



OOPSLA 2019

Athens, Greece

Junhee Lee

Software Analysis Laboratory

Korea University

19.10.21 - 19.10.25

1 " "

OOPSLA'19 YÆÐ ì ¤O \ | XO t ä@Tä.t^ YÆ 8 @d O | Xà
 " p, ø t " OOPSLA" PL YÆt O L8Ð D. \ , | X ð | Í t ü ^ D f
 Xà, -ð \ 8¤ ä° L ä \ | 8D Í t ü ^ D f Xä. ° ` € O
 ÐX•t, YÆ ´ ! t Ð " p ÈLD äÀ J XÄÌ , O, f t Í @ u \ YÆ ä.

2 포스터 \



포스터 \ ì ¤O \ | Xt O´
 @ ù ð \ t | OÄÌ ä" -ÆÐ P°
 \$...DX" Æ ¥ " ü < \ ì`
 ^ ä" fD O à ä. ~ LD \ ` L ì
 ¤OÐ Æ motivation ½€O œæ^ \$
 ...DXà ^ " p, ä" -Æ ¼t D ò ÈL
 p À è t XTÈ goal \$...D äTÈ à
 Ü ä à Xà , 8 ä. ø ä LD" € ä •
 X" 8 ì ~ \$...Xà \ Dt ´´
 ä Ø ° ü | ò ì ü • à ÈLD 9È" p,
 t ^ Ð" 8 \$...D äTÈ ~ » (X
 | X" | -¤t " \ t Æ
 (XX ä" pp" " | à t \ Y
 € • ä. t -Æ @ T ¨ - t \$X | ~
 ° | LÆÐ Æ \ (XXt H ä"
 fD ° • ä. ø ~ 8 € O (ü ^ \$...
 ^ ä. ø ~ ø ä L € O" QD ò à \$
 ...X•t 8 \$...Xà, ~ LD ä < t

ä Ø ° ü, à O t X t Dt ´ | \$...^ " p ~ , . XX f ä. < ` \$ • È • Dt ´
 € O \$...X | " -Æ Ä ^ È à, 8 | äTÈ ° ü | \ < ´ ò à Dt ´ | t ò -Æ Ä
 ^ È ä.

코멘트 ° - ð | Ð t | -ð ì \ È 8D XÄ -Æ @ Ä È ä. < ` ø ð X 8D " -
 Æ ä @ \ | ä < ì \$Ä J" x Ä ^ " p, < \ memory-leak Ð \ ° - ð | "
 è t | Æ Ä ´ Qt ä ° < X ä. | O, t < XX TX, " ", t O D 썻ü
 ^ Ð?" ä. , | 8 < \ ^ Ð à ; à ICSEÐ È ä à X È L < @ ° ü | » D ^ D p | à
 Ð \ TX, Ä < X ä.

선점 < 이 오오D ¥øa^X t|t,°-õl ´¤8 |x" õlxÄ| €
T \ ÐõtÄJXä" tä.< 이 오O ©Ð "for C"| ` (° tä.tx #" Æ
ø Æ " \ ö´ H#È" p,ì 오O| Xt ¥< äÈXÈ8t "t õl C
XT" - - DàX" ftÐ?" ä.Ý öä JavaXT" - - Dõl X" -Æt Í@f
Xä. Managed languageÐ T" -| "ü <\ -X" 8 p , Ü\ ü Dì
öÈ" p " ~ Ä Í t X" Ä €, t È8D tTä. ,° - €à• X" 8 | ...U^
Üì ´" 8¥t~ ø¼t ÆÈä. Ü¤\ overview' motivationÐ ä \$...DXÈL .
Ä JDL ^" p, ä \ \$...X\$a ôÈL motivation , @ overview| Tä ä Xt
\$...XÈ Èä. Ð ~ L\$a 8 | x" ft DÈ| t, 8 X input output" UäXÈ
Üì ´" ft < Df ä.

3 OOPSLA \

3.1 새로 LÆ õl ä

A Path to DOT: Formalizing Fully Path-Dependent Types t õl " 8 t°
) Ýt Ð ÄAXà \ ^ä" xÄt JÆ " @ õl tä. t õl " Scala , ´ Ð
path-dependent typeD È©XÄl -X Ä... Ü¤\ Dependent Object Type (DOT)t
t| \ formalize X" » X" D Ä \ä. ø-à, t 8 | t° XO t DOTD
U¥Xi path dependent typeD ÄÐX" pDOTD Ü\ ä.

