Измерение производительности (кол-во операций в миллисекунду) различных потокобезопасных счетчиков.

Опыт 1: кол-во потоков на чтение равно кол-ву потоков на запись.

	Action(ops/ms)	1+1	2+2	4+4	8+8	16+16
MutexCounter	read	9533	8230	6341	6289	5649
(synchronized)	write	9498	10936	12581	12458	13269
LockCounter	read	8500	8816	9283	10948	10484
	write	8354	16641	15463	14166	12910
ConcurrentCounter	read	921306	1791366	1673830	1709810	1697363
(atomic)	write	110592	47551	60775	55150	56695

Вывод:

- 1) **MutexCounter** с увеличением кол-ва потоков число операций чтения уменьшается, а записи растет.
- 2) **LockCounter** с увеличением кол-ва потоков число операций чтения растет, записи увеличивается в 2 раза после перехода на 2 потока, а затем медленно уменьшается.
- 3) **ConcurrentCounter** самый производительный счетчик, кол-во операций чтения больше, чем операций записи.

Опыт 2: чтение и запись тестируются отдельно.

	Action(ops/ms)	1	2	4	8	16
MutexCounter	read	464562	21388	17765	16220	16832
(synchronized)	write	415554	20747	17007	18472	18080
LockCounter	read	50037	17803	30003	27430	29991
	write	38255	14853	21088	23753	24394
ConcurrentCounter	read	923248	1788101	3420940	3299148	3318762
(atomic)	write	115249	43503	43634	39208	39689

Вывод:

- 1) **MutexCounter** при распараллеливании уменьшается производительность в 2 раза, параллельная производительность 18 тыс. операций и не зависит от кол-ва потоков.
- 2) **LockCounter** при распараллеливании уменьшается производительность, при 2 потоках самая низкая производительность, при остальных постоянная.
- 3) **ConcurrentCounter** самый производительный счетчик, производительность чтения выше производительности записи. Чтение после 4 потоков постоянна, запись после 2 потоков постоянна.

Опыт 3: один поток на чтение, на запись - 1, 2, 3, 4.

	Action(ops/ms)	1	2	3	4
MutexCounter	read	14086	4418	3785	2682
(synchronized)	write	10059	14080	14893	14288
LockCounter	read	8185	4417	5668	2303
	write	7820	16497	19057	21976
ConcurrentCounter	read	854928	880804	851152	665514
(atomic)	write	102650	48789	40245	40029

Вывод:

- 1) **MutexCounter** после увеличения до 2 потоков производительность записи не растет, чтение падает при увеличении потоков.
- 2) **LockCounter** при увеличении потоков производительность записи увеличивается, производительность чтения уменьшается.
- 3) **ConcurrentCounter** самый производительный счетчик, производительность записи падает, чтение постоянно.

Опыт 4: один поток на запись, на чтение – 1, 2, 3, 4.

	Action(ops/ms)	1	2	3	4
MutexCounter	read	12838	11090	12155	12275
(synchronized)	write	7768	6800	6344	4842
LockCounter	read	7987	13690	18963	14611
	write	8128	8672	7875	7723
ConcurrentCounter	read	860597	1735770	2541034	2708925
(atomic)	write	103335	104443	100933	82334

Вывод:

- 1) MutexCounter чем больше потоков, тем кол-во операций записи уменьшается.
- 2) LockCounter при увеличении потоков производительность чтения растет.
- 3) **ConcurrentCounter** самый производительный счетчик, производительность чтения растет.