

JVM GC

GC Description

- What's GC?
 - GC用于跟踪内存中的对象，并回收那些不再被其他对象引用的对象。
 - 内存中的对象类型
 - 活动对象：即当前正在其他对象引用的对象。
 - 非活动对象：这类对象不再被其他对象所引用，是孤立的对象。这类对象可以被回收，回收的堆空间用于分配给其它新创建的对象。

GC Description(2)

- GC何时会被触发？

- 系统空闲

- GC线程的优先级低于系统应用线程，当系统中没有应用线程执行时，GC会被触发。

- 堆空间内存不足

- 当堆空间的内存不足以创建新对象时，GC会被触发。如果第一GC仍不能获得足够的空间，第二次GC将被触发，如果这一次仍无法获取足够的空间，“Out of memory” 将被抛出。

GC Description(3)

- 影响GC执行时间、频度的因素
 - JVM 堆(heap)空间的大小
 - 堆空间设置偏大，完全GC执行比较耗时，但执行频率会降低。
 - 堆空间设置恰好符合应用内存需求，完全GC执行很快，但执行会变得更频繁。

Heap Description

- 什么是堆(heap)空间
 - 堆是java程序中对象存活的地方，其中包括：
 - 活动对象
 - 非活动对象，这类对象不再为应用程序中的任何指针能够到达。
 - 剩余内存
 - 堆空间中包含三种区域：
 - 新生代(young generation)
 - 旧生代(tenured generation)
 - 永生代(permanent generation)

Heap Description(2)

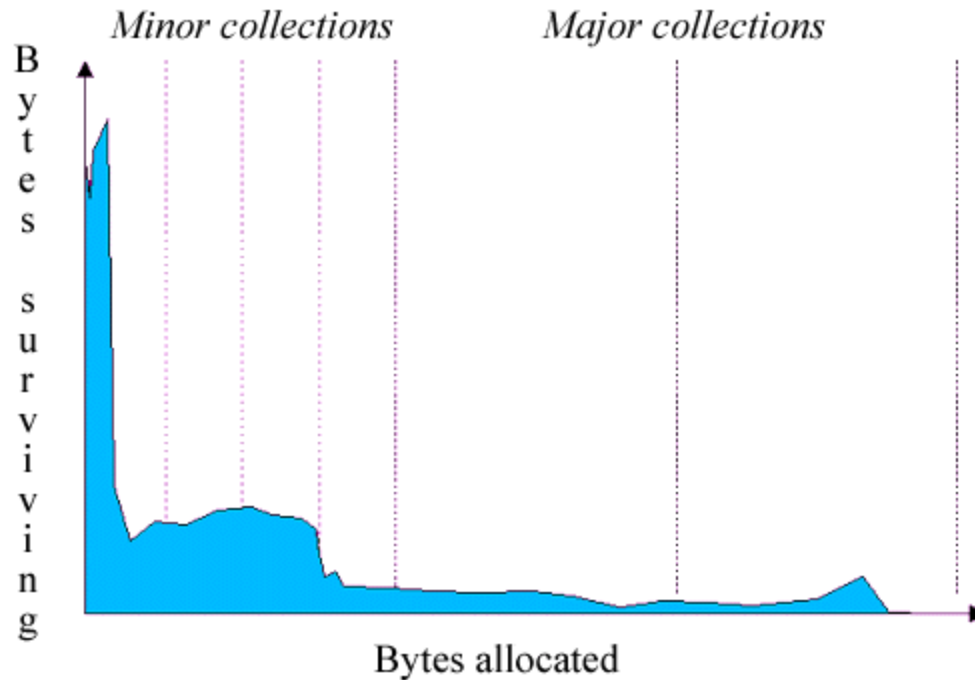
- 新生代(young generation)
 - 新生代被分为两块: Eden、Survivor spaces
 - Eden是为新对象分配的地方，很多对象分配后就变成非活动对象,即垃圾对象。这类对象具有“infant mortality”(幼儿死亡率)。如：方法体中的临时对象。
 - Survivor spaces也被称为两片生存空间，其中一片要保证任何时刻是空的,并作为下一个空间的目的地。当GC发生的时候，Eden中的存活对象被移入下一片空间。对象在生存空间之间移动，直到它们老化(达到存活时间阈值)，然后被移入旧生代。
 - Eden中对象满的时候，发生一次小收集(minor collection)，小收集执行时间取决于Eden中对象的infant mortality。infant mortality高，执行就会很快。