Type syetem , | X 8 | øÜH~ °•OL8Ðp T•8^ O \ä.\àX \
ø~ , ´ ä@" ÁT Ä...D XXà (e.g., tree) t Ä...D t©Xi ä' \ instanceX
typeD È\ X` ^ÆT Õ" ä (e.g., red-balck tree). tä@ \ø~ D´Ä tà
" (<\ ` ^ÆÕ" ä. tL, t Æ õj \ type systemD ~ formalize X" calculus
(formal system)| •x X" ft ä° " Xäà \ä. t| µt type systemX \$X|
>p~, È\´ ,´ | •xX" p ÄÄD äà \ä. tÐ tì \ calculus| ~ •x
XÄ » Xt, unsound type system Ð \ø~ DXÈ p~ ä° \ x (4ì t
¥\ ,´ | -©XÈ ä.

´ \X| ~ ttXÄ » ^Äl ø~ Ä 8 | ~ €Èäà Ý t Ü" @l´ t
à motivatingt " ©\@t| t° XO \´ \X| Ot õl @J, Æt DPXà
non-trivial\ €, D Ä• Üì ´t ì ^OL8t| à Ý \ä. ~ Ð typeD \
õ€XÈ t Ätül \ õl x f ä.

**Duet: An Expressive Higher-Order Language and Linear Type System for Stat-
ically Enforcing Differential Privacy** Differential privacy " ~ Ð security ½Ð
" Xà ÜÜ Ä | ` Pt| à \ä. Differnetial privacy 4ÇtÐt, x ô
ì h datasetD D, Xi ©\ ô| ü , tù ôÐ x ô Üì ~ Ä JÆT
X" Ü¤\ D Ð\ä. ©´ Ð differentialtä´ t " t Pt Y <\ differential\

$X \sim \hat{O} L \delta t \ddot{a}$. Informal $X \in \mathbb{D} X t, \setminus \times X$ privacy | $t \ddot{a} x P p t O K X ,$
 $\circ \ddot{u} p X \ddot{U} | \setminus L$ differential privacy | $\ddot{A} \ddot{a} \ddot{a} \mathbb{D} \setminus \ddot{a} \ddot{a} \setminus \ddot{a}$.
 $t \ddot{o} | \mathbb{D} \ddot{A} X " \mathcal{S} "$ differential privacy $\ddot{a}^\circ " h \mathbb{D} \ddot{A}^1 \setminus \emptyset "$ t differ-
 ential privacy | $\ddot{o} X " \ddot{A} " \mathcal{S} \ddot{A} U x \setminus \ddot{a} " f t \ddot{a} . t | \mathcal{S} t \ddot{U} X " t^\circ E @$
 differential privacy | $\bullet \dots \setminus \hat{~} "$ language | $\bullet x \setminus f t \ddot{a} . t$ language $X^1 t \setminus t$
 $| t, <$ differential privacy numeric $\setminus X t O L \mathcal{S} \mathbb{D}$ linear type system $D D \ddot{Y} \setminus \ddot{u}$
 privacy @ sensitivity | $\ddot{A}^\circ X " P , \setminus | \ddot{U} \setminus t \ddot{a}$.
 $t \ddot{u} | \mathcal{S} X \bullet \mathcal{S} \setminus \setminus \textcircled{a}$ differential privacy @ $t | | X "$ machine learning, $\bullet \dots \mathbb{D}$
 $\ddot{o} x$ type system $\ddot{n} \emptyset \neg L D | | \setminus \setminus \textcircled{a} t \ddot{I} D \bullet \mathcal{S} \hat{~} E @ X \ddot{A} \gg \hat{~} \ddot{A} \ddot{I} , e \emptyset m \ddot{a}$
 $\ddot{i} \hat{~} \textcircled{E} \ddot{A} \ddot{u} \ddot{u} x f @ U \ddot{a} \setminus f \ddot{a} . t | \mathcal{S} \setminus \hat{~} \mathbb{D} \ddot{A} X \$ \ddot{a} \setminus \ddot{a}$.

