

Deep Learning-based Hybrid Graph-Coloring Algorithm for Register Allocation (2019)

Das, Dibyendu, Shahid Asghar Ahmad, and Kumar Venkataramanan. arXiv preprint arXiv:1912.03700 (2019). AMD

IIE8557-01 고등강화학습

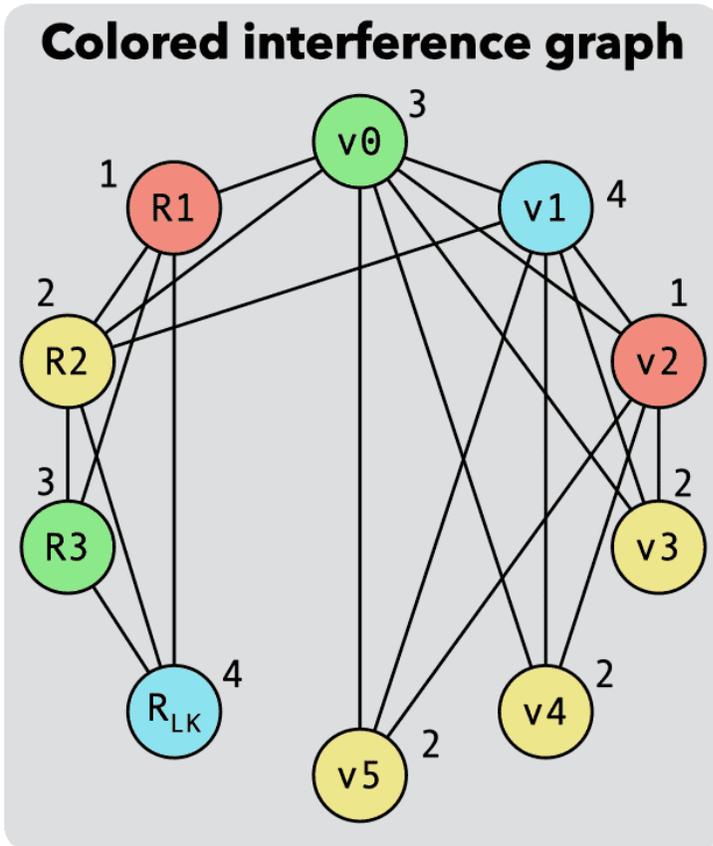
경영과학연구실 이태헌

컴파일러 최적화에서 레지스터 할당이란?

- 컴파일러 최적화 과정 중 레지스터 할당은 프로그램 각 변수를 컴퓨터 레지스터에 할당하는 과정임
- 레지스터는 CPU 내부의 매우 빠른 메모리로, 데이터를 저장하고 연산에 사용됨.
- 프로그램을 실행할 때, 레지스터를 효율적으로 사용하는 것은 성능에 큰 영향을 미침.
- 그러나 레지스터는 제한된 자원이므로 모든 변수를 동시에 레지스터에 할당할 수 없음
- 이때, 어떤 변수들이 동시에 활성화 되어 있지 않다면, 같은 레지스터를 공유할 수 있음.

Colored Interference graph

- Interference graph는 변수들 간 관계를 나타냄
- 각 노드는 변수를 대표하고, 노드 사이의 연결선은 두 변수가 동시에 활성화될 때 존재함



- Graph-coloring algorithm은 각 노드에 색을 할당하는 과정임
- 색상은 레지스터를 상징, 연결된 노드들은 서로 다른 색을 가져야 함
- 즉, 두 변수가 연결선으로 연결되어 있다면, 그 변수들은 동시에 레지스터에 있을 수 없음



가능한 적은 수의 색을 사용하여 모든 노드를 채색하는 것이 목표
(최소화의 레지스터를 사용하여 프로그램 실행)