Heap Description(3)

- 旧生代(tenured generation)
 - 该区域用于存放那些生命周期比较长的对象，Eden中的活动对象经过minor collection后，被复制到两片生存空间，当两片生存空间中的对象老化时，这些对象被移入旧生代。
 - 旧生代中对象满的时候，发生一次大收集(major collection)，因为收集时要涉及所有存活对象，所以大收集的速度相对于小收集要慢很多。

Heap Description(4)

- 下图展示了典型应用中，对象生存周期

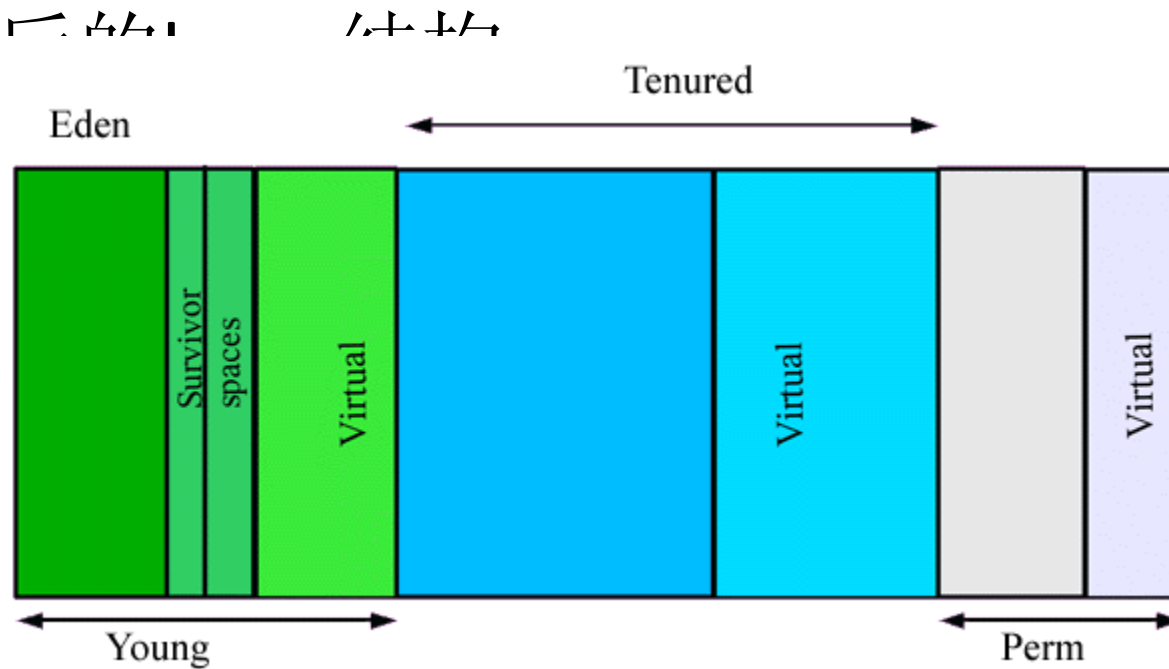


Heap Description(5)

- 永生代(permanent generation)
 - 这个代比较特别，它负责保存反射对象。这些数据是虚拟机所需的数据，用来描述在Java语言中没有等同物的对象。例如，描述类与方法的对象存储在永生代中。