3.2 $\neg \text{m} \hat{~} \text{ñ} \ddot{o} | \ddot{a}$

BDA: Practical Dependence Analysis for Binary Executables by Unbiased Whole-Program Path Sampling and Per-Path Abstract Interpretation $t \ddot{o} | " t$
 $\neg \mathbb{D} t$ dependency | $, X " \ddot{o} | t \ddot{a} . t | \mathcal{S} t X \ddot{a} \bullet \setminus f @ \ddot{e} X \ddot{a} . t \neg \mathbb{D}$
 $t \ddot{U} X t \ddot{A} \text{ sound} \setminus , O | \ddot{l} \ddot{U} " f t \ddot{a}^\circ \setminus \mathcal{S} O L \mathcal{S} \mathbb{D} , (\mathcal{R} \ddot{A} \setminus , X \ddot{a} "$
 $f t \ddot{a} . t L^1 (\mathcal{R} \mathbb{D} X^\circ X t H \ddot{A} \setminus , \mathcal{Y} \setminus \ddot{a} ' \setminus (\mathcal{R} | \ddot{a} t \ddot{A}] t \ddot{U} X " f t$
 $t | \mathcal{S} X u \ddot{i} t \ddot{a}$.
 $t \ddot{o} | X \mathcal{R} \ddot{i} x , " < @ \mathcal{S} \$ x f \ddot{a} . (\mathcal{R} \ddot{A} \setminus , X t \ddot{u} \ddot{o} \hat{~} U \setminus ,$
 $\circ \ddot{u} \hat{~} \$ \ddot{A} \ddot{I} , | < \setminus " t | \ddot{e}$ statement coverage | $, \neg ") \ddot{Y} < \setminus , D \setminus \ddot{a} \ddot{a}$
 $t , D \hat{~} \hat{~} \ddot{a} \ddot{a} \mathbb{D} \setminus \mathcal{A} \ddot{e} . \emptyset \ddot{A} \ddot{I} , \mathcal{S} | \ddot{o} | \ddot{i} \setminus T | \setminus \text{data dependency}$
 $| , X " \mathcal{S} \setminus \$ \setminus \ddot{a} t , \text{statement coverage} | \hat{~} \ddot{i} 1 X " \ddot{A} \setminus \ddot{A} \textcircled{,} \setminus \ddot{o} |$
 $\gg O \mathbb{D} \in q X \ddot{A} J \textcircled{E} \ddot{a}$.

Static Analysis with Demand-Driven Value Renement $t \ddot{o} | " \mathcal{S} | \setminus \in$
 $\ddot{E} \ddot{a} " \bullet \textcircled{E} t \ddot{a} \setminus O \mu \mathbb{D} \ddot{~} " \ddot{a} . t \ddot{o} | X \ddot{a} \bullet X " f @ \text{Javascript} | U X \ddot{a} \setminus t \textcircled{E}$
 $, X " f x p , \mathcal{S} | \mathbb{D} \hat{~} \in \ddot{E} \ddot{a} \ddot{a} \bullet | " @ \text{concrete} \setminus \mathcal{S} \ddot{A} \mathbb{D} \ddot{O} < \setminus \setminus$
 $X | \ddot{U} \setminus t \ddot{a} . U \ddot{A} \ddot{Y} \ddot{A} " \mathcal{S} | | x t^\circ E$ (e.g., context-sensitivity tuning)
 $D t \textcircled{X} \ddot{i} t^\circ X " f t D \ddot{E} | , U \ddot{A} \ddot{Y} (\neg " \mathbb{D} x$ (dynamic property read/write)
 $D E X \ddot{a} t | \hat{~} \ddot{U} \ddot{i} \setminus " \text{example} D > D t \mathbb{D} \setminus t^\circ E D \ddot{U} \hat{~} \ddot{a} " \bullet \textcircled{E} t \ddot{a} \ddot{a}$.
 $t \ddot{o} | " \bullet \mathcal{R} | \frac{1}{2} \mathbb{D} U \ddot{A} \mathbb{D} p \mathcal{Y} \mathbb{D} | X " f t$ dynamic property read/write
 $| \ddot{a} \ddot{A} X \ddot{a} t | \hat{~} , X O \setminus) \bullet D \ddot{U} X \ddot{a} . | \ddot{a} t \text{source}[\text{name}] = \text{func}$
 $t | " T \ddot{U} " \text{source} \ddot{A} X \text{dynamic field "name"} \mathbb{D} h \text{func} D \mathcal{Y} X " \text{statement} t \ddot{a} .$
 $\ddot{a} \% \mathbb{D} X " \text{field} D \} " T \ddot{U} " , O X U \ddot{A} | \ddot{Y} (\neg " \ddot{u} \mathbb{D} x t \ddot{a} . t \ddot{o}$
 $| " t @ t U \ddot{A} \mathbb{D} p \mathcal{Y} \mathbb{D} \ddot{u} " \text{statement} | \ddot{l} \hat{~} t , , \text{state} | \text{func} t \ddot{E} \hat{~} "$
 $< \setminus \hat{~} \ddot{a} , X \frac{1}{2} \mathbb{D} t T U \setminus D \ddot{A}^\circ X ") \bullet D \ddot{U} X \ddot{a}$.