**‘레지스터 할당 과정에서 효율적인 Colored interference graph
Algorithm을 학습하고자 함’**

Deep learning based (LSTM) 사용하여 interference graph를 색칠하는 휴리스틱 학습



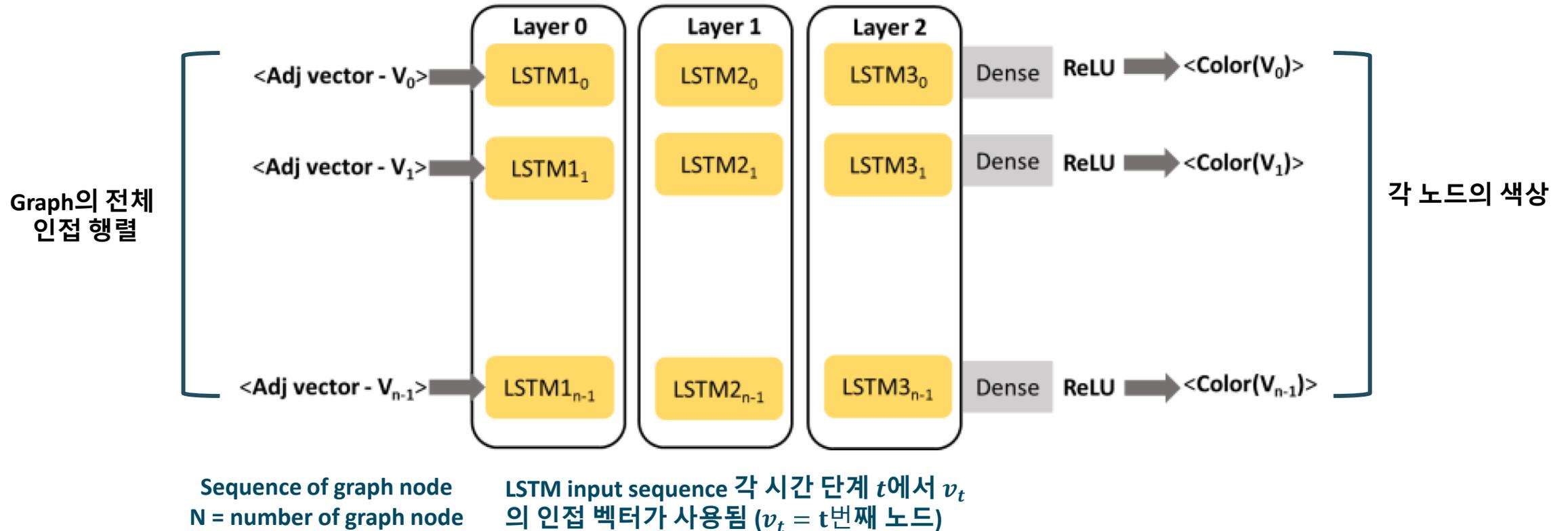
LSTM 만으로는 유효하지 않은 색상 할당을 방지하는 제약 조건 표현이 어려움



색상 할당 후 색상 보정 단계를 추가하여 Hybrid algorithm 구성

LSTM-based Model for Graph Coloring

- 최대 100개 노드로 제한한 그래프를 LSTM 모델을 사용하여 Graph coloring



Training the model

- `Very_nauty` package 통해 생성된 무작위 graph를 데이터로 사용
- `Very_nauty` : 무작위 graph 생성과 군집 수 및 색상 수 계산을 목표로 하는 그래프 알고리즘 c 라이브러리

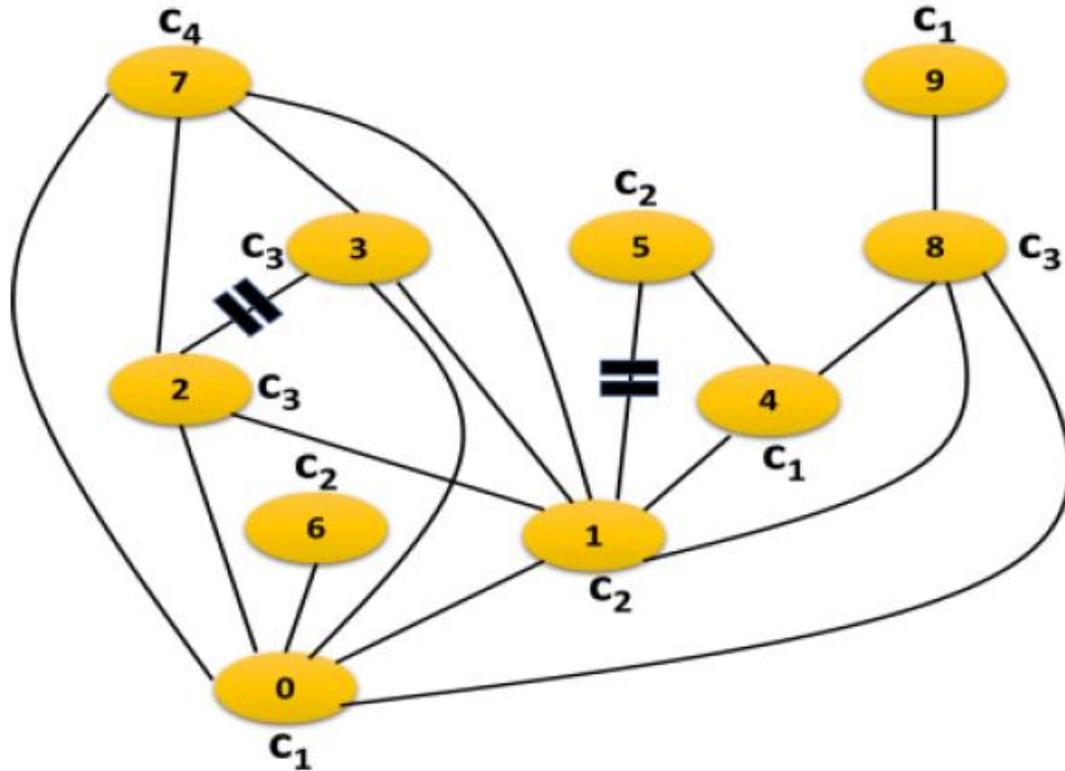
- 이를 위해, `graph_gnp`, `graph_chromatic_number` 두 가지 함수를 사용함
- `Graph_gnp` : n 개 노드의 무작위 graph를 두 노드가 간선으로 연결될 확률(p)로 생성함
- `Graph_chromatic_number` : graph의 정확한 색상 수 계산, 생성된 무작위 graph의 개별 노드에 대한 색 할당도 추출할 수 있음