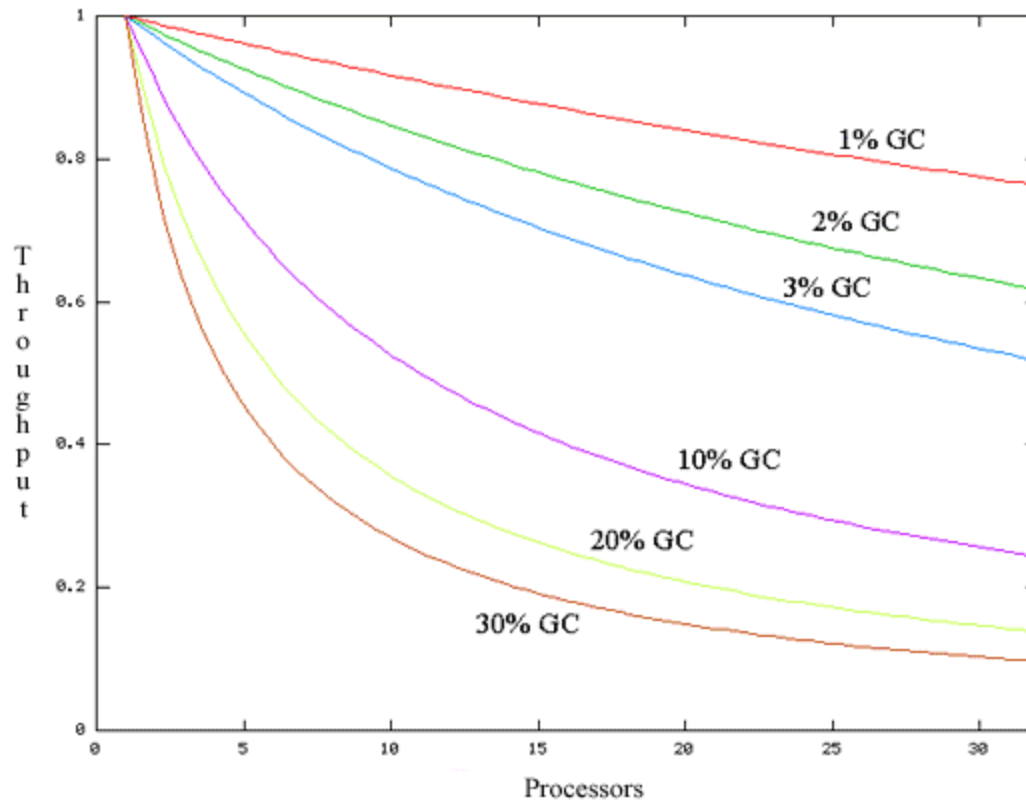
Heap Description(6)

- 分代



Performance Tuning

- 下图显示了GC性能对整个系统性能的影响



Performance Tuning(2)

- 从上图可以看出:
 - 如果系统花费在GC上的时间为1%，一旦系统跨越32个处理器时，系统的吞吐量(Throughput)将减少>20%
 - 如果系统花费在GC上的时间为10%，一旦系统跨越32个处理器时，系统的吞吐量(Throughput)将减少高达75%

Note:所谓throughput，即系统用于处理非GC时间的比例。

Performance Tuning(3)

- Performance measurement
 - ***Pause***: the times when an application appears unresponsive because garbage collection is occurring.
 - ***Footprint***: the working set of a process, measured in pages and cache lines .
 - ***Promptness*** :the time between when an object becomes dead and when the memory becomes available.

