

# GHC の GC

LT, Haskell Day  
2019.11.9

@kazu\_yamamoto

# 自己紹介

## IIJ II 勤務

ネットワークプロトコルをHaskell実装  
Warp、network、TLS ライブラリの開発者

今のGC  
世代別 並列 コピー GC

次のGC  
新世代 「並列 コピー GC」 のまま  
旧世代 「並行 マーク&スweep GC」

## コピー GC

領域を二つに分割し  
生きてるオブジェクトを他方へコピーする

GCが速い  
領域がコンパクトになる  
オブジェクトの割り当てが速い  
領域の半分しか使えない

## マーク&スイープGC

生きてるオブジェクトをマークし  
全領域をスキャンして  
死んだオブジェクトをリストでつなぐ

GCが遅い  
領域が断片化される  
オブジェクトの割り当てが遅い  
領域は全部使える

## 関数プログラミング

新しい値を作っては捨てる  
コピーGCと相性がいい

## 並列

領域は大きさごとに  
複数用意されている

簡単に並列化できる

## 世代別

領域を新世代と旧世代に分類する

新世代のGCを3回生き延びると  
旧世代へ配置替えされる

## 世代別仮説

古いオブジェクトよりも  
新しいオブジェクトの方が  
すぐに死ぬ可能性が高い

関数プログラミングでは  
仮説は正しい！

新世代のGCを頻繁にやればよい

# 世代別 並列 コピー GC

なにか問題でも？

## 新世代のGC

マイナーGCは速い  
領域の大きさは固定

## 旧世代のGC

メジャーGCは遅い  
領域は無限に大きくなる

# Stop The World!

GCは一挙にやる  
スループットは高い  
応答性は低い

## "From Haskell to Go"

スループットは遅いが  
応答性が高いGCを持つ  
Go に乗り換えちゃうもんね

応答性を高めるために  
GC をインクリメンタルにやる

コアが複数あれば  
GCとプログラムが同時に走れるので  
並行GCと呼ばれる

## インクリメンタル コピーGC

理論はある  
実装には「リードバリア」が必要

## インクリメンタル マーク&スイープ GC

多くの実装がこれ  
リードバリアは必要ない  
旧世代だとコピーGCにこだわる必要なし

今のGC  
世代別 並列 コピー GC

次のGC  
新世代 「並列 コピー GC」 のまま  
旧世代 「並行 マーク&スイープ GC」