

## Politiche amministrative – 1

Definiscono a chi spetta il compito di concedere e/o revocare le autorizzazioni all'accesso.

- **Amministrazione centralizzata:** un singolo amministratore (o gruppo di amministratori) ha il controllo sugli accessi di tutto il sistema
- **Amministrazione gerarchica:** un singolo amministratore è responsabile per assegnare responsabilità amministrative ad altri amministratori.
- **Amministrazione cooperativa:** le autorizzazioni non possono essere specificate da un singolo amministratore, ma richiedono la cooperazione di più amministratori.

## Politiche amministrative – 2

- **Ownership:** Il proprietario di un oggetto può amministrare gli accessi all'oggetto.
- **Amministrazione decentralizzata:** l'amministrazione delle autorizzazioni è suddivisa fra più utenti (o gruppi di utenti).
  - spesso associata all'ownership. Il proprietario di un oggetto può delegare i privilegi amministrativi ad altri.

L'amministrazione decentralizzata introduce flessibilità nella gestione, nascono però complicazioni.

## Amministrazione decentralizzata

Ci sono diverse politiche di amministrazione decentralizzata, che differiscono nel modo in cui rispondiamo alle seguenti domande.

- quale deve essere la granularità delle autorizzazioni amministrative?
- può la concessione essere ristretta?
- chi può revocare le autorizzazioni?
- cosa ne facciamo delle autorizzazioni garantite da colui a cui revochiamo il privilegio amministrativo?

## Amministrazione decentralizzata

Ci sono diverse politiche di amministrazione decentralizzata, che differiscono nel modo in cui rispondiamo alle seguenti domande.

- quale deve essere la granularità delle autorizzazioni amministrative?  
può essere al livello di granularità fine del singolo accesso (azione, oggetto)
- può la concessione essere ristretta?  
generalmente no, però potrebbe essere utile
- chi può revocare le autorizzazioni?  
chi le ha concesse; il proprietario; qualsiasi amministratore
- cosa ne facciamo delle autorizzazioni garantite da colui a cui revochiamo il privilegio amministrativo?  
le cancelliamo? (non sempre bello)  
le lasciamo? (e se rimangono “pendenti”?)

## Modello originale di System R

L'utente che crea una relazione (di base) ne è il proprietario e può concedere ad altri autorizzazioni su questa.

Le autorizzazioni possono essere concesse con la **grant option**

Un utente che ha la autorizzazione per un accesso  $a$  su una relazione  $T$  con la grant option può concedere ad altri autorizzazioni per l'accesso  $a$  su  $T$

## Modello originale di System R – revoca 1

Quando ad un utente è revocata la grant option su un accesso tutte le autorizzazioni che non sarebbero esistite se l'utente non avesse mai ricevuto la autorizzazione revocata devono essere ricorsivamente cancellate.

- $AUTH$  lo stato di autorizzazione iniziale
- $G_1, \dots, G_n$  sequenza (storia) di operazioni di grant
- $AUTH'$  stato risultante dopo le concessioni  $G_1, \dots, G_n$
- La revoca di una concessione  $G_k$  deve risultare nello stato di autorizzazione  $AUTH''$  che sarebbe risultato dalla esecuzione su  $AUTH$  della sequenza di concessioni  $G_1, \dots, G_{k-1}, G_{k+1}, \dots, G_n$

## Modello originale di System R – revoca 2

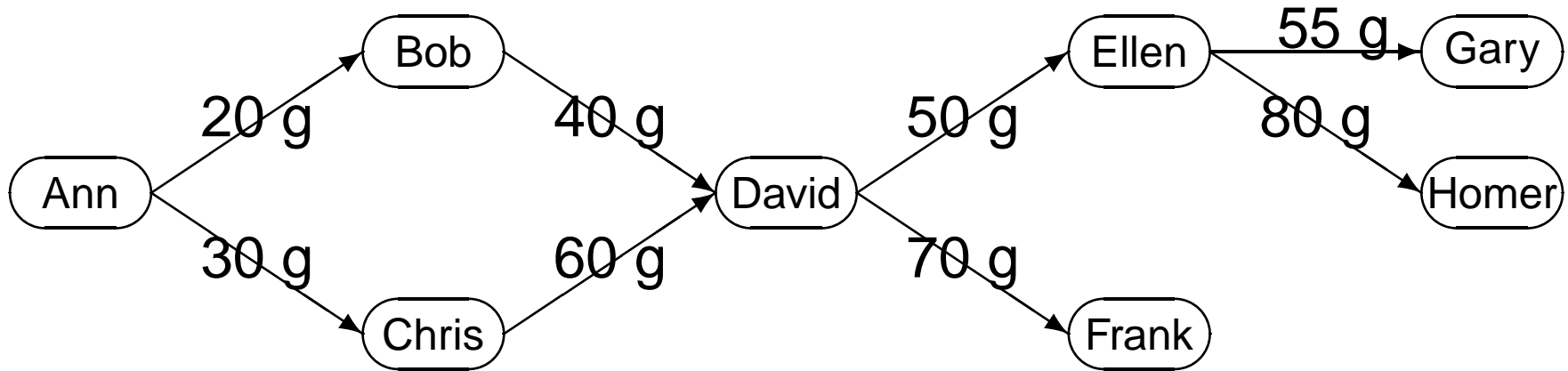
Per implementare la revoca con la semantica descritta è necessario tenere traccia, per ogni autorizzazione:

- se ha la grant option
- chi la ha concessa
- il tempo al quale è stata concessa

Sia  $(u,a,T,go,grantor,tempo)$  una autorizzazione revocata:

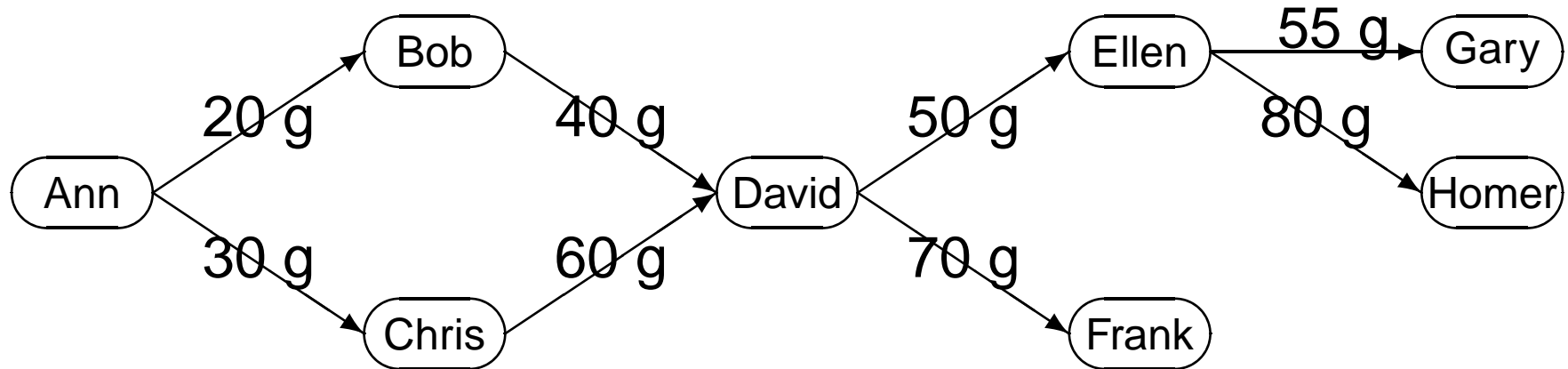
1. Determina il tempo minimo  $t_m$  delle autorizzazioni di  $u$  per l'accesso  $a$  alla tabella  $T$  con la grant option
2. Revoca ricorsivamente tutte le autorizzazioni per  $a$  su  $o$  garantite da  $u$  prima del tempo  $t_m$

