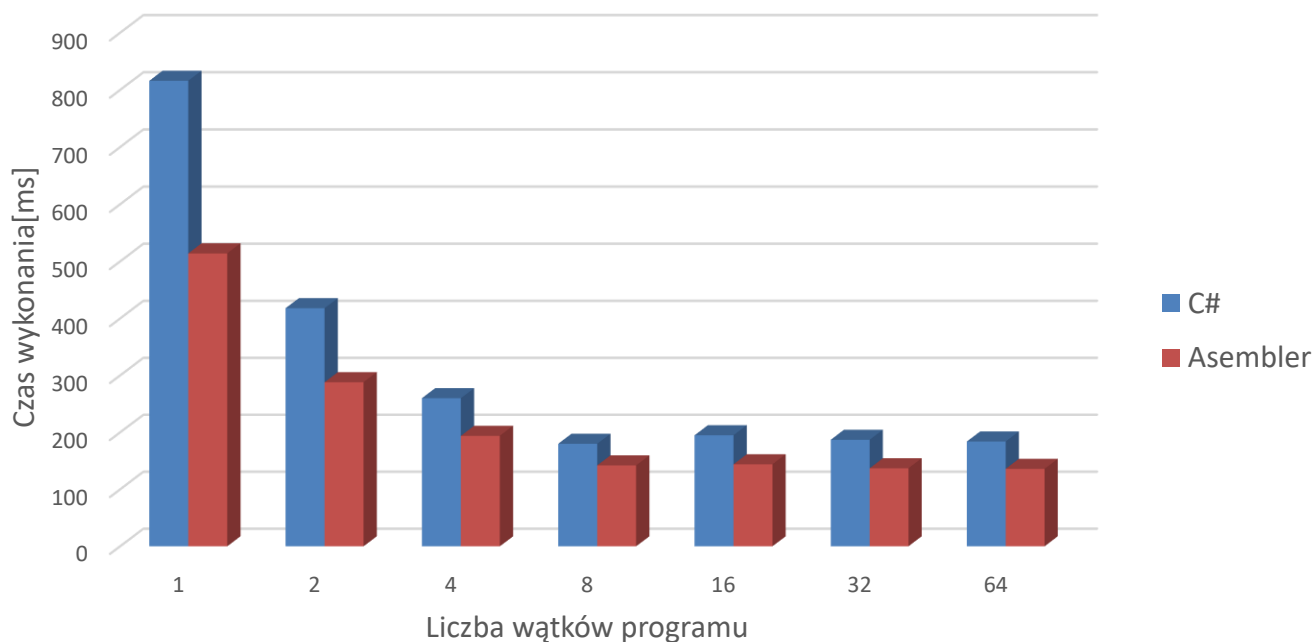
Rys.4 „Czas wykonania algorytmów dla małych obrazów”

### Średni czas wykonania algorytmu dla obrazów 1920x1080px



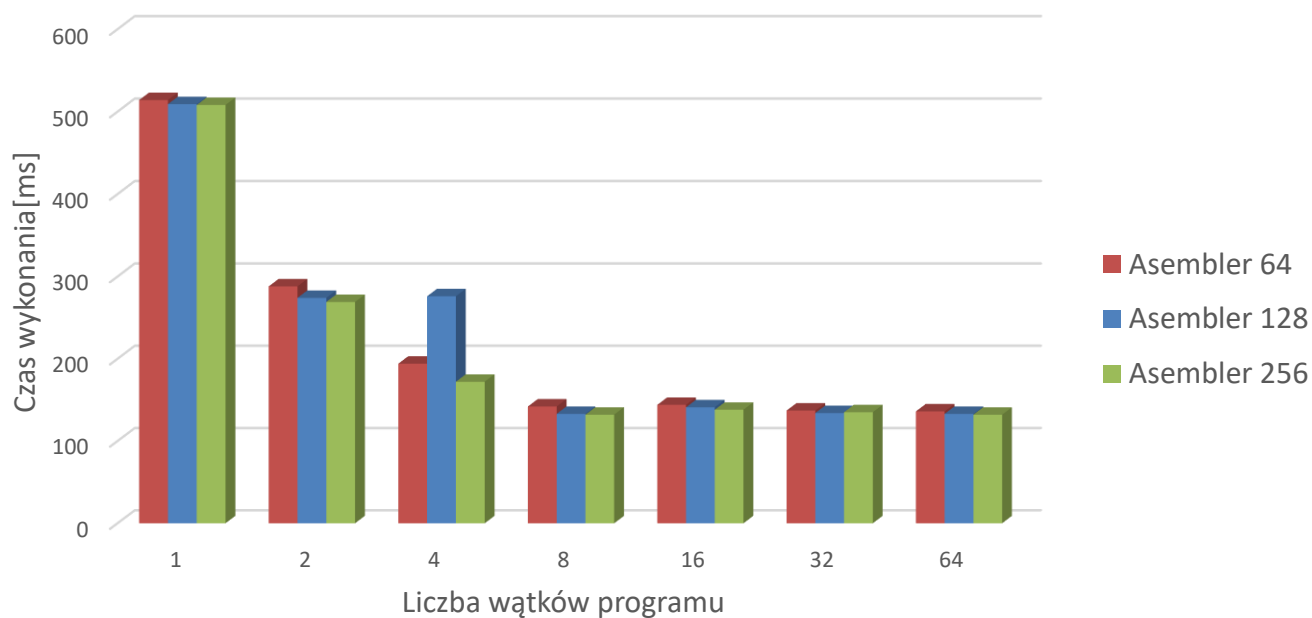
Rys.5 „Czas wykonania algorytmów dla średnich obrazów”

