

# 技术洞察：面向安卓应用热启动的虚拟机GC和换页系统协同优化

部门：语言虚拟机实验室  
作者：唐博文  
日期：2024.11.28

Security Level:



# 目录

1. 论文1-Marvin (*End the Senseless Killing: Improving Memory Management for Mobile Operating Systems*)
  - 背景 & 动机
  - 核心思路 and 关键技术
  - 实验评估
2. 论文2-Fleet (*More Apps, Faster Hot-Launch on Mobile Devices via Fore/Background-aware GC-Swap Co-design*)
  - 背景 & 动机
  - 观察
  - 核心思路 and 关键技术
  - 实验评估
3. 总结

# End the Senseless Killing: Improving Memory Management for Mobile Operating Systems

Niel Lebeck<sup>1</sup>, Arvind Krishnamurthy<sup>1</sup>, Henry M. Levy<sup>1</sup>, Irene Zhang<sup>2</sup>

*1 University of Washington*

*2 Microsoft Research*

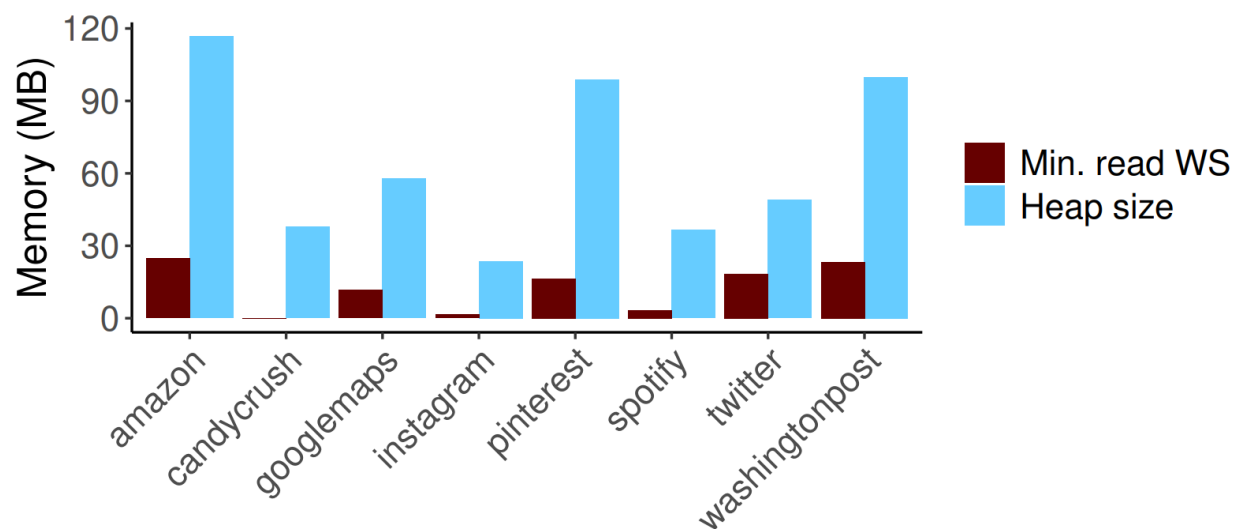
URL: <https://github.com/UWSysLab>



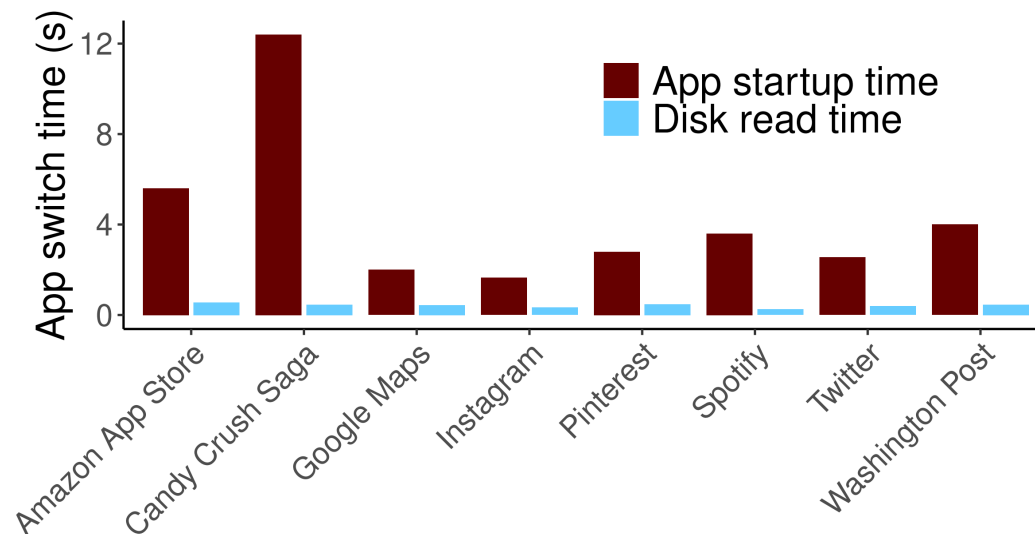
# 背景 & 动机

## • 移动应用面临的问题:

- 每个应用都占用固定的大块的内存，但工作集（Working Set）只占一小部分
- 用户切换应用时，系统会杀死前台应用，再重新启动后台应用
- 应用需要增加生命周期管理代码，确保被杀死时能保存状态，以及被重启时能再恢复状态