## Modello originale di System R – esempio di revoca



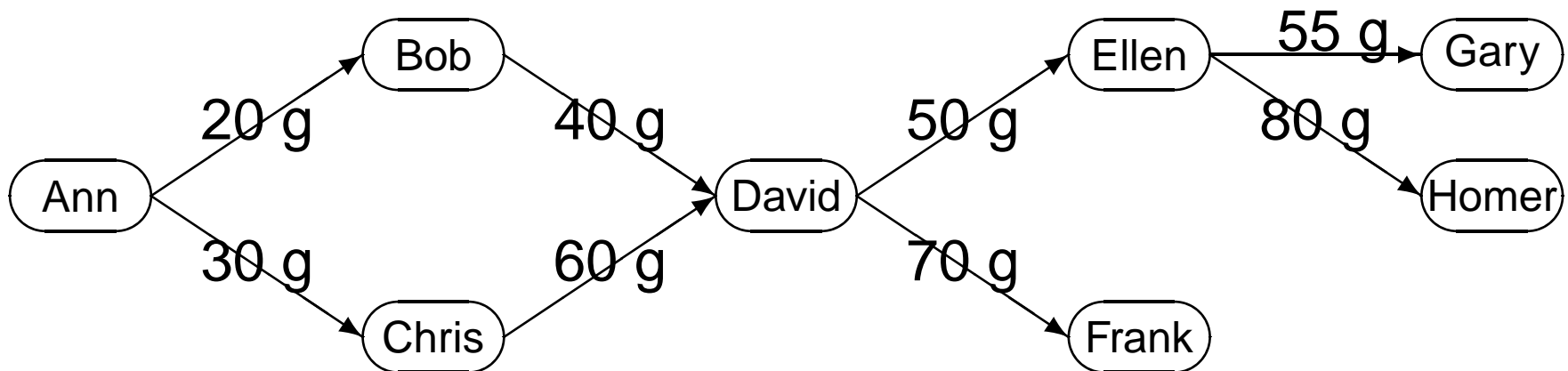


## Modello originale di System R – esempio di revoca

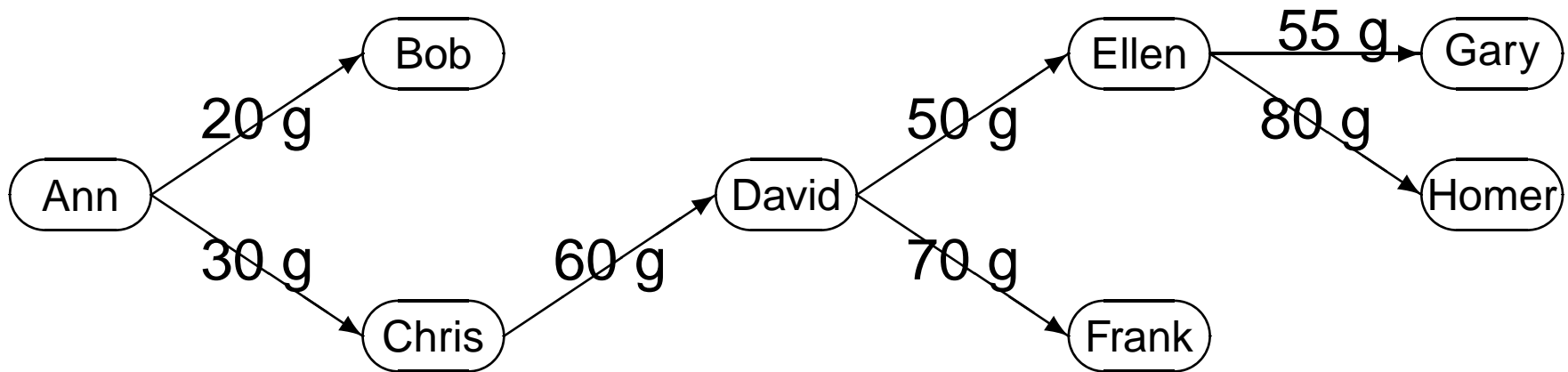


Bob revoca la autorizzazione a David

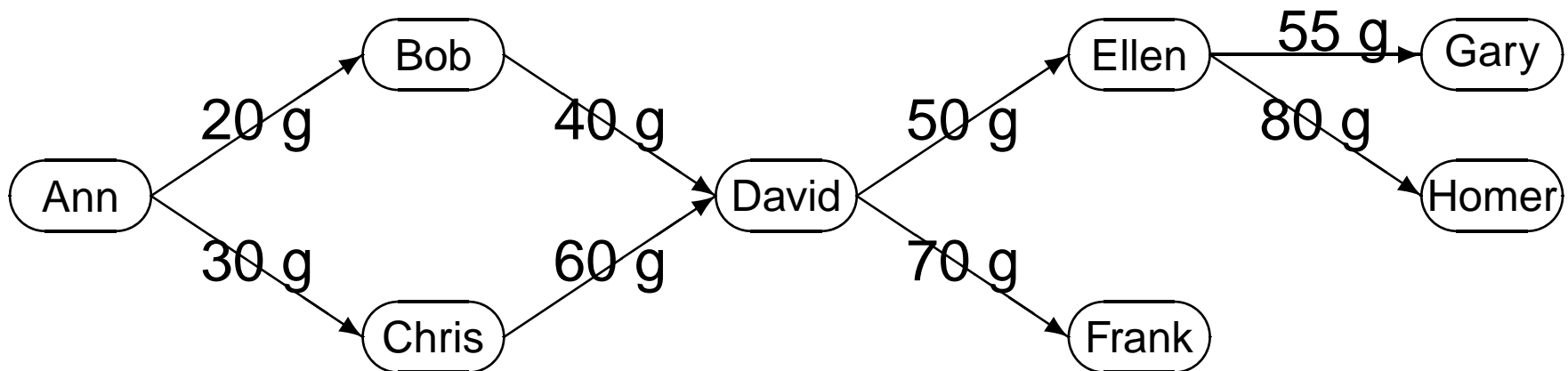
## Modello originale di System R – esempio di revoca