- 1개의 노드부터 100개의 노드까지 10000개의 가까운 무작위 graph 생성
- 생성된 각 그래프에 대해 `Graph_chromatic_number` 함수 사용하여 색상 할당

Inference and Color Correction

- Inference 단계에서는 training 된 모델을 사용하여 새로운 샘플의 각 vertex에 할당된 색상을 예측함
- Color correction 단계에서는 새 그래프의 각 노드의 색상을 예측하면, 예측 유효성을 검사함.
(각 연결선을 검사하여 두 끝점이 동일한 색상을 가지고 있는지 확인)



- 각 노드는 특정 색 C_1, C_2, C_3, C_4 , 로 표시됨
- 노드2, 노드3의 경우 모두 C_3 으로 색칠되었으며, 이는 유효한 색칠이 아님
- Color Correction 단계에서는 무효한 연결선을 수정하여 각 끝점이 다른 색을 가지도록 해야함

Inference and Color Correction

- Color correction 알고리즘

Algorithm: ColorCorrection()

Colors = Set of colors allocated to the graph after inference

```

for each INVALID edge  $e = \langle n1, n2 \rangle$  do {
  Let  $c =$  color of the nodes  $n1$  and  $n2$ 
  for (  $c1$  in Colors AND  $c1 \neq c$  ) do {
    if ( exists  $e1 = \langle n1, M \rangle$  such that  $M$  has color  $c1$  )
      continue;
    Color  $c1$  is not used by any neighbor of  $n1$ 
    reuse color  $c1$  for  $n1$ 
  }
  if no color found for reuse for  $n1$  then {
    for (  $c2$  in Colors AND  $c2 \neq c$  ) do {
      if exists  $e1 = \langle n2, M \rangle$  such that  $M$  has color  $c2$ 
        continue;
      Color  $c2$  is not used by any neighbor of  $n1$ 
      reuse color  $c2$  for  $n1$ 
    }
  }
  if no color found for reuse for both  $n1$  AND  $n2$  then {
    Create new color  $c_n$ 
    Colors = Colors U { $c_n$ }
    Assign  $c_n$  to  $n1$ 
  }
}

```

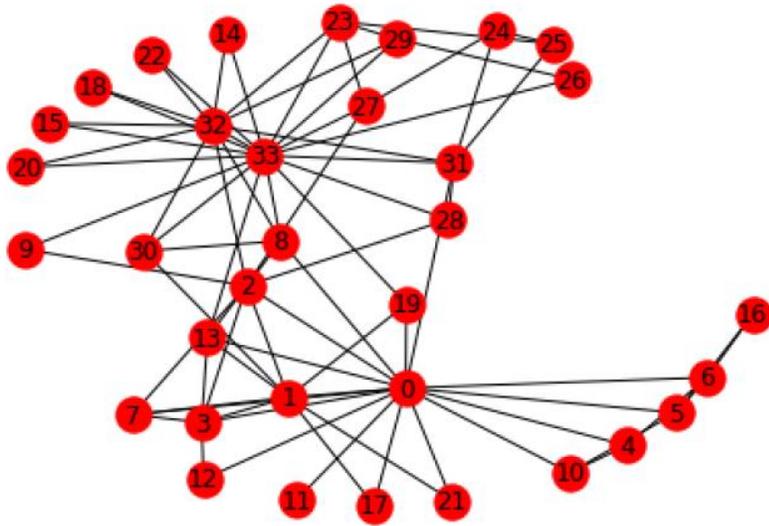
무효한 연결선 $e = \langle n1, n2 \rangle$ 각각에 대해 아래 단계를 수행함