应用占用的堆空间（RSS）和工作集对比



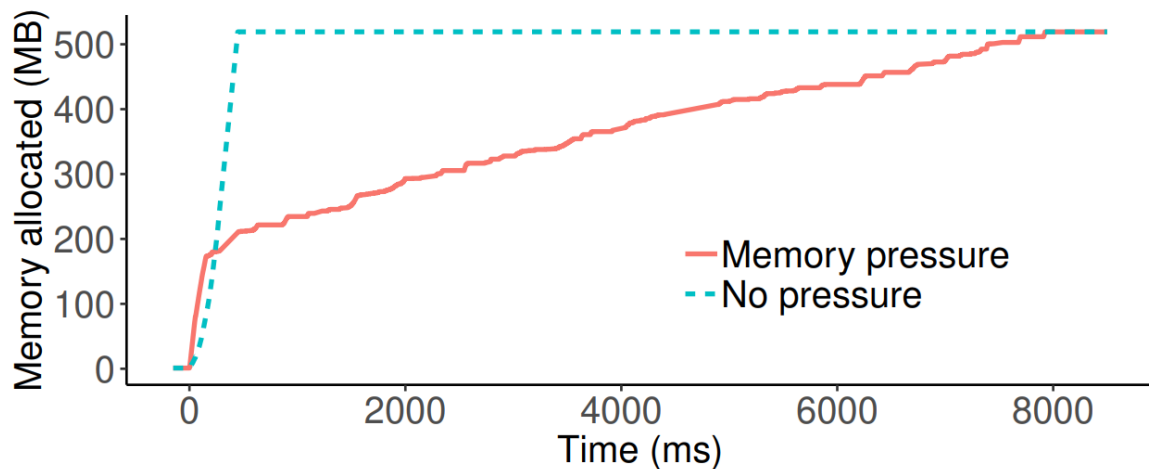
应用启动时延和磁盘换入时延的对比



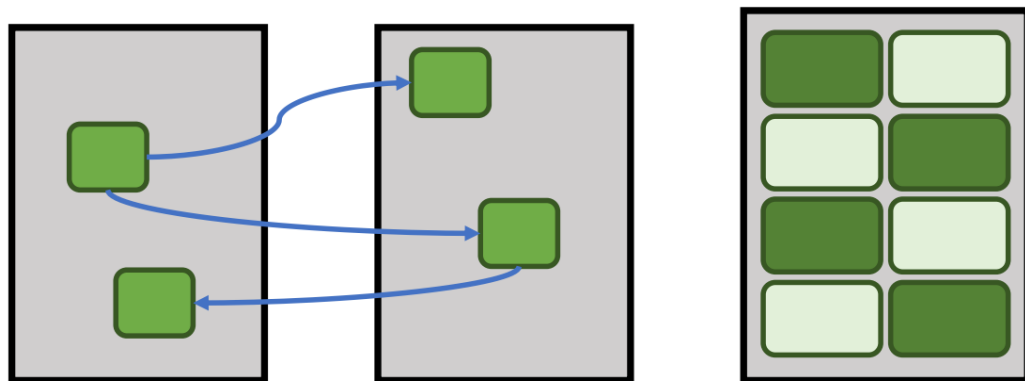
# 背景 & 动机

## • 应用热启动面临的一些挑战：

- 热启动（Hot Launch）通过进程保活+系统换页，绕过冷启动的开销
- 传统的换页系统需要花费几秒钟换出前台应用的内存，才能获得足够内存来换入后台应用的内存
- 换页系统是以页为粒度，并不感知应用的object，而虚拟机GC可能对GC带来频繁扰动



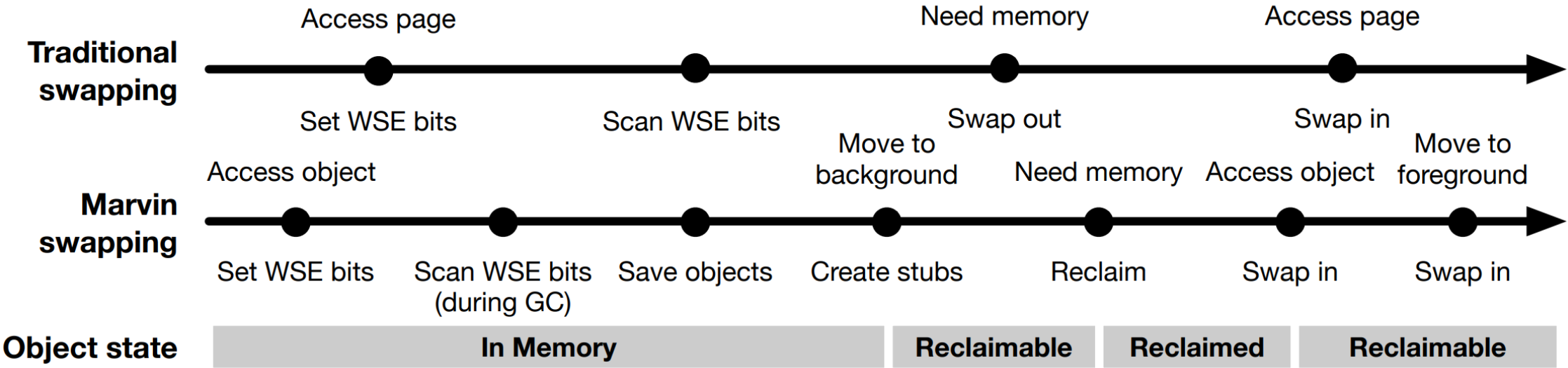
内存分配时延（包含换出和换入）



虚拟机GC回收遍历会对换页效果带来扰动

# 核心思路 and 关键技术:

- 虚拟机和换页协同优化:
  - 对象级的工作集估测 (Object Level Working Set Estimation)
  - 书签GC (BookMarking GC, Hertz 05' )
  - 预换页 (Ahead-of-time Swap)