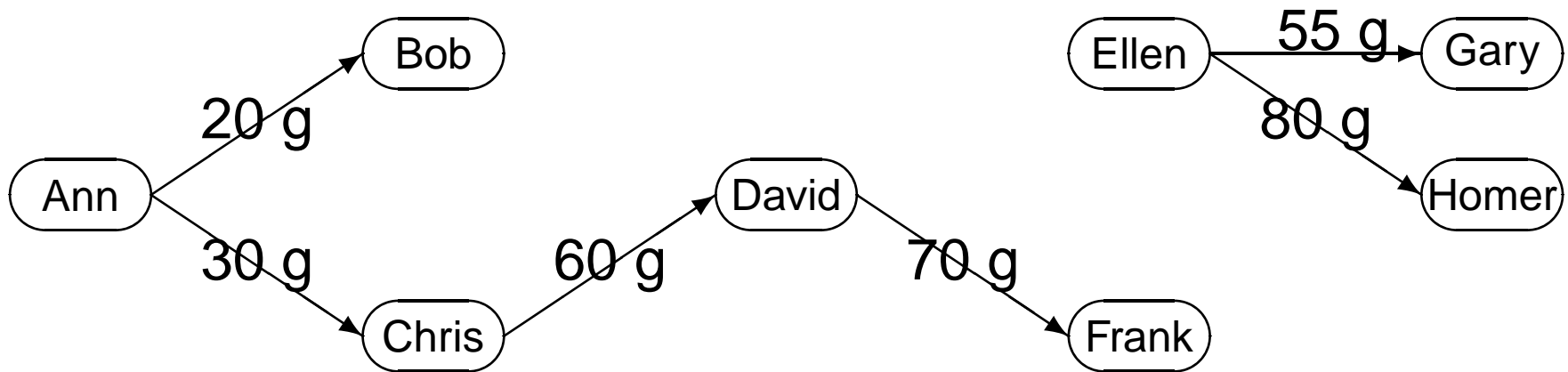
Bob revoca la autorizzazione a David



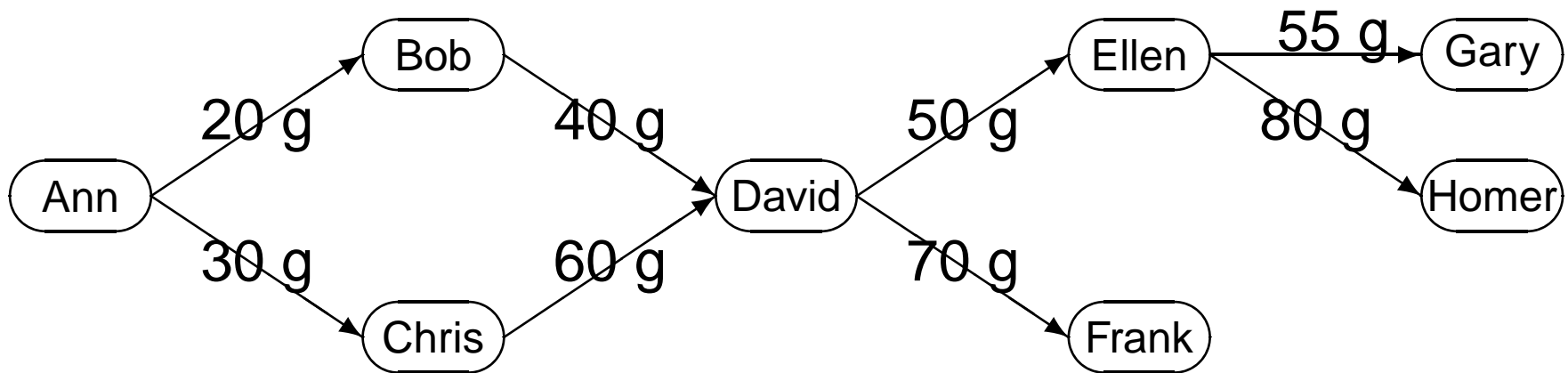
## Modello originale di System R – esempio di revoca



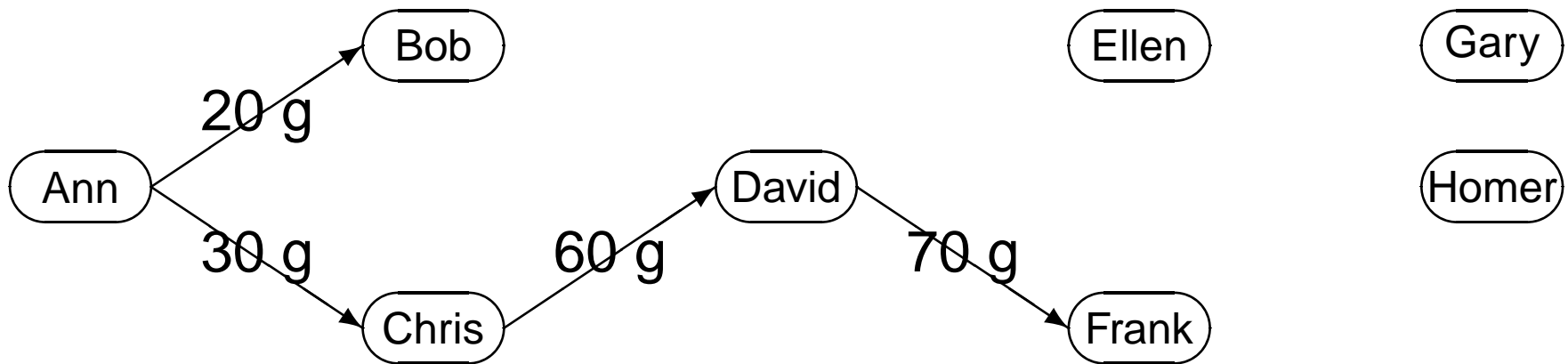
Bob revoca la autorizzazione a David



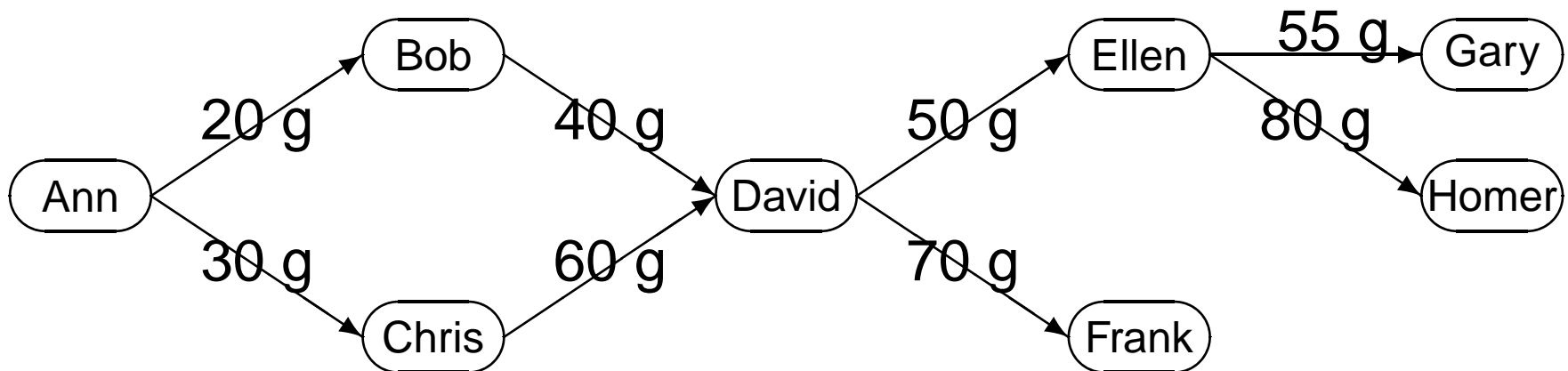
## Modello originale di System R – esempio di revoca