- $n1, n2$ 의 색상 c 를 확인
- c 와 다른 색상 $c1$ 을 찾아 $n1$ 이웃 중 $c1$ 을 사용하지 않는지 확인함. 만약 그렇다면, $n1$ 에 $c1$ 을 재할당
- $n1$ 에 재사용할 색상을 찾지 못하면 $n2$ 에 대해 같은 과정 수행
- $n1, n2$ 모두에 대해 재사용할 색상을 찾지 못하여 새 색상 c_n 을 생성하고 색상 집합에 추가한 후 $n1$ 에 할당

Performance on some popular graphs

- Popular graphs에 제안 모델 적용한 성능 결과

Karate Graph



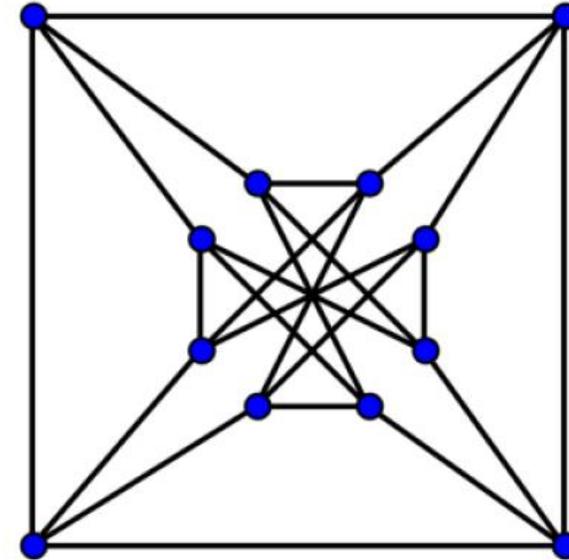
Inference

4 coloring, 무효한 간선 :23/79

Color correction

5 coloring

Chvatal Graph



Inference

3 coloring, 무효한 간선 :7/24

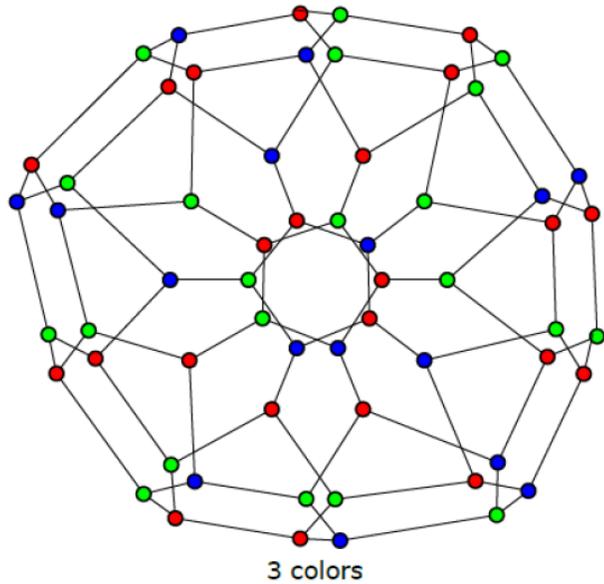
Color correction

4 coloring

Performance on some popular graphs

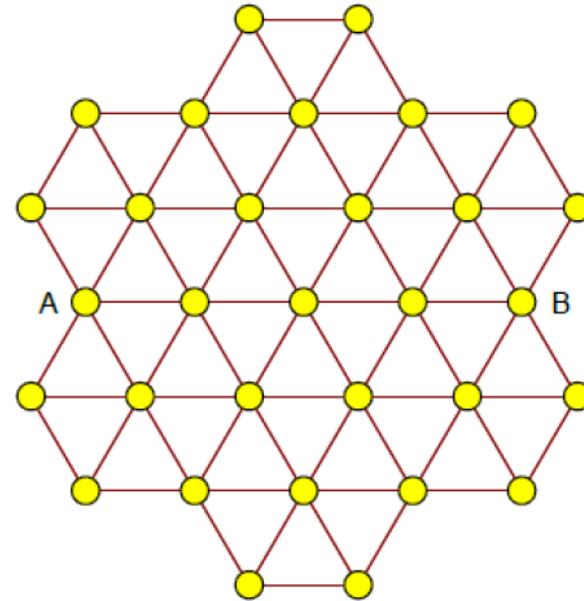
- Popular graphs에 제안 모델 적용한 성능 결과

Baidu Graph



Inference
3 coloring, 무효한 간선 :35/90

Color correction
4 coloring



Inference
4 coloring, 무효한 간선 :19/72

Color correction
5 coloring

COLOR dataset results

- Sparser graphs(insertions2,3, 및 mugg100) 에서는 최적 색상 개수와 일치하는 결과를 보여줌
- Dense graphs(queens8_12) 에서는 최적 색상 개수에 비해 5개의 추가 색상을 필요로 함

Graph-name	<n,e>	X(G)	Predicted(G) before CC	Predicted(G) after CC	% invalid edges
insertions2	37,72	4	3	4	34%
insertions3	56,110	4	3	4	41%
insertions4	67,232	4	5	6	28%
mugg100	100,166	4	3	4	35%
queens8_12	96,1368	12	9	17	12%
queens5x5	25,160	5	6	9	21%
queens6x6	36,290	7	6	9	16%
queens7x7	49,476	7	7	11	15%
queens8x8	64,728	9	8	12	13%

- <n,e> : 노드 (n), 연결선(e)
- X(G) : graph 최적 색상 개수

Results from some SPEC CPU® 2017 benchmarks

- SPEC CPU 2017 benchmarks로부터 function interference graphs를 수집하여 LLVM reg-alloc 와 결과 비교
- LLVM (Low Level Virtual Machine) : 컴파일러의 일부로 실제로 레지스터 할당을 수행하는 프로그램