Performance Tuning(4)

- How to leverage these measurement
 - a very large *young* generation may maximize throughput, but does so at the expense of footprint, promptness, and pause times.
 - a small *young* generation can minimize pause times at the expense of throughput

Performance Tuning(5)

- Example output of GC

```
[memory ] GC strategy: parallel
[memory ] heap size: 1433600K, maximal heap size: 1433600K
[memory ] <s>-<end>: GC <before>K-><after>K (<heap>K), <pause> ms
[memory ] <s/start> - start time of collection (seconds since jvm start)
[memory ] <end>      - end time of collection (seconds since jvm start)
[memory ] <before>   - memory used by objects before collection (KB)
[memory ] <after>    - memory used by objects after collection (KB)
[memory ] <heap>     - size of heap after collection (KB)
[memory ] <pause>    - total pause time during collection (milliseconds)
[memory ] 169.469-170.047: GC 1433600K->171510K (1433600K), 578.000 ms
[memory ] 302.484-302.812: GC 1433600K->143686K (1433600K), 328.000 ms
[memory ] 471.125-471.469: GC 1433600K->164180K (1433600K), 338.222 ms
[memory ] 615.750-616.203: GC 1433600K->174907K (1433600K), 440.966 ms
[memory ] 761.969-762.312: GC 1433600K->188344K (1433600K), 343.000 ms
[memory ] 882.687-883.031: GC 1433600K->200600K (1433600K), 344.000 ms
```

Performance Tuning(6)

- To get detailed info of GC

- -XX:+PrintGCDetails

Example:

```
[GC [DefNew: 64575K->959K(64576K), 0.0457646 secs] 196016K->133633K  
(261184K), 0.0459067 secs]]
```

- -XX:+PrintGCTimestamps

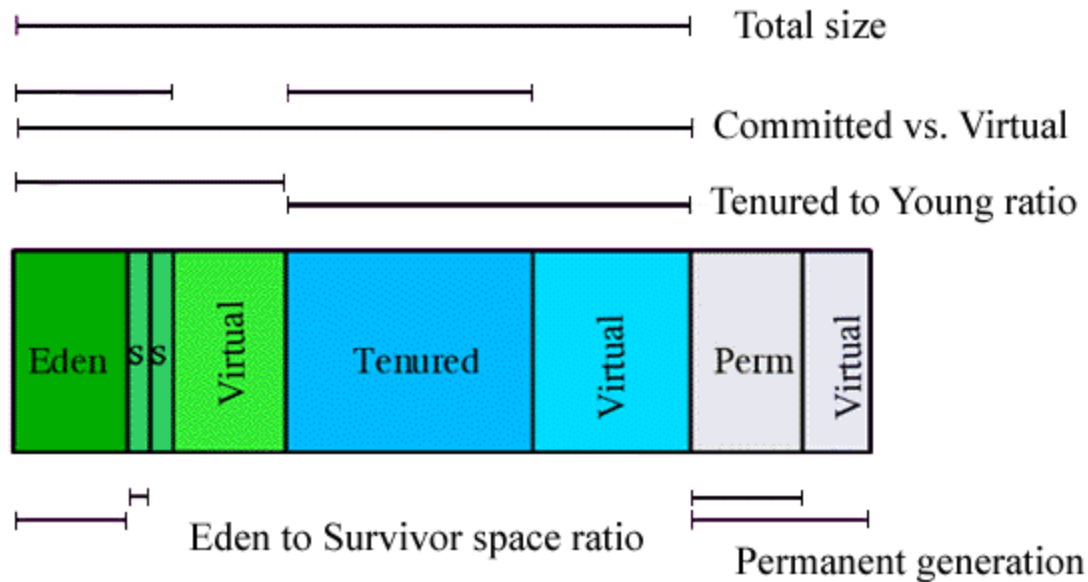
Example:

```
111.042: [GC 111.042: [DefNew: 8128K->8128K(8128K), 0.0000505 secs]  
111.042: [Tenured: 18154K->2311K(24576K), 0.1290354 secs] 26282K-  
>2311K(32704K), 0.1293306 secs]
```

Note: the output format of above flag is different from each version of JVM.