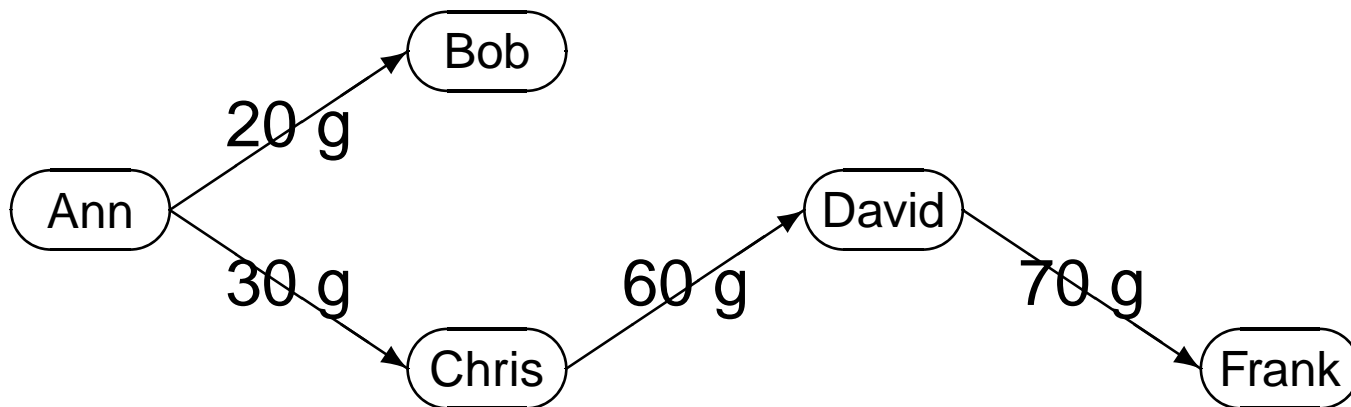
Bob revoca la autorizzazione a David



## Modello originale di System R – esempio di revoca



Bob revoca la autorizzazione a David



## Revoca in System R

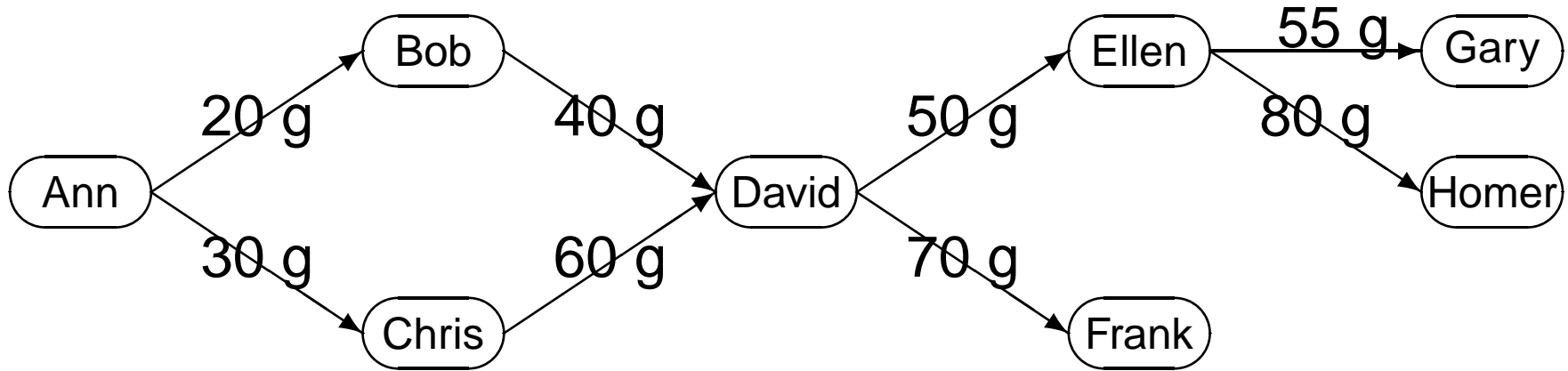
La revoca ricorsiva può non essere sempre voluta

- Non necessariamente tutto quello che ha concesso un utente va cancellato (ad es., utente cambia lavoro per promozione)
- Tutti i programmi dipendenti dalle autorizzazioni revocate vengono invalidati

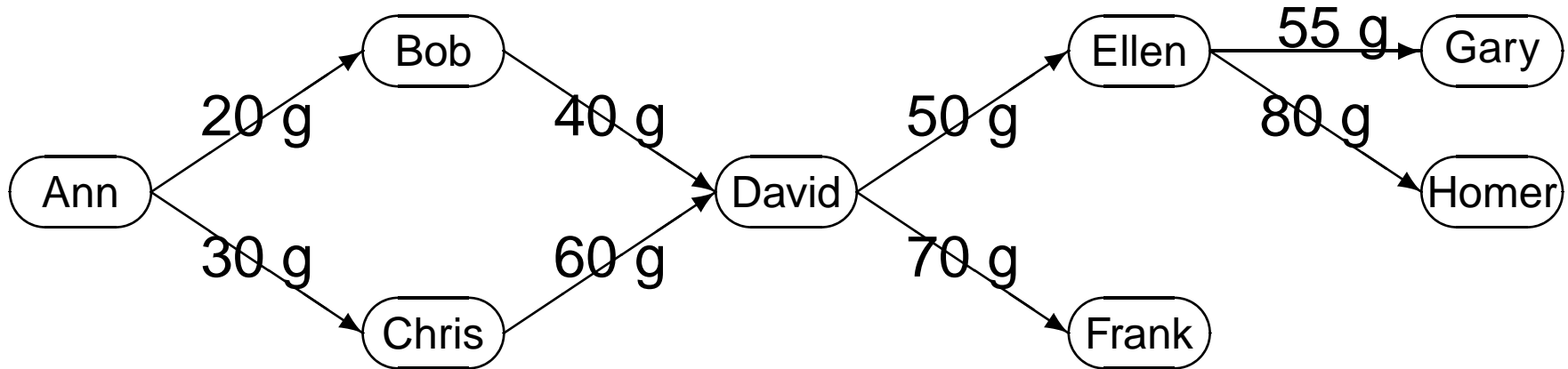
Possibile alternativa

- invece di revocare le autorizzazioni, rispecificarle a partire dall'utente che ha chiesto la revoca