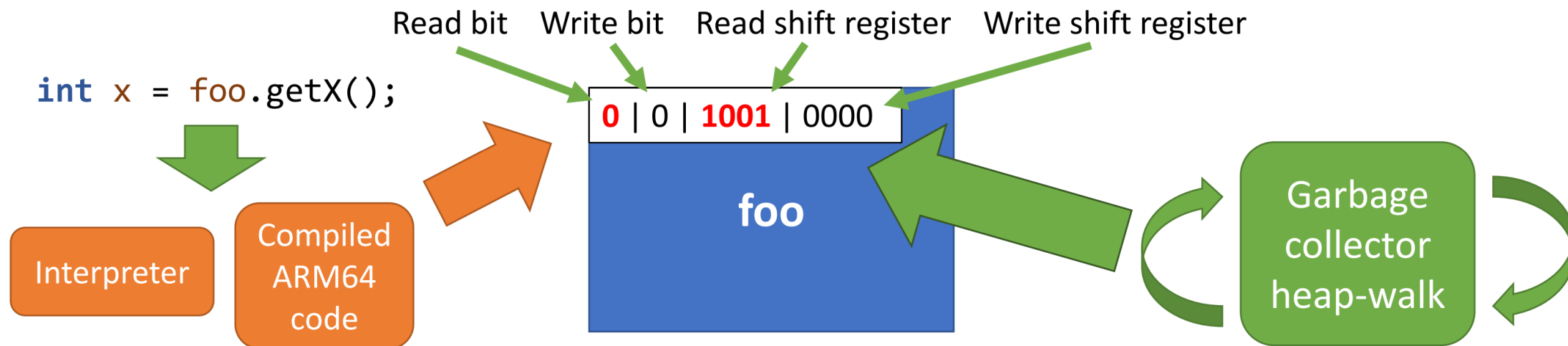
工作流程对比: 传统GC换页 vs Marvin系统



# 核心思路 and 关键技术:

## • 对象级的工作集估测 (Object Level Working Set Estimation) :

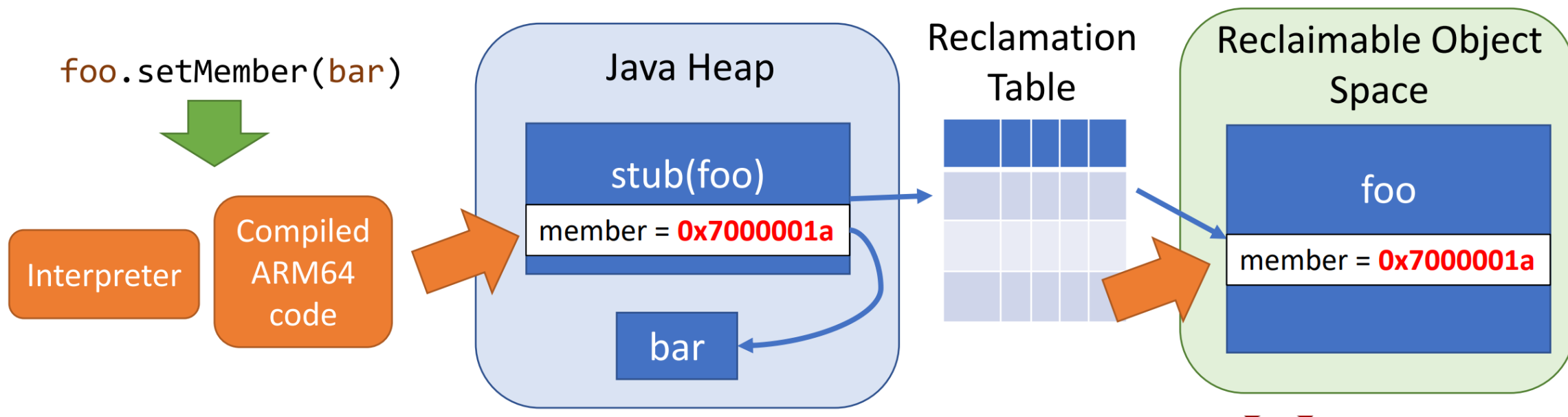
- 通过对象访问插桩 (Object Access Interposition) 完成估测
- Object头部增加2-bit记录读写情况 (修改JDK和ART)
- Object头部增加两个4-bit的移位 “寄存器”, 记录前4次扫描的结果
- 应用前台时, 异步线程定时全量扫描堆, 将object头部读写情况移入 “寄存器” 并清零



# 核心思路 and 关键技术:

## • 书签GC (BookMarking GC, Hertz 05' ) :

- 应用切到后台后, 识别出冷对象
- 冷对象移入待回收区域 (页对齐)
- 创建冷对象的替代对象 (Stub Object) , 并修正引用关系
- 后续GC遍历时只需要遍历替代对象, 无需访问真正的对象, 避免





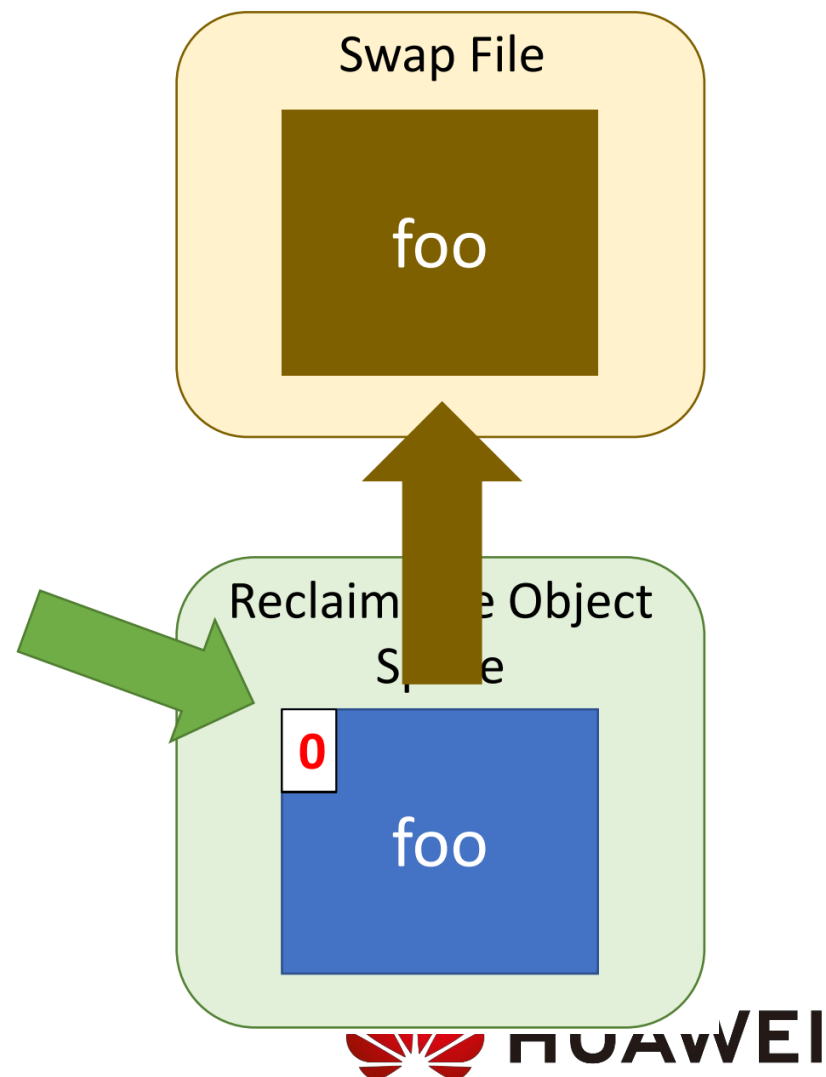
# 核心思路 and 关键技术:

## • 预换页 (Ahead-of-time Swap) :

- 应用被切到后台时, 扫描待回收对象表 (Reclamation Table)
- 将RT里面的对象写入磁盘备份文件, 实现备份和真正回收解耦
- 如果前台应用申请内存时, 可以直接选中备份过对象所在的页
- 如果后台应用被切回到前台时, 根据stub更新相关对象的引用

Reclamation Table

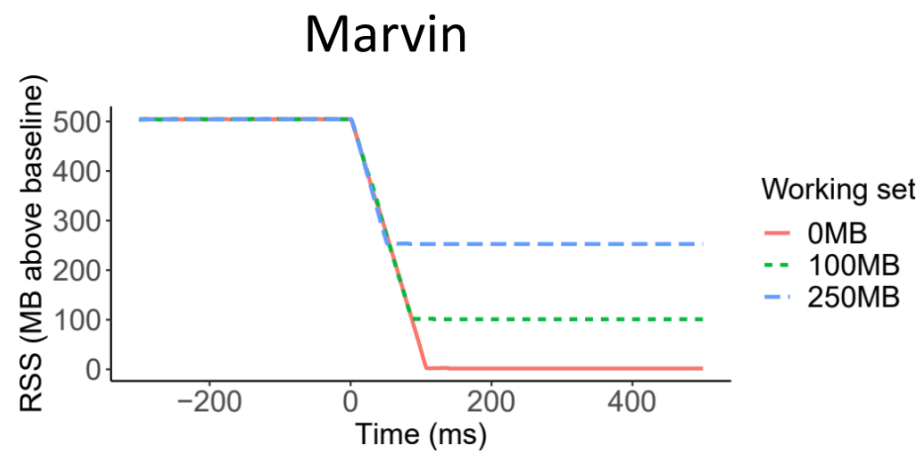
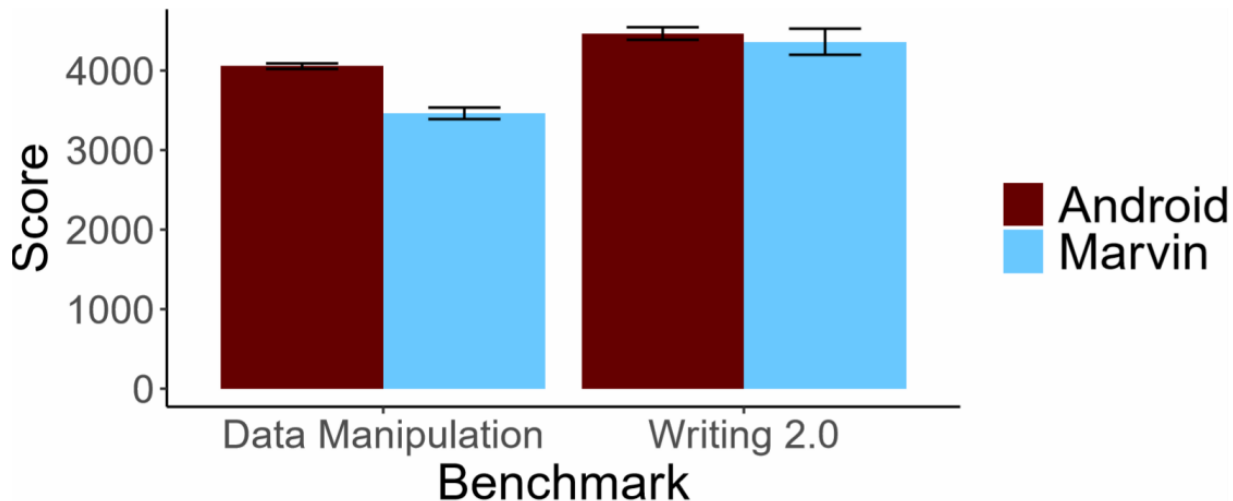
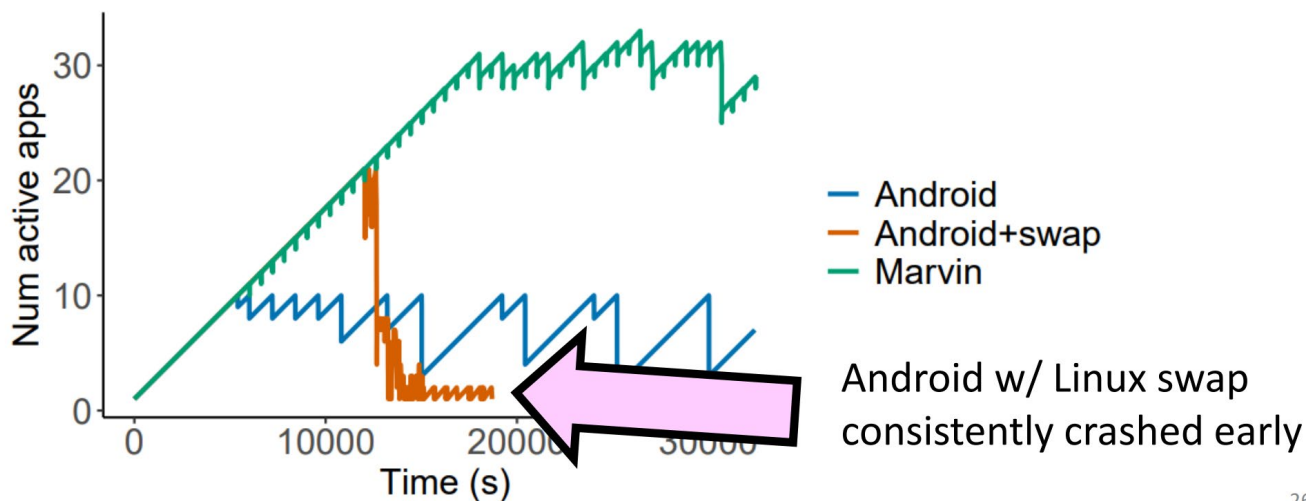
address	size	res	app lock	kernel lock
0xc00d00a0	512	1	0	0
0xc00e1410	128	1	2	0
0xc0002320	8192	1	0	0