Performance Tuning(7)

- Generation size diagram



Performance Tuning(8)

- Committed VS Virtual
 - 每个代分成committed和virtual，JVM初始化的时候，所有heap被reserve。如果-Xms小于-Xmx，不是所有reserved的空间都立刻被commit，没有被commit的空间标志为virtual。
 - 随着应用对内存需求的增长，committed的heap慢慢会达到-Xmx指定的数值。

Performance Tuning(9)

- Parameters which affect total heap size
 - -XX:MinHeapFreeRatio=
 - -XX:MaxHeapFreeRatio=
 - -Xms
 - -Xmx

Note: JVM每次GC的时候，都会增加或收缩heap的大小，以保证free的空间的百分比在-XX:MinHeapFreeRatio和-XX:MaxHeapFreeRatio之间。同时建议-Xms和-Xmx设为相同值。

Performance Tuning(10)

- Parameters which affect young generation size
 - -XX:NewRatio=
 - -XX:NewSize=
 - -XX:MaxNewSize=
 - -XX:SurvivorRatio=

Note: young generation的设置大点，小收集的执行频率降低，但大收集的执行频率会升高，可以依据应用中的对象生命周期进行young generation大小的调整。young generation的大小，可以由NewRatio控制，如NewRatio=4，这意味着young generation占整个heap的1/5。NewSize和MaxNewSize分别代表young generation的上下边界值。SurvivorRatio用于指定survivor和eden的比例，如SurvivorRatio=5，则意味着每个survivor占整个young generation的1/7(因为young generation中有两个survivor)。

Types of Collectors

- Collectors in J2SE platform, version 1.4.2
 - ***Default*** collector
 - ***Throughput*** collector
 - ***Concurrent*** low pause collector
 - ***Incremental*** low pause collector

Note: 之前的介绍，都是基于default collector的。通常情况下，在使用其他三种collector之前，推荐使用default collector。如果调整heap size仍不满足系统某些要求，则根据这些需求，再选择相应的collector。

Throughput collector

- What's Throughput collector
 - Throughput collector在young generation中使用并行版本收集器，而tenured generation中仍使用default collector。
- When to use Throughput collector
 - Throughput collector适用于应用跨越多CPU的场合。Default collector进行minor收集的时候，使用单线程，而Throughput collector使用多线程进行并行收集，这样可以减少收集时间。
- How to use Throughput collector
 - Add flag **-XX:+UseParallelGC** to command line。

Throughput collector(2)

- Performance improvement
 - 对于单CPUの場合，因为并行收集的额外负荷(同步等)， throughput collector性能不但得不到提升，反而不如default collector。
 - 对于双CPUの場合， throughput collector的性能基本和default collector相当。
 - 对于3CPU及以上の場合， throughput collector在收集性能上能得到一定的提升。

Throughput collector(3)

- GC threads in Throughput collector
 - 默认情况下，throughput collector中GC线程数和系统的CPU数相当。但GC线程数可通过下面的flag进行控制，
-XX:ParallelGCThreads=
- GC statistics
 - Through collector收集时的统计数据包括：收集时间、收集速率、剩余heap大小等。可以根据这些数据调整young generation、tenured generation的大小来满足系统要求。下面的flag用于控制这些统计数据是否输出，默认为on，
-XX:+UseAdaptiveSizePolicy

Throughput collector(4)

- Self tuning by Throughput collector
 - `-XX:+AggressiveHeap` 自检物理机器的内存、CPU数，然后自行调整一些参数，以优化那些长期运行、大量内存分配需求的任务。这个flag比较适合那些大内存、多CPU的系统，
 - 使用`AggressiveHeap`，必须保证物理内存>256M，初始化的heap大小依赖于物理内存的大小。后续内存的使用，会尽可能多的使用物理内存 (i.e., it attempt to use heaps nearly as large as the total physical memory)。

Throughput collector(5)

- Possible shortcomings
 - 因为多线程参与minor收集，每个线程都保留一部分tenured generation，用于复制数据，所以在从young generation复制对象至tenured generation时，可能引起heap中碎片。
 - 碎片产生的可能性可以通过减少GC线程数和提升tenured generation的大小来降低。