## Revoca non ricorsiva – esempio



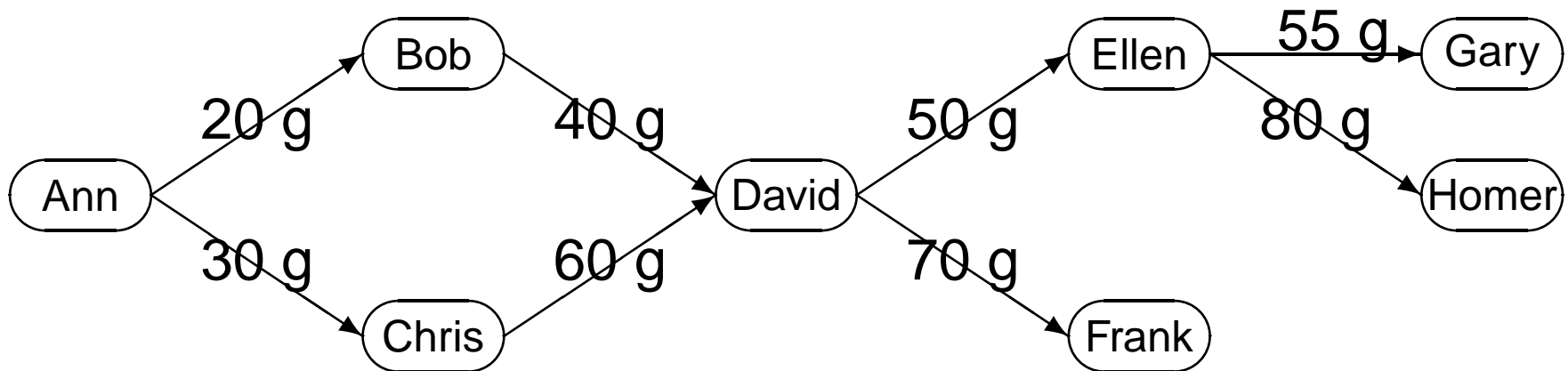
## Revoca non ricorsiva – esempio



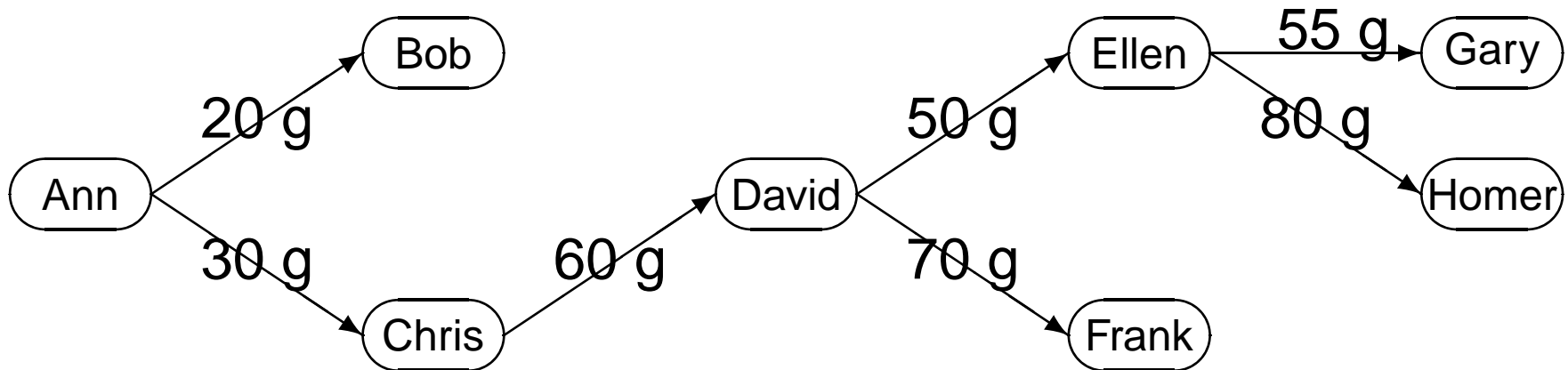
Bob revoca la autorizzazione a David



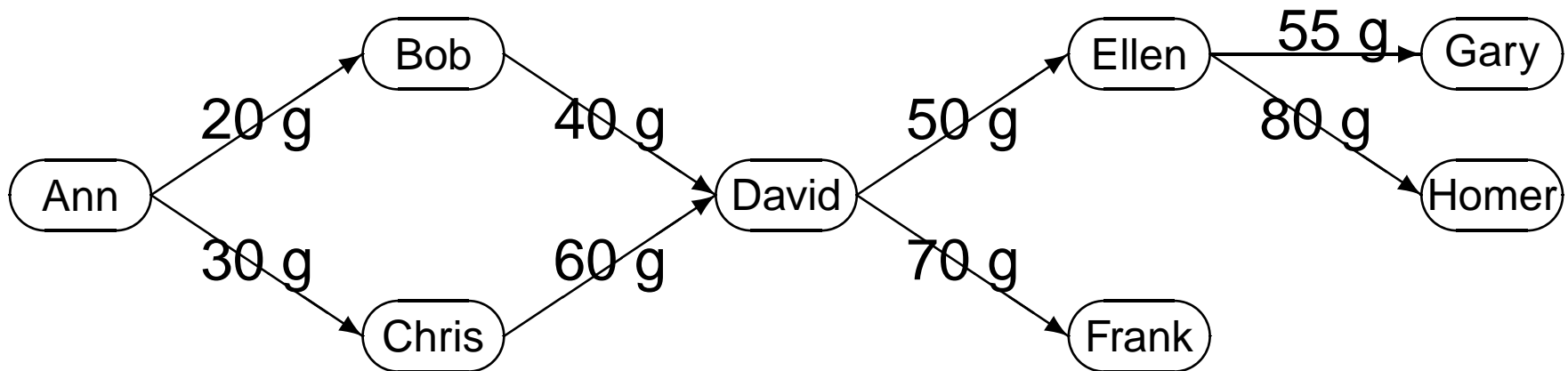
## Revoca non ricorsiva – esempio



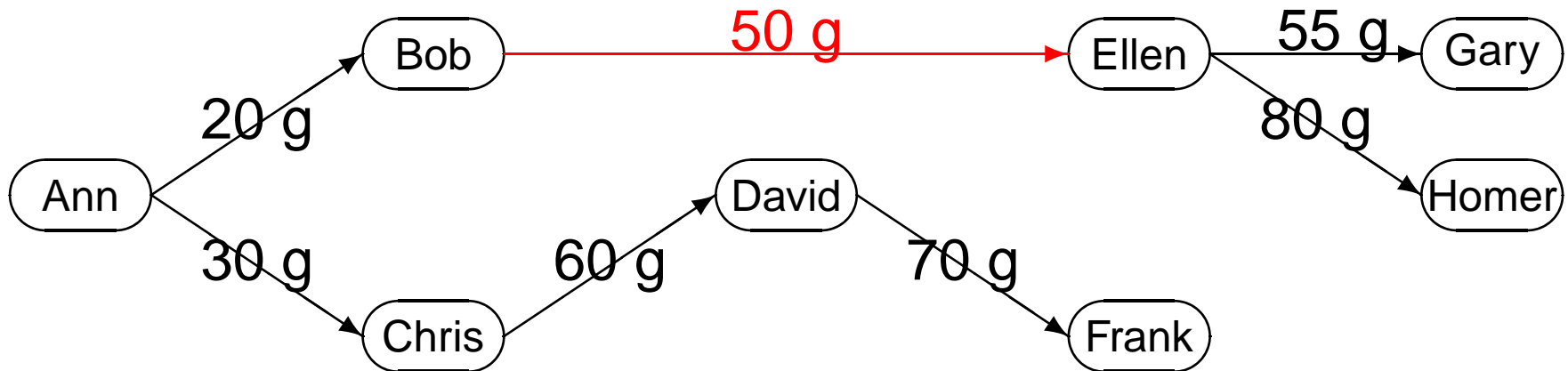
Bob revoca la autorizzazione a David



## Revoca non ricorsiva – esempio



Bob revoca la autorizzazione a David



## Revoca in SQL

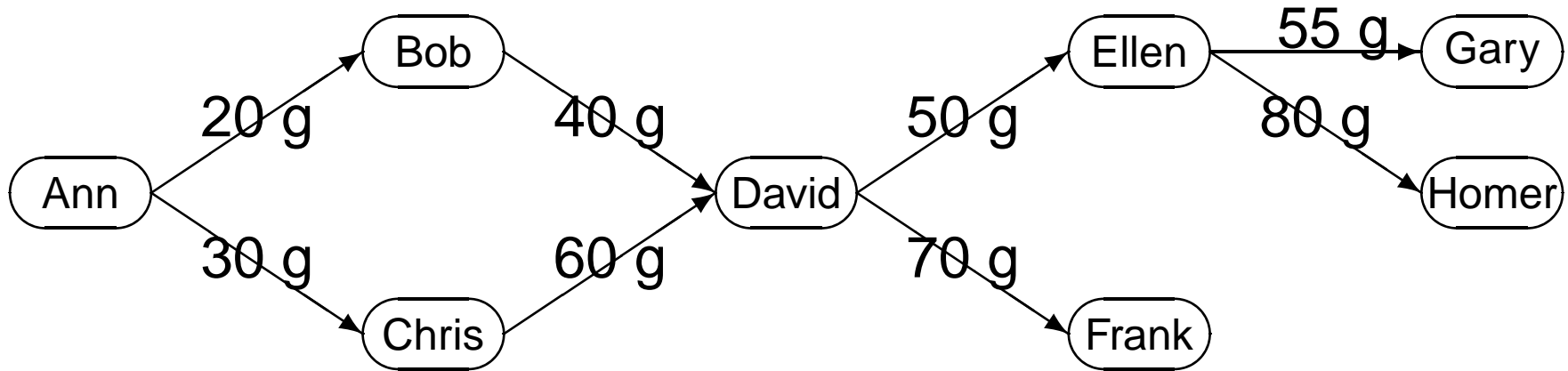
La revoca può essere richiesta **cascade** (ricorsiva) o **restrict** (non ricorsiva)