Functions	LLVM reg-alloc	DL before correction	DL after correction
switch_arcs	17	14	22
replace_weaker_arc	16	10	13
insert_new_arc	14	11	15
resize_prob	7	4	7
marc_arcs	12	10	12
refreshPositions	14	14	14
refreshArcPositions	8	4	7
master	23	13	24
worker	25	16	24
markBaskets	11	9	9
primal_bea_mpp	21	14	26
primal_feasible	9	10	10
flow_org_cost	14	7	10
flow_cost	13	8	10
refresh_neighbour_lists	10	6	9
update_tree	19	8	19
primal_start_artificial	11	7	9
primal_imnus	7	5	7
write_objective_value	5	5	8
main	6	3	4
TOTAL	262	174	257

- 전체적으로 DL model은 색상 수정 후에 더 많은 레지스터를 사용함
- 하지만, 일부 경우에는 색상 수정 전에 LLVM 보다 더 적은 레지스터를 사용하기도 함
- LLVM 대비 2%의 성능 개선 보임

Results from some SPEC CPU® 2017 benchmarks

- SPEC CPU 2017 benchmarks로부터 function interference graphs를 수집하여 LLVM reg-alloc 와 결과 비교
- LLVM (Low Level Virtual Machine) : 컴파일러의 일부로 실제로 레지스터 할당을 수행하는 프로그램

Functions	LLVM reg-alloc	DL before correction	DL after correction
lzma_index_buffer_decode	11	7	9
index_decode	12	13	15
lzma_index_hash_append	10	10	10
lzma_index_hash_decode	14	16	18
lzma_stream_buffer_decode	14	6	11
stream_decode	14	19	19
lzma_stream_footer_decode	8	6	6
lzma_vli_decode	13	8	13
lz_encoder_prepare	13	6	13
lzma_lz_encoder_init	11	7	9
lz_encode	14	10	15
lzma_mf_hc3_find	21	9	19
...
TOTAL	732	500	715

- LLVM 대비 2.5% 성능 개선을 보임

Conclusions

- 레지스터 할당 문제를 해결하는 문제를 위한 Graph coloring 방법에 딥러닝 프레임워크를 적용하는 방법을 제안함
- 제안 알고리즘은 LSTM 기반 딥러닝 모델을 이용. 후처리 color correction 단계를 포함하는 하이브리드 모델임.
- Popular models, SPEC CPU 2017 benchmark 에서 LLVM에 의해 생성된 interference graph와 비교하여 제안 모델이 최적 할당 또는 상당 기간 조정된 최신 휴리스틱과 비교하여 성능이 뒤쳐지지 않음을 보여줌

Q & A