# 实验评估:

## • 收益和开销:

- 同时运行应用的数量提升**2X**
- 内存回收可在**100ms**左右达到WS的规模
- 运行时开销不超过**15%**



# More Apps, Faster Hot-Launch on Mobile Devices via Fore/Background-aware GC-Swap Co-design

Jiacheng Huang<sup>1,2</sup>, Yunmo Zhang<sup>1</sup>, Junqiao  
Qiu<sup>1</sup>, Yu Liang<sup>3</sup>, Rachata Ausavarungnirun<sup>4</sup>,  
Qingan Li<sup>2</sup>, Chun Jason Xue<sup>5</sup>

*1 City University of Hong Kong*

*2 Wuhan University*

*3 ETH Zürich*

*4 King Mongkut's University of Technology North Bangkok*

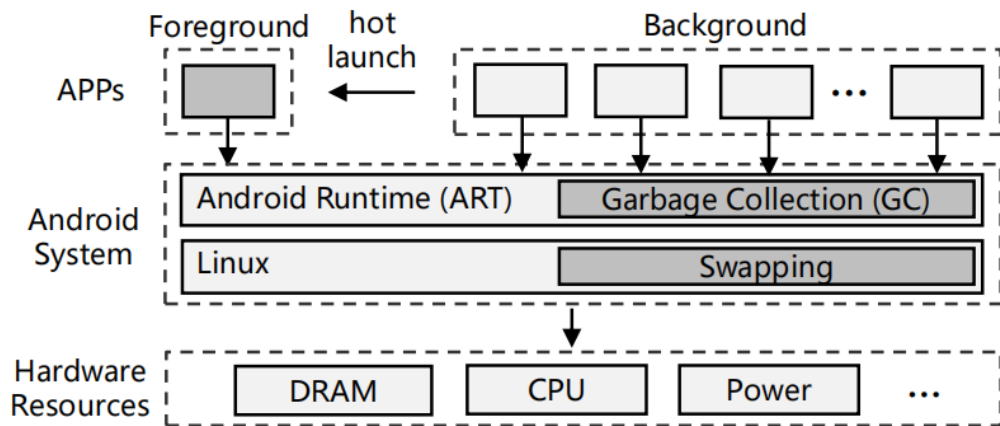
*5 Mohamed bin Zayed University of Artificial Intelligence*

URL: <https://github.com/jiachengh/Fleet>

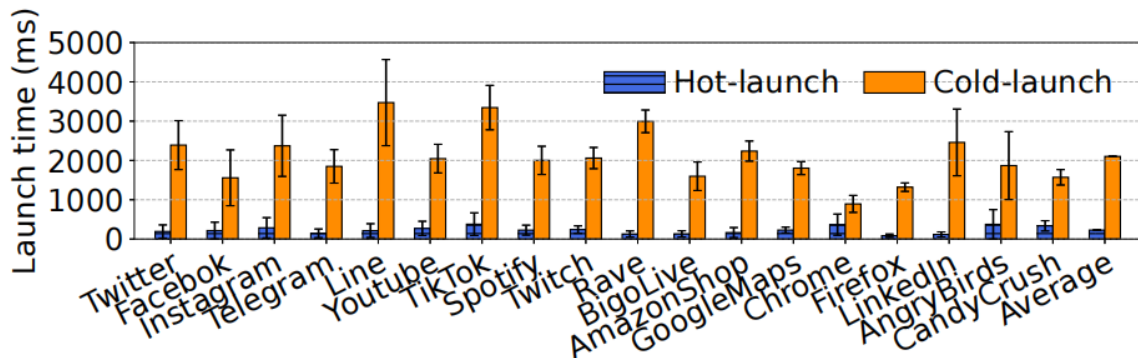


# 背景 & 动机

## • 热启动 (Hot Launch) 原理

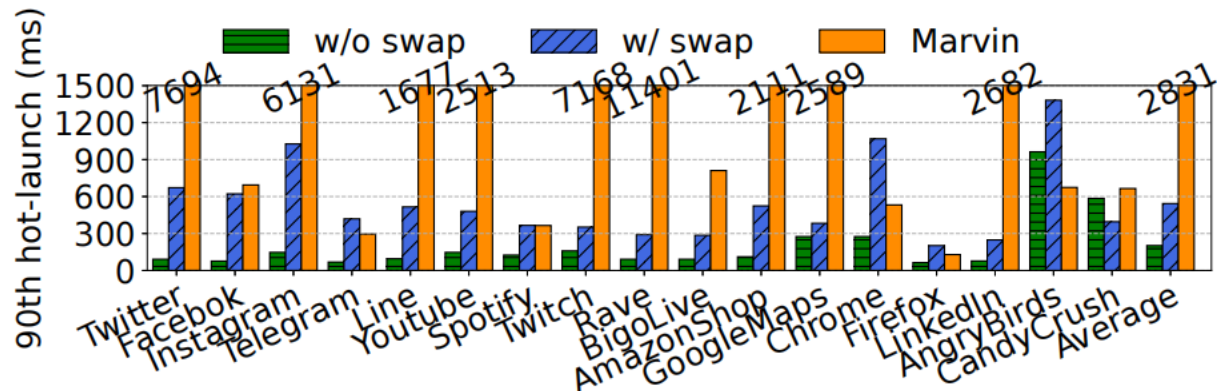
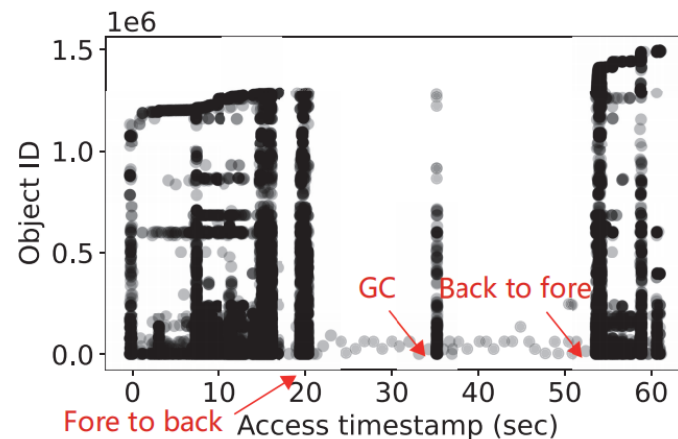