**Ricorsiva** È stata modificata togliendo la considerazione del tempo

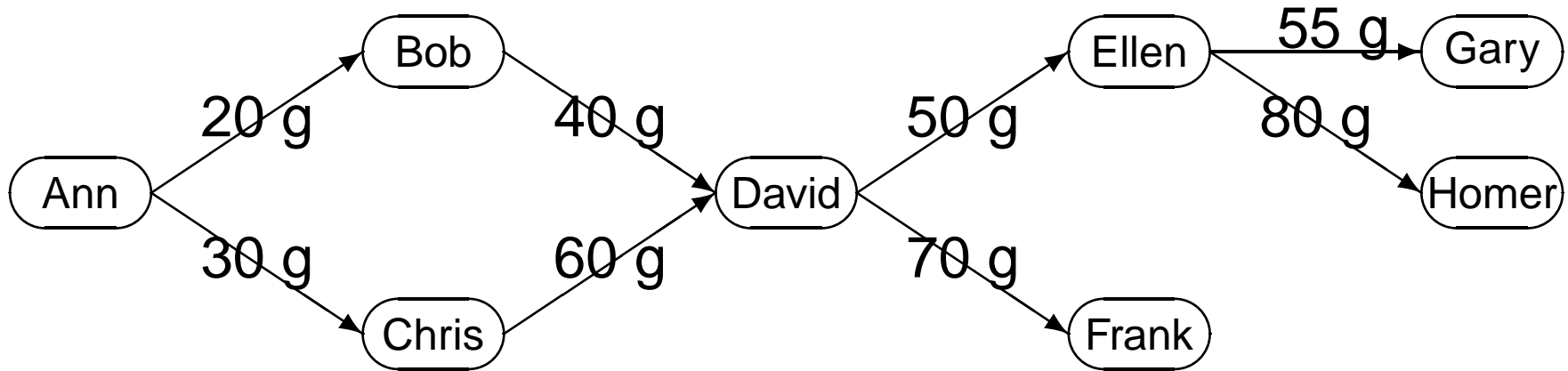
- Le autorizzazioni garantite da un utente vengono cancellate solo se l'utente non ha più la grant option per l'accesso (a prescindere dal tempo)
  - attenzione ai cicli

**Non ricorsiva** Se la cancellazione della autorizzazione che viene revocata comporta cancellazioni ricorsive, la revoca non viene effettuata

## Revoca ricorsiva in SQL – esempio

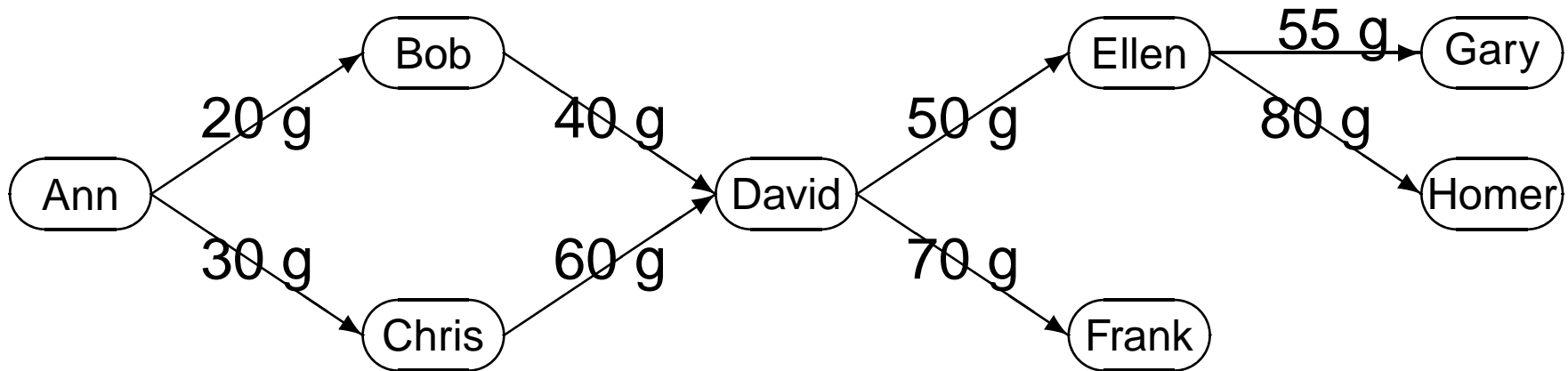


## Revoca ricorsiva in SQL – esempio

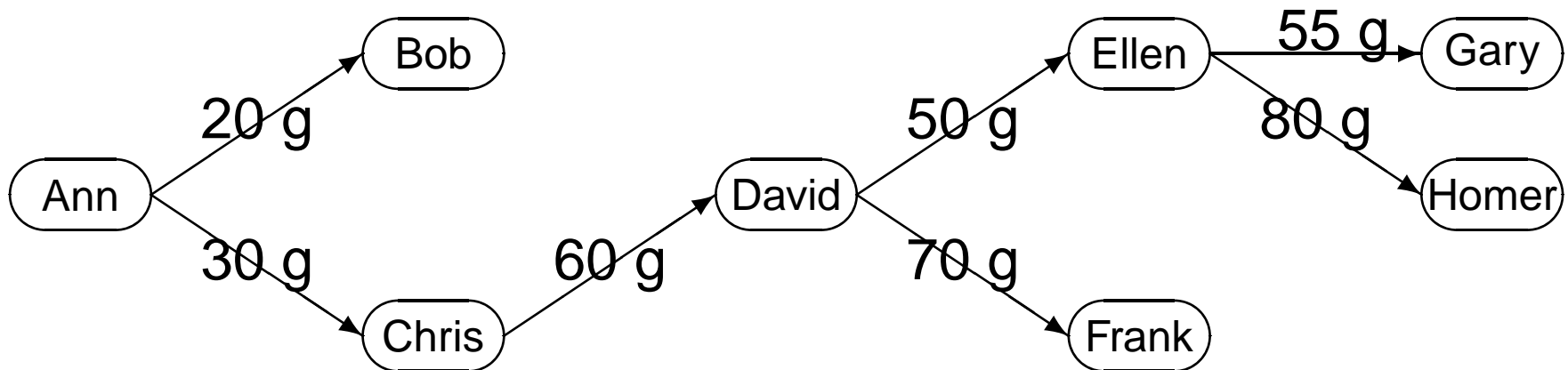


Bob revoca la autorizzazione a David

## Revoca ricorsiva in SQL – esempio



Bob revoca la autorizzazione a David



## DAC – autorizzazioni con condizioni

Le autorizzazioni possono contenere condizioni che ne limitano la validità

**system-dependent** valutano il soddisfacimento di predicati di sistema

- locazione (es., solo da macchine all'interno della rete locale).
- tempo (es., solo dalle 9:00am alle 5:00pm)

**history dependent** dipendono dalla storia delle richieste

**content-dependent** dipendono dal valore dei dati, possono:

- restringere l'insieme di oggetti a cui si può accedere (es., si può accedere solo a file il cui contenuto soddisfa certe condizioni)
  - restringere l'accesso a porzioni di oggetti (es. solo a tuple di una relazione per cui i valori degli attributi soddisfano certe condizioni)
- ⇒ query modification

## Autorizzazioni su/per gruppi

Autorizzazioni riferite a singole entità (utenti, file, ...) troppo pesanti da gestire

- supporto di **astrazione** (raggruppano le entità). Generalmente basate su relazioni gerarchiche: utenti/gruppi; oggetti/classi; file/directory; pattern di indirizzi IP numerici e simbolici....