## Średni czas wykonania algorytmu dla obrazów 7680x4320px



Rys.5 „Czas wykonania algorytmów dla dużych obrazów”

## Średni czas wykonania algorytmu dla obrazów 7680X4320px



Rys.6 „Porównanie czasu wykonania dla różnych podziałów obrazu - asembler”

## Użyty procesor

Model: i7-3770

Liczba rdzenie: 4

Liczba wątków: 8

Bazowa częstotliwość procesora: 3.4 GHz

Rozszerzony zestaw instrukcji: Intel® SSE4.1, Intel® SSE4.2, Intel® AVX

## Testowanie i uruchamianie programu

Podczas testów okazało się, że program działa bardzo niestabilnie – przyczyną okazało się wychodzenie poza przydzieloną pamięć w procedurze napisanej w języku asemblera.

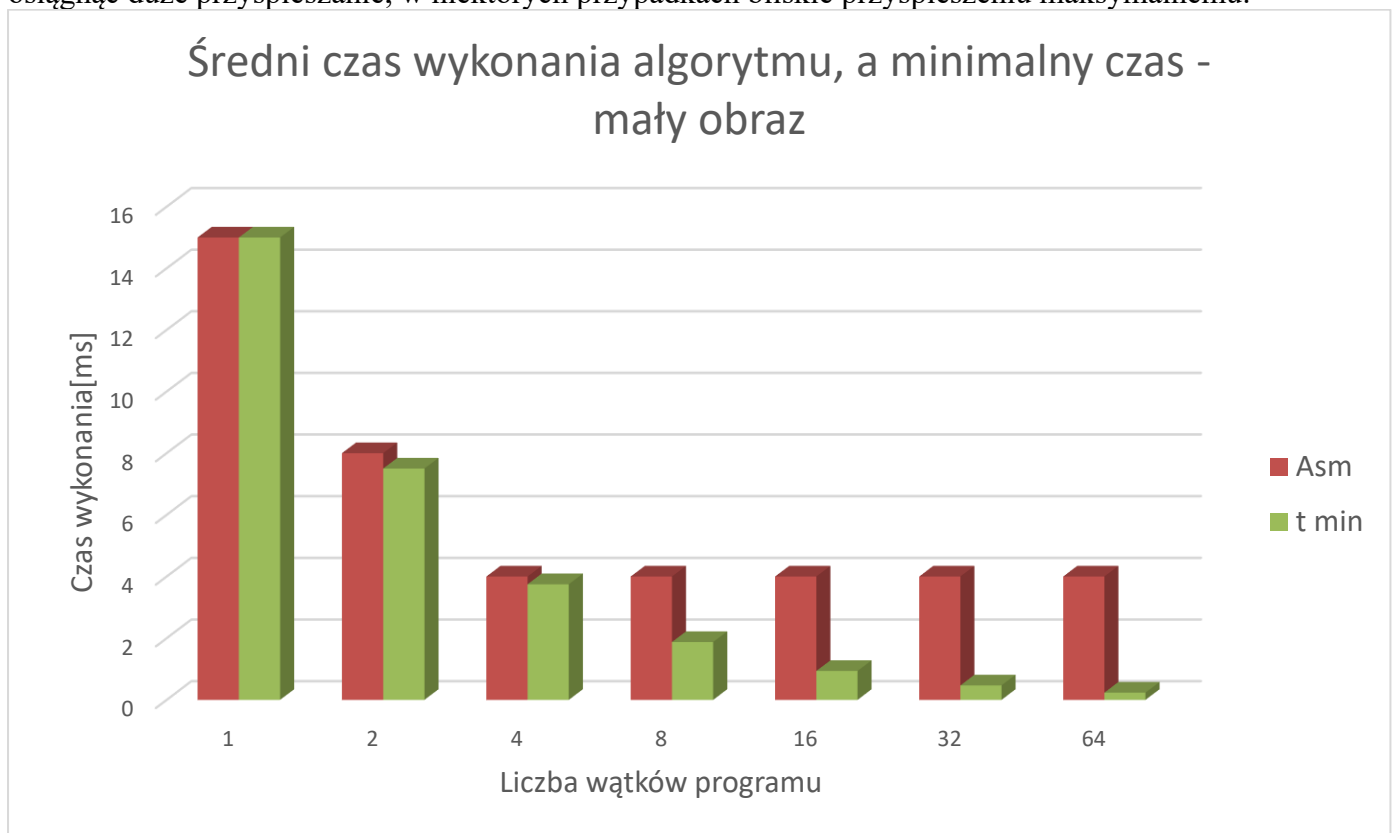
Po rozpoczęciu testowania aplikacji w trybie Release pojawił się kolejny problem – algorytm w wersji niskopoziomowej wyliczał tylko 1/64 obrazu wynikowego. Co istotne w trybie Debug wyliczał całość. Rozwiązaniem okazało się wyłączenie optymalizacji kodu w trybie Release (w trybie Debug domyślnie wyłączona).