## • 热启动 vs 冷启动存在8.75X性能差异



## • 热启动存在的问题:

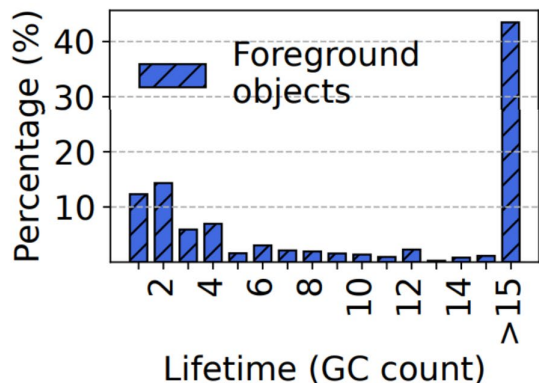
- GC和swap存在冲突 —> Marvin (ATC' 20)
- Swap本身会影响热启动性能



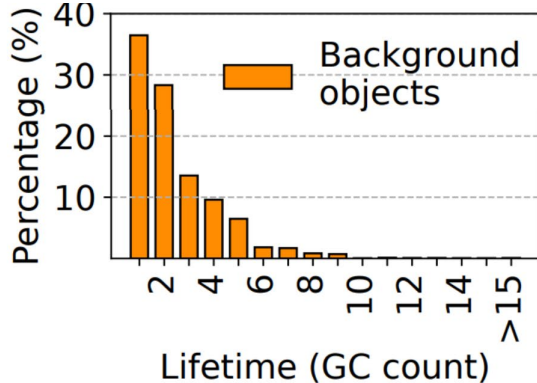
# 观察

- 前台对象 (Foreground Objects, FDO) vs 后台对象 (Background Objects, BGO)

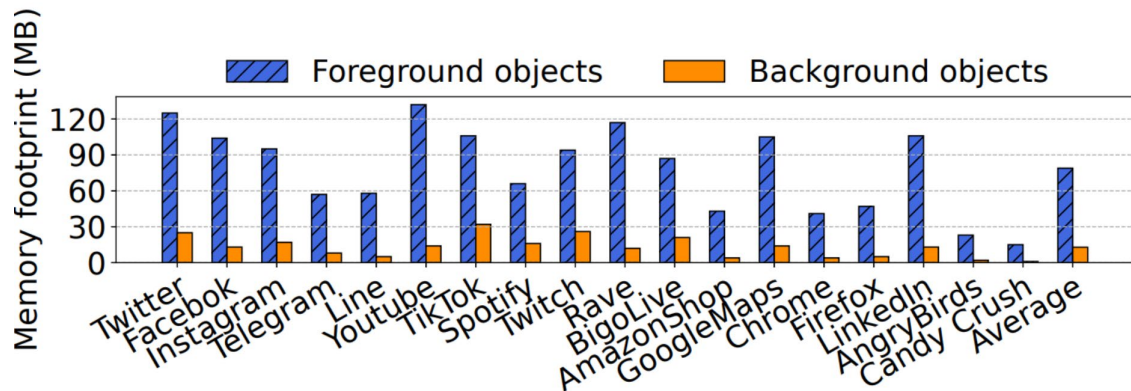
- FDO生命周期明显长于BGO
- FDO占内存中的多数



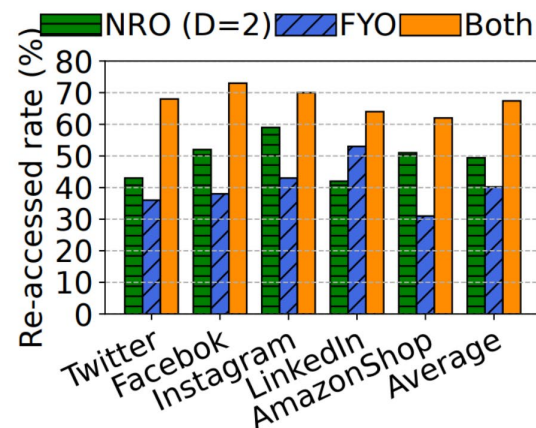
(a) Foreground object lifetime



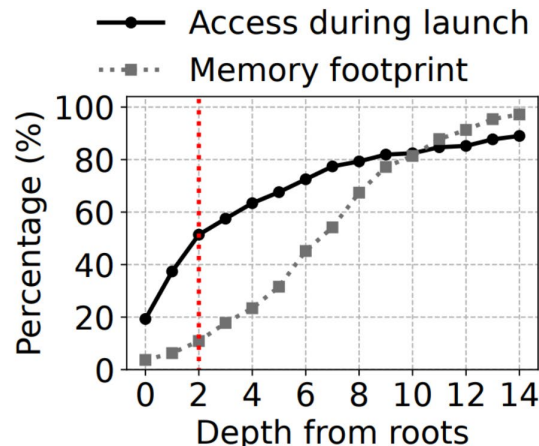
(b) Background object lifetime



- 近根对象 (Near Roots Objects, NRO) vs 前台年轻对象 (Foreground Young Objects, FYO)