Gerarchia: DAG o albero

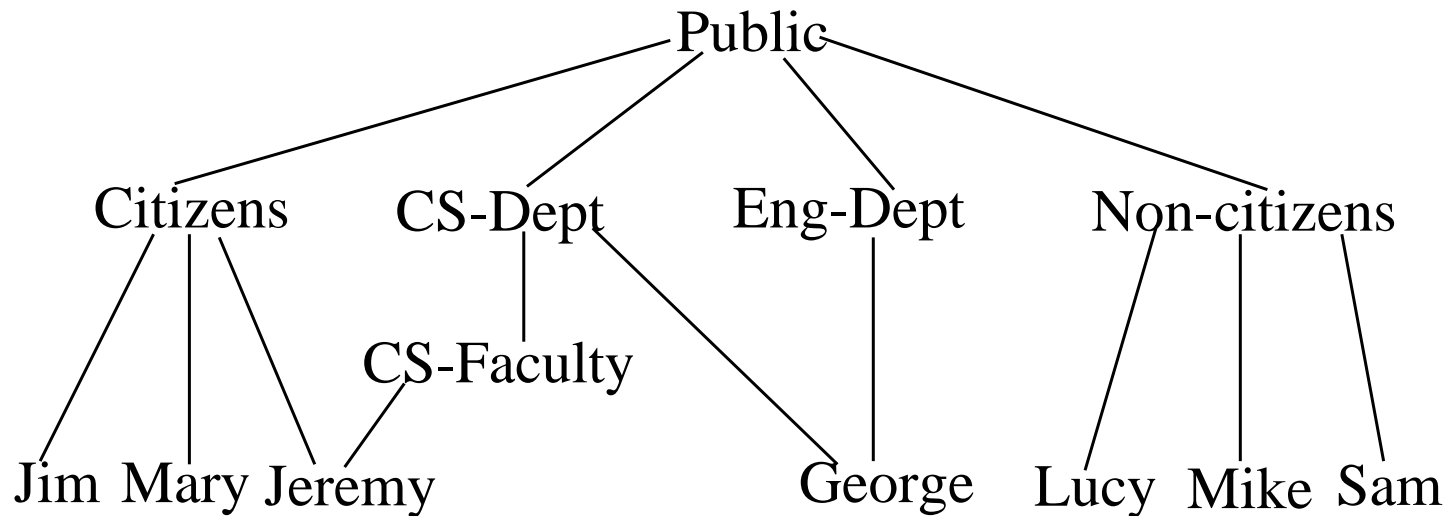
Le autorizzazioni possono essere specificate su astrazioni e **propagarsi lungo la gerarchia.**

⇒ Autorizzazioni concesse a un gruppo di utenti si applicano a tutti i membri del gruppo

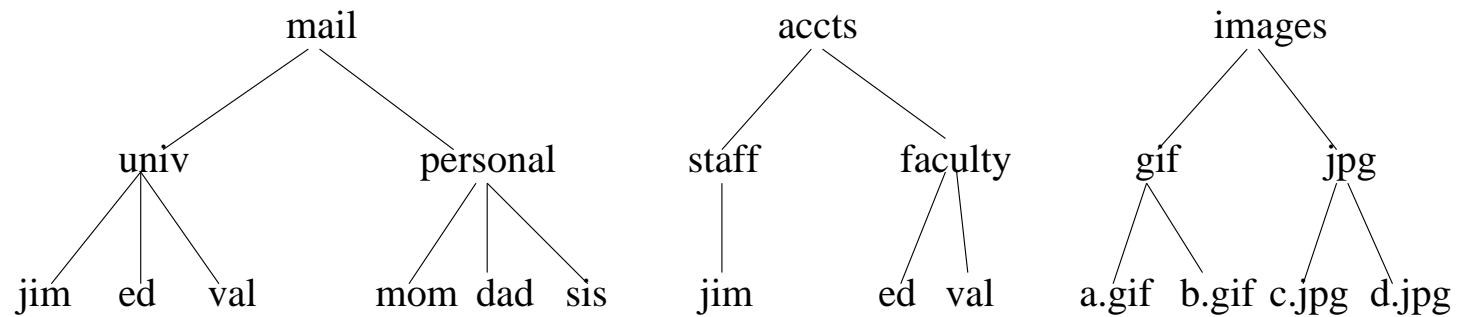
⇒ Autorizzazioni garantite per una astrazione degli oggetti si applicano a tutti i suoi membri



## Esempio di gerarchia utenti-gruppi



## Esempio di gerarchia di oggetti



## Autorizzazioni su/per gruppi

Non sempre le autorizzazioni specificate su un elemento non minimale di gerarchia si propagano.

Certe autorizzazioni si riferiscono a modi di accesso esercitabili sull'elemento (non minimale)

Es., in Unix i privilegi su directory non si propagano ai file in essa contenuti; definiscono privilegi su directory

- possono essere utilizzati per definire precondizioni sull'accesso ai suoi componenti (es., per accedere ad un file in Unix è necessario avere privilegio di esecuzione (x) sulle directory nel suo pathname assoluto)

## Supporto di eccezioni

Vantaggio delle astrazioni: semplificano la gestione di autorizzazioni

L'utilità delle astrazioni è limitata se non è possibile supportare **eccezioni**.

Es., “tutti gli impiegati tranne Alice possono leggere il file letteraA”

- devo specificare una autorizzazione per ogni impiegato tranne che per Alice

Soluzione: supporto di autorizzazioni **negative**

- (Impiegati, read, file, +)
- (Alice, read, file, -)

La presenza sia di autorizzazioni positive sia negative può portare inconsistenze (o ambiguità). Cosa facciamo?

## Permessi e negazioni – 1

Le autorizzazioni negative sono un facile modo di supportare eccezioni

Le autorizzazioni negative sono state inizialmente introdotte, separatamente dalle autorizzazioni positive

**politica aperta:** autorizzazioni (negative) specificano negazioni all'accesso. Tutti gli accessi non esplicitamente negati sono permessi; in contrapposizione a

**politica chiusa:** autorizzazioni positive specificano permessi di accesso. Solo gli accessi esplicitamente autorizzati possono essere eseguiti.