Concurrent Low Pause Collector

- What's Concurrent Low Pause Collector
 - Concurrent collector使用单线程进行tenured generation的收集，即major collection，但该GC线程和应用threads并行，这样做的目的是降低GC引起的应用暂停时间，其代价是CPU资源。
- When to use Concurrent Low Pause Collector
 - Concurrent collector适用于那些具有很多long-lived对象，即tenured generation比较大，且期望获得更短的GC引起的暂停时间的应用场合。它同样适用于多CPU的场合，对于单CPU的系统，它并不能达到预期的效果。

Concurrent Low Pause Collector(2)

- How to use Concurrent Low Pause Collector
 - To use concurrent collector, you can add follow flag to command line : `-XX:+UseConcMarkSweepGC`。
- Two pauses during the collection
 - Concurrent collector在收集过程中将引起两次应用 threads 暂停。一次发生在collection开始至collection中间，这次暂停时间相对较短，用于标记(mark)存活对象；另一次暂停时，多个线程并行的执行收集工作，用于标记那些在两次暂停以外由于并发收集而错失的对象，称作remark；剩余的收集由单一线程完成，收集线程和应用线程同时运行，这时不会引起应用的暂停。

Concurrent Low Pause Collector(3)

- Full collections
 - Concurrent collector使用单线程进行tenured generation收集，它和应用程序线程同时运行，以保证在tenured generation满之前收集成功。通常情况下，它可以正常工作。如果收集成功之前，tenured generation已经充满，那么所有应用线程将停止，进行full collection，这种情况下，gc.log中会有full collection的提示，此时可以根据实际情况，调整tenured generation的大小。
- Floating collections
 - GC收集过程中，需要查找heap中的存活对象，因为GC和应用线程并行，某些被GC认定为存活的对象在GC结束前已经不再被其他对象引用，这些对象称为floating garbage。Floating garbage的多少取决于GC时间。通常在出现floating garbage的情况下，将以加大20%的tenured generation的大小，以消除后续floating garbage的出现。

Concurrent Low Pause Collector(4)

- Concurrent phases
 - Concurrent collector收集过程中大概分成initial mark、remark、concurrent mark、sweeping四个阶段。concurrent mark介于initial mark、remark之间，这个阶段，GC和应用线程同时运行，它会占用系统资源。在remark之后，进入sweeping阶段，这个阶段进行dead对象收集，这个阶段也会占用系统资源。sweeping阶段后，collector休眠至下次major collection。
- Parallel Minor Collection Options
 - 默认情况下，在多CPU的环境下，UseParNewGC 是打开的。如果在使用UseParNewGC的情况下，可以通过打开CMSParallelRemarkEnabled 来降低remark时间，如下：
-XX:+CMSParallelRemarkEnabled

Concurrent Low Pause Collector(5)

- Example GC output for Concurrent collector
 - // beginning of concurrent marking
 - [GC [1 CMS-initial-mark: 13991K(20288K)] 14103K(22400K), 0.0023781 secs]
 - [GC [DefNew: 2112K->64K(2112K), 0.0837052 secs] 16103K->15476K(22400K), 0.0838519 secs]
 - ...
 - [GC [DefNew: 2077K->63K(2112K), 0.0126205 secs] 17552K->15855K(22400K), 0.0127482 secs]
 - //end of concurrent marking
 - [CMS-concurrent-mark: 0.267/0.374 secs]
 - [GC [DefNew: 2111K->64K(2112K), 0.0190851 secs] 17903K->16154K(22400K), 0.0191903 secs]
 - //beginning of preparation for remarking and is done concurrently
 - [CMS-concurrent-preclean: 0.044/0.064 secs]
 - //beginning of remarking
 - [GC[1 CMS-remark: 16090K(20288K)] 17242K(22400K), 0.0210460 secs]
 - [GC [DefNew: 2112K->63K(2112K), 0.0716116 secs] 18177K->17382K(22400K), 0.0718204 secs]
 - [GC [DefNew: 2111K->63K(2112K), 0.0830392 secs] 19363K->18757K(22400K), 0.0832943 secs]
 - ...
 - [GC [DefNew: 2111K->0K(2112K), 0.0035190 secs] 17527K->15479K(22400K), 0.0036052 secs]
 - //end of remarking and beginning of sweeping
 - [CMS-concurrent-sweep: 0.291/0.662 secs]
 - [GC [DefNew: 2048K->0K(2112K), 0.0013347 secs] 17527K->15479K(27912K), 0.0014231 secs]
 - //preparation for next collection
 - [CMS-concurrent-reset: 0.016/0.016 secs]
 - [GC [DefNew: 2048K->1K(2112K), 0.0013936 secs] 17527K->15479K(27912K), 0.0014814 secs]