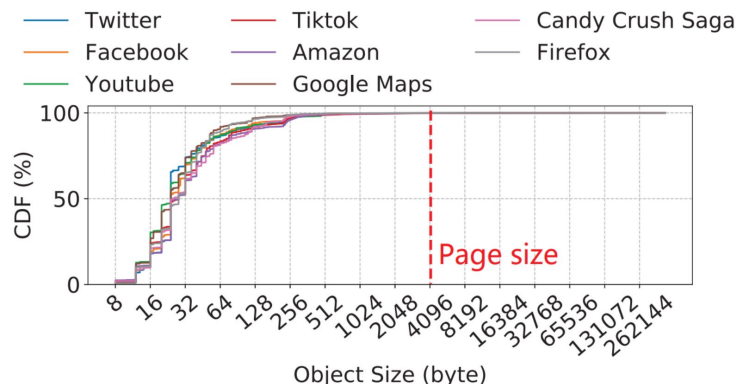


(a) Re-accessed objects



(b) Depth analysis of NRO

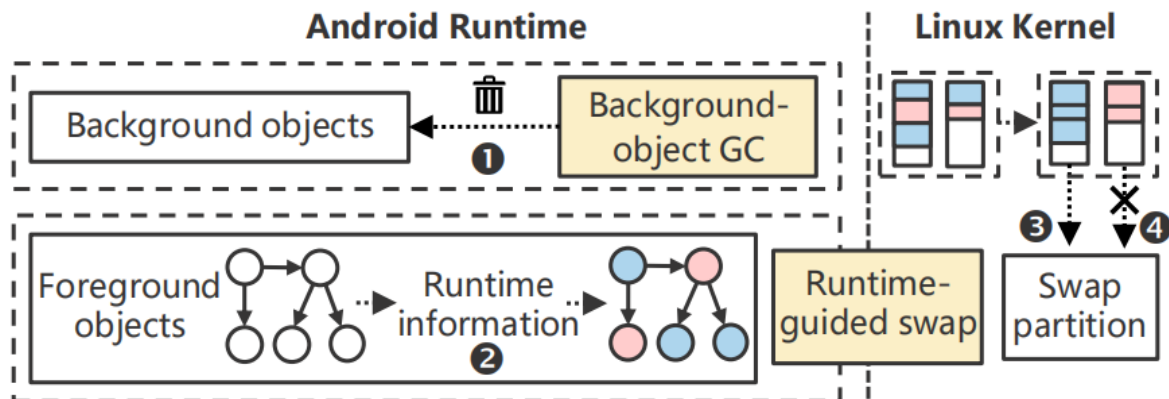
- 绝大部分对象体积都非常小





# 核心思路 & 关键技术

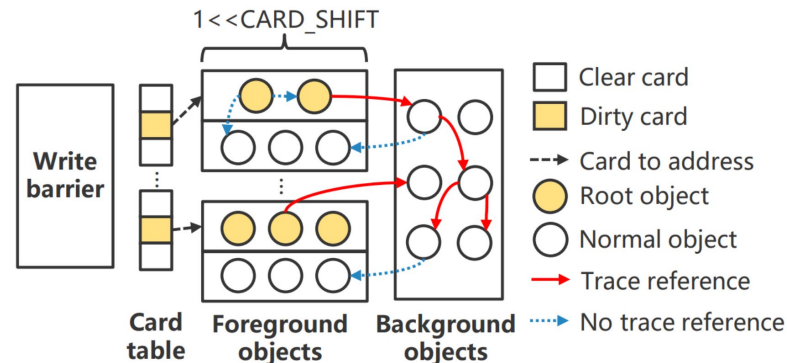
- BGO比FDO生命周期更短，BGO更可能是垃圾，所以后台GC可以只考虑回收BGO对象
- FDO内存占比很大，必须对其进行换页，换出非NRO和FYO的对象更合适
- 考虑到app后台运行的需要，后台工作对象 (Working Set Objects, WSO) 也不应被换出



