

<b>PAMSI</b>		<b>Sprawozdanie z laboratorium nr 6</b>
Wydział: Elektroniki	Grupa: 07di	
Imię i nazwisko: Roberto Pietruszka-Orozco		Termin zajęć: czw, 16:15 - 18:30
Prowadzący kurs: mgr. inż. Andrzej Wytyczak-Partyka		Data wykonania: 15.03.2017

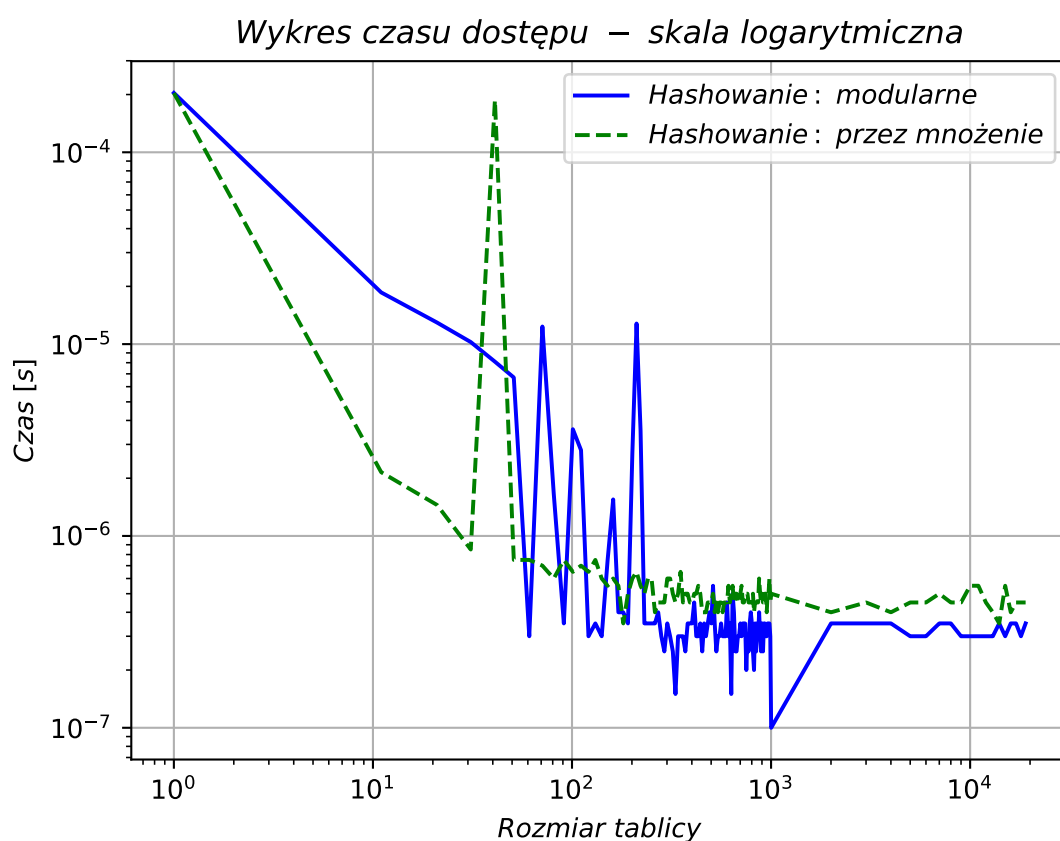
## 1. Pomiar

Tabela zawiera średni czas dostępu (z dwudziestu realizacji) do elementu n-elementowej tablicy hashującej dla dwóch różnych funkcji skrótu. Tablicę wypełniano 10000. elementów. Wszystkie punkty pomiarowe zostały załączone w pliku tekstowym.

Rozmiar tablicy	Czas dostępu[ns]		Rozmiar tablicy	Czas dostępu[ns]	
	Hashowanie: modularne	Hashowanie: przez mnożenie		Hashowanie: modularne	Hashowanie: przez mnożenie
1	203950	203700	271	400	450
11	18600	2150	291	250	450
21	12950	1450	311	300	600
31	10250	850	321	250	500
41	8100	187050	401	350	450
51	6700	750	411	450	500
61	300	750	501	350	450
71	12350	700	521	350	400
81	1650	600	571	300	400
91	350	750	641	500	550
101	3600	650	711	300	550
111	2800	700	781	350	450
121	300	650	791	400	450
131	350	750	881	300	500
141	300	600	971	350	500
151	750	550	981	350	600
161	1550	600	991	300	450
171	400	550	1001	100	500
181	400	350	2001	350	400
191	350	500	4001	350	400
201	2700	600	6001	300	450
211	12800	650	8001	350	450
221	3550	550	10001	300	550

231	350	500	14001	350	350
241	350	600	16001	350	400
251	350	600	18001	300	450
261	350	400	19001	350	450

## 2. Wykres



## 3. Wnioski

Czas dostępu przy hashowaniu modularnym, dla rozmiarów tablicy znacznie mniejszych od liczby elementów wpisywanych, jest dłuższy od czasu dostępu przy hashowaniu przez mnożenie. Dla rozmiarów tablicy większy od liczby wpisywanych elementów, czas dostępu dla metody hashowania modularnego jest kilkakrotnie krótszy, ze względu na mniejszą liczbę operacji zawartych w tej metodzie. Wpływ rozmiaru na stabilność czasu dostępu, przy hashowaniu przez mnożenie, jest w porównaniu do hashowania modularnego znacznie mniejszy. Co świadczyć może o równomiernym rozkładzie elementów w tablicy dla tej metody.