Pewien problem sprawiło również efektywne wykorzystanie wątków w programie. Dopiero użycie pętli *Parallel.For* z biblioteki *System.Threading.Tasks* pozwoliło na uzyskanie satysfakcjonujących wyników. Obraz jest dzielony na 64 części. Wartość tę można zmienić – jest ona polem klasy.

Program był testowany również dla podziału obrazu na 128 i 256 części, lecz otrzymane wyniki nie różniły się znacząco od poprzednich, z niewielką przewagą dla podziału na 256 części (co widać na rys.6).

## Wnioski

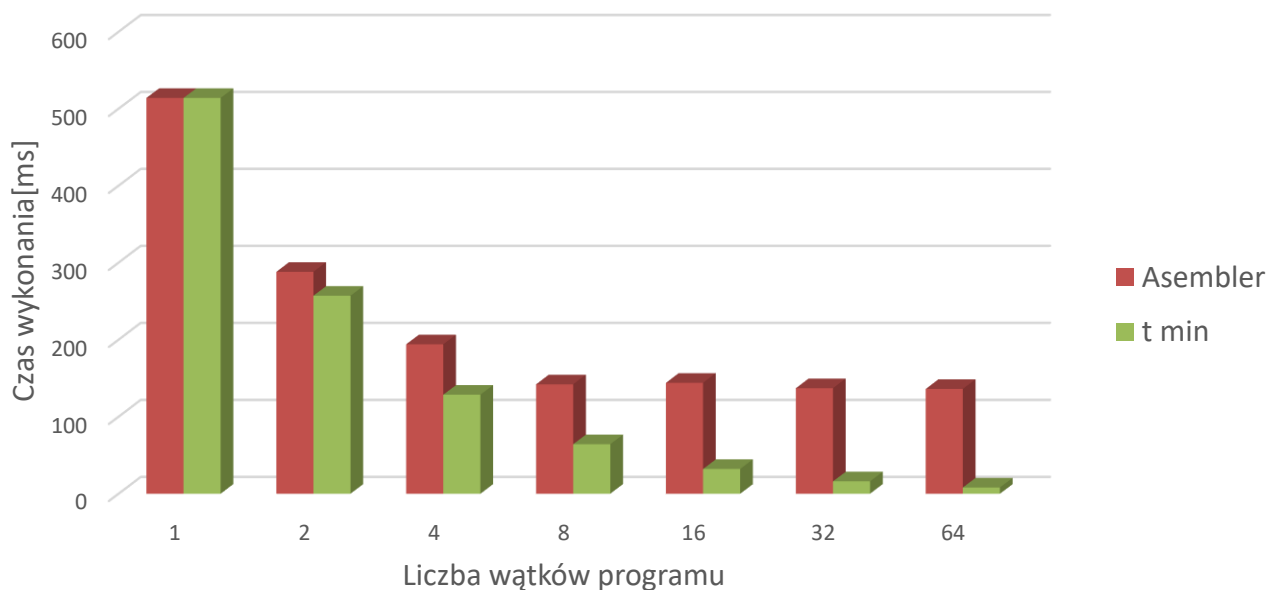
Algorytm napisany w języku C# okazał się być wolniejszy. Użycie wielu wątków w programie pozwoliło osiągnąć duże przyspieszenie, w niektórych przypadkach bliskie przyspieszeniu maksymalnemu:



Rys.7 „Porównanie czasów – obraz o rozdzielczości 1K”

Doskonale widać to na powyższym wykresie – uzyskujemy bardzo duże przyspieszenie do momentu zastosowania 4 wątków, większa liczba wątków nie wpływa już znacząco na przyspieszanie aplikacji. Wykres ten przedstawia wyniki dla małego obrazu 1K.

## Średni czas wykonania algorytmu, a minimalny czas - duży obraz



Rys.8 „Porównanie czasów – obraz o rozdzielczości 8K”

Dla obrazu 8K widzimy, że przyspieszenie uzyskujemy do momentu zastosowania 8 wątków. Jest to wynik oczekiwany (użyty procesor i7-3770 posiada 8 wątków logicznych).