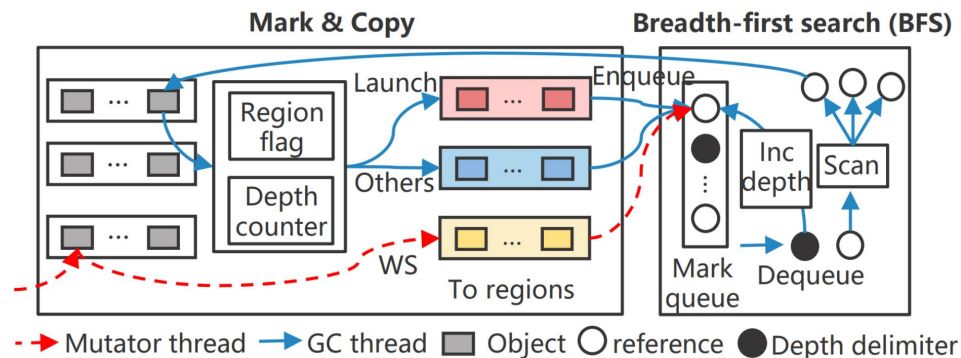
**Fleet整体架构：BGC + RGS**

## • BGC

- 首次BGC时做全量GC，分离BGO和FDO
- 利用write barrier，建立FDO region到BGO region的Card-Table



- 识别并区分NRO、FYO、WSO：通过BFS识别NRO；通过原有flag识别FYO；利用read barrier识别WSO



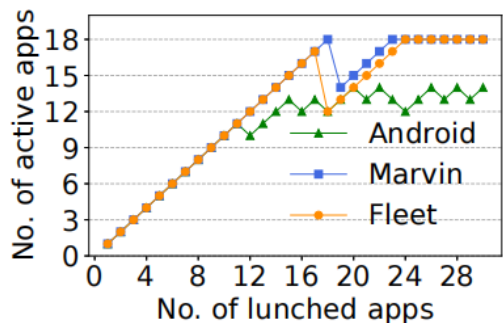
## • RGS

- 修改madvise系统调用：修改LRU策略，增加对HOT\_RUNTIME和COLD\_RUNTIME两种新类型内存页的考虑

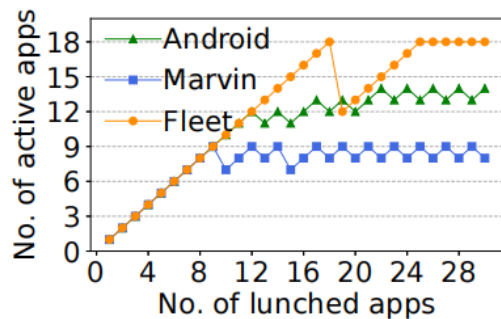


# 实验评估

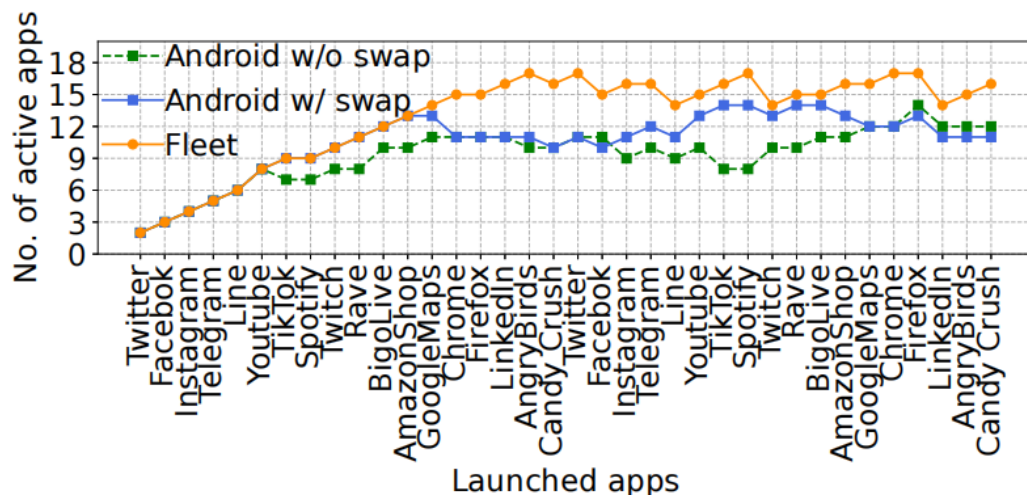
## • 热启动承压能力



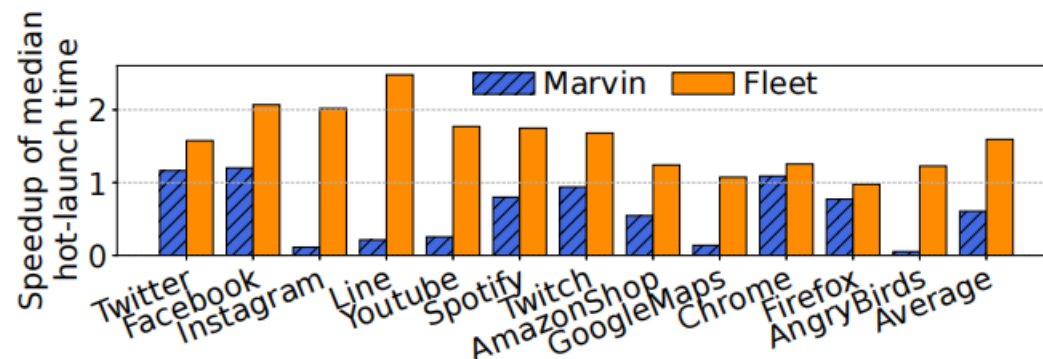
(a) Large object apps



(b) Small object apps

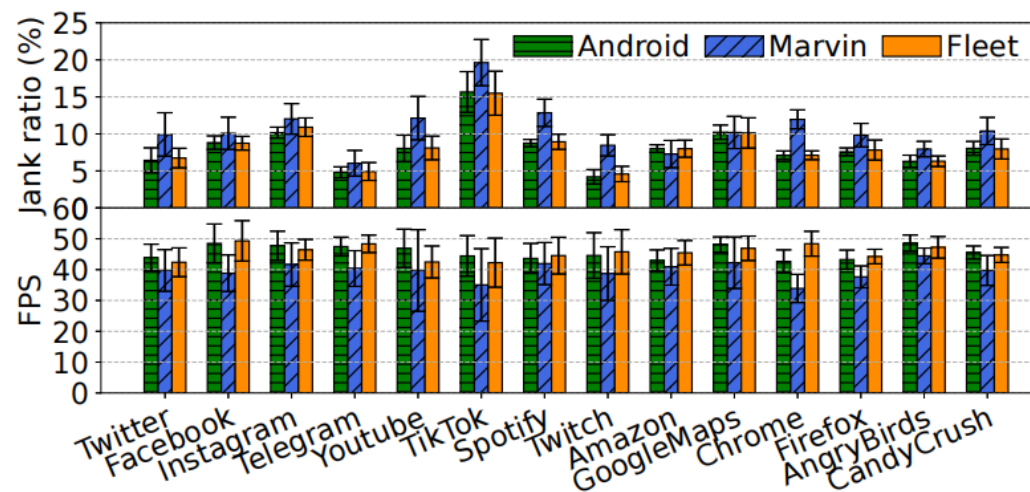


## • 启动性能



(m) Median (50th) hot-launch time over Android

## • 实际体验（丢帧率和滑动帧率）



# 总结

- **Marvin:**

- 热启动是解决移动系统应用启动时延的关键技术
- 热启动依赖虚拟机GC和换页系统密切配合
- 虚拟机可以较为准确地评估出工作集，辅助换页系统
- 换页机制中：页保存和被重用可以解耦，提前完成页保存可以节省

- **Fleet:**

- 相比于是否在工作集中，分配在前/后台更能体现出对象的冷热程度
- 近根对象、年轻前台对象、后台工作集对象都属于热对象，不适合被回收
- 相比于Marvin估测工作集的方式OAI，Fleet只需要在全量GC时用read/write barrier即可完成冷、热对象的分离，极大改善了运行时开销



# Thank you.

把数字世界带入每个人、每个家庭、  
每个组织，构建万物互联的智能世界。

Bring digital to every person, home and  
organization for a fully connected,  
intelligent world.

**Copyright©2018 Huawei Technologies Co., Ltd.  
All Rights Reserved.**

The information in this document may contain predictive statements including, without limitation, statements regarding the future financial and operating results, future product portfolio, new technology, etc. There are a number of factors that could cause actual results and developments to differ materially from those expressed or implied in the predictive statements. Therefore, such information is provided for reference purpose only and constitutes neither an offer nor an acceptance. Huawei may change the information at any time without notice.