Incremental Low Pause Collector

- What's Incremental Low Pause Collector
 - Incremental collector在每次minor collection的时候做一部分major collection，这样做的目的是避免一次major collection占用太长时间，也就是说将一次长时间的GC划分为多次、短时间的GC。使用Incremental collector的JVM，其young generation的收集使用default collector的收集方式，而tenured generation的收集则使用incremental collector。但incremental collection过程中也会夹杂着非incremental collection，以避免out of memory的情况。

Incremental Low Pause Collector(2)

- When to use Incremental collector
 - Incremental collector比较适合于一些tenured generation比较大(具有大量长期存活的对象), young generaion比较小(幼儿死亡率比较高)的场合。对于这样的场合, 因为young generation比较小, 而且幼儿死亡率高, 这样GC工作比较频繁, 收集也充分, 每次可以进行一部分major collection。注意: 它只适用于单CPU的场合。
- How to use Incremental collector
 - 可以在命令行中加入如下option,
-Xincgc

Note: Xincgc 不能和下面两个option同时使用,

-XX:+UseParallelGC、

-XX:+UseParNewGC

Incremental Low Pause Collector(3)

- Example GC output for Incremental collector
 - // pure Incremental collection
 - [GC [DefNew: 2074K->25K(2112K), 0.0050065 secs]
[Train: 1676K->1633K(63424K), 0.0082112 secs]
3750K->1659K(65536K), 0.0138017 secs]
 - //full collection in Incremental collection, MSC means
 - //mark-sweep-compact
 - [GC [DefNew: 2049K->2049K(2112K), 0.0003304 secs]
[Train MSC: 61809K->357K(63424K), 0.3956982 secs]
63859K->394K(65536K), 0.3987650 secs] ...

Note: above output can be got with -XX:+PrintGCDetails

GC log an analyzation

- Format of GC log
 - [GC [<collector>: <starting occupancy1> -> <ending occupancy1>, <pause time1> secs] <starting occupancy3> -> <ending occupancy3>, <pause time3> secs]

Collector: internal collector for minor collection

starting occupancy1: young generation size before the collection

ending occupancy1: young generation size after the collection

pause time1: pause time for minor collection

starting occupancy3: entire heap size before the collection

ending occupancy3: entire heap size after the collection

pause time3: pause time for the entire garbage collection

How to get detailed GC log

- IBM JDK
 - `-verbose:gc -Xverbosegclog:<path_GC_log_file_name>`
- HP JDK
 - `-Xverbosegc[:help] | [0 | 1][:file=[stdout|stderr|<filename>]] -Xloggc`
- Sun JDKBEA JRockit
 - `-verbose:gc -Xloggc:logfile`
- BEA JRockit
 - `-verbose:gc -Xverboselog:logfile`

How to get detailed GC log(2)

- To get detailed GC info
 - `-XX:-PrintGC`
 - `-XX:+PrintGCDetails`
 - `-XX:+PrintGCApplicationConcurrentTime`
 - `-XX:+PrintGCApplicationStoppedTime`
 - `-XX:+PrintGCTimeStamps`