3.3 PL 처리 01

Language-Integrated Privacy-Aware Distributed Queries t 01 OμD " t
" database , | X 8 | Àà @ 8 | Á €À J à type systemD HXà t |
t ©Xi 8 | t ° \ tä. Đ PLYEä´ 01 | à • ä.

t 01 €à • \ 8 " äLü ä.ìì ptO tαĐ 1 ü-Đ öX" 8
| Ý t ô • .tL, ptO tα| ´α \ ü` À, Å½ < \ 8, À, , join
`ÀĐO| |ì <α Í t (tœäà \ä. , t | ~ » \$ Xt privacy hÀOÄ \ä.
t 01 Đ €à • X" 8 " | t, Ü| ÀXt Ä |ì <α ¥ < @ placement
| à t" 8 tä.t | 8@ t 8 | t ° XO t type systemD HXà t | t ©Xi
8 | t ° \ä.t °) Ý@ \ø" i 1ü D· Xä: information-flow type systemD t ©
Xi candidate| type-directed) Ý < \ ~ öXà constraint solving 8 | €´ ¥ < @
placement| à t" ftä.

4 0리α

ø-αX , O" ' DĐ X αètü" Í t ì • " p, < \ À , Xä" xÁD
Xä. ½Đ" X~ t ™ ´ ^ à, Ä- p ð Oμt 8p-Đ ^ à, • Ù(ä@ 8
' ½< \ € ü(´ ^ Èä. , DXOÄ Ä- Í D | xĐ %D 9<t • Øt 9ä
" 4 LYD DXO , | @ 9" fDI ½` ^ Èä. \$Đ" À| øöÄ Í t
´ PöôXà pÄÄ Í D p @ Ø\ • Æt äÈä.

ø-αĐ -ä | O ^ Xf@ Ä ä.l ÄÄ\ €É ^ DL DI \ ö-α, t
L| à ñĐ\ì āXø-α àT@ (à àt~ <ädü ^ DLO ^ È" p,
€, €T8 ^ ´ Í t DI àä.ø-α LY@ ^ || ¥ Ù ^ Èä. Ltô~ | Đ Ä
€D €´ # " àĐ Ä€ Ä| t | 1" ø-α μ αÄÄ ^ Èà, l´ D€ | l ¥ ^
• ü x ÆαĐ x LYÄ ^ È" ptä@ ...ÜĐ € PÄ JXä. €, 4 Üà • ù
tÈä.ø-αĐ 1 t ^ X @ YO8\ì öXø-α 8• | ´ Đ ~ ü ^ Èä"
tä. | ä´ , ÀX í D ~ À´ " ST." ΣT \ òì ^ à, 8• L àĐ Λ | ð"
fÄìì XJÆü ^ Èä.

5 맺L말

< \ ì m\ YE ä. ì %t p " ´ À" \ ä@ ^ ÈÄì , " P 8 | ~ X
Xà . @Dt ´ | ´ à < @ ° ü | ´ " 01 à t Èä. X8D " O" \ äÄ ^ È" p,
øð \ X È8Đ" - Ot 01 \ t 8 t ° t À J" Ä | < Èä. tĐ - "
\ Đ" t O t ´ LÄ ©t " Ä | ü \ ì " f Xä. äL 01 " FSE
9@ OOPSLAĐ œXÆ f @p, OOPSLA x < \ " € T -ø ^ D f ä.
ÈÄÉ < \ , < @ ½ØD XÆ t üà P ØØ -Ü½Èä.