Politiche più recenti supportano entrambe, ma

- cosa facciamo se per un accesso abbiamo sia + sia -? (inconsistenza)
- cosa facciamo se per un accesso non abbiamo nè + nè -? (non completezza)

## Permessi e negazioni – 2

Non completezza può essere risolta

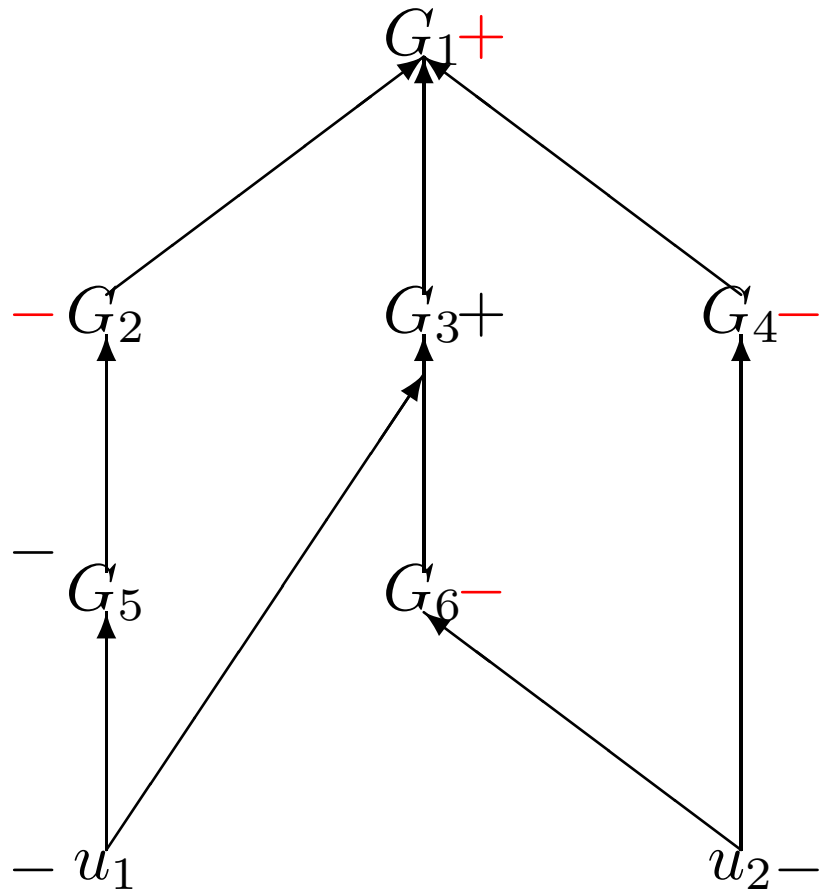
- assumendo **completezza** (es. Orion): per ogni accesso almeno una autorizzazione o positiva o negativa deve esistere  $\implies$  troppo pesante
- assumendo come base o la politica aperta o la politica chiusa (**politica di default**)

## Permessi e negazioni – 3

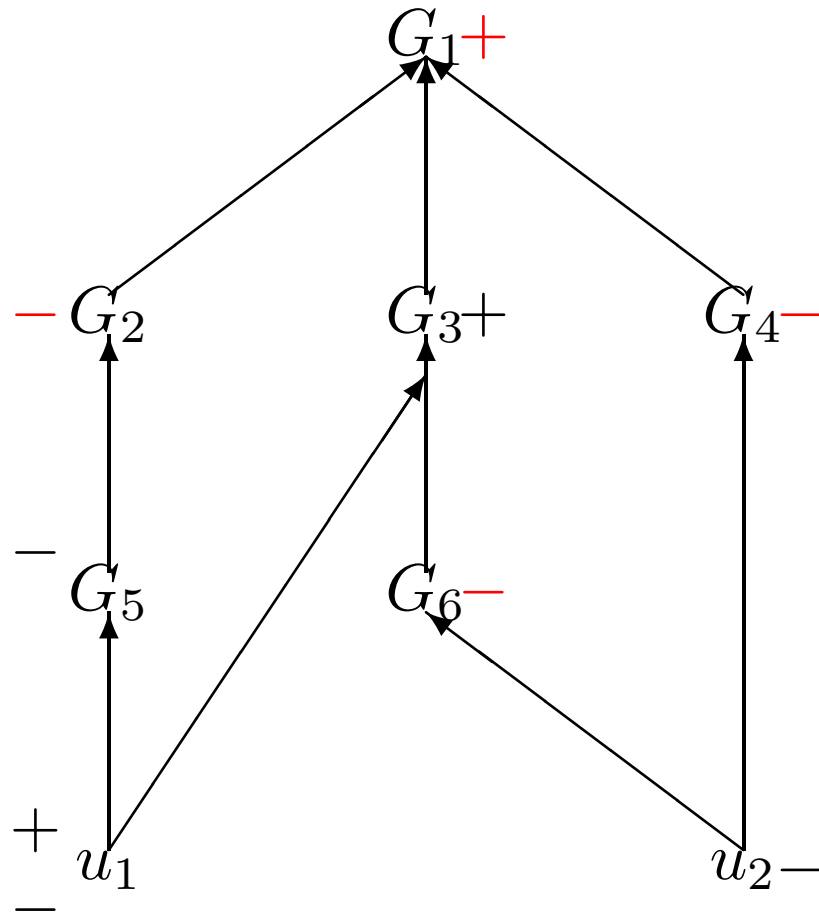
Sono possibili diverse politiche per la risoluzione dei conflitti

- **denials-take-precedence** le autorizzazioni negative vincono (principio fail safe)
- **most-specific-takes-precedence** l'autorizzazione “più specifica” vince
- **most-specific-along-a-path-takes-precedence** l'autorizzazione che è “più specifica” vince solo sui cammini che passano dall'autorizzazione  
⇒ le autorizzazioni si propagano lungo la gerarchia fino a che trovano autorizzazioni più specifiche

## Esempi di risoluzione dei conflitti



più specifica



più specifica lungo un cammino



## Most specific takes precedence – 1

La politica che fa vincere la autorizzazione più specifica è intuitiva e naturale ..... ma

- può non risolvere tutti i conflitti

(CS-Dept, read, letteraA, +)

(Eng-Dept, read, letteraA, -)

cosa facciamo per George che appartiene ad entrambi?

- cosa facciamo nel caso di gerarchie diverse?

(Impiegati, read, letteraA, +)

(Alice, read, Lettere, -)

## Most specific takes precedence – 2

- in alcuni casi può non essere voluta.

Es., autorizzazioni che non permettono eccezioni

– (Impiegati, read, bulletin-board, +)

Voglio che nessuno sia in grado di specificare eccezioni

– (Impiegati, read, budget, +)

(Impiegati\_temporanei, read, budget, -)

Non voglio che la restrizione specificata per gli  
Impiegati\_temporanei possa essere bypassata.

## Altre politiche per la risoluzione dei conflitti – 1

**Strong vs weak** (e.g., Orion) Le autorizzazioni sono classificate come forti o deboli

- Le autorizzazioni forti non possono essere sovrascritte  
⇒ non ammettono eccezioni
- Le autorizzazioni deboli possono essere sovrascritte.
  - le autorizzazioni forti sovrascrivono sempre le autorizzazioni deboli (indipendentemente dalla loro specificità o segno)
  - le autorizzazioni deboli si possono sovrascrivere in accordo alla politica della autorizzazione più specifica lungo un cammino

Alcune limitazioni/complicazioni:

- Supporta solo due livelli di priorità, può non bastare
- Le autorizzazioni forti devono essere consistenti  
Non è facile quando i gruppi sono “dinamici”

## Altre politiche per la risoluzione dei conflitti – 2

**Esplicità priorità** le autorizzazioni hanno delle priorità specifiche associate

- difficile da gestire

**Posizionale** la autorizzazione delle autorizzazioni dipende dal loro ordine nella lista di autorizzazione

- scarica la responsabilità di risolvere i conflitti a chi specifica le autorizzazioni
- difficile da applicare in caso di amministrazione decentralizzata

**Grantor-dependent** la priorità delle autorizzazioni dipende da chi le ha garantite

**Time-dependent** la priorità delle autorizzazioni dipende dal tempo al quale sono state concesse (es., la più recente vince)

- applicabilità limitata

## Politiche per la risoluzione dei conflitti

Le politiche non sono in alternativa. Es., si può applicare prima “most specific” e poi “denials-take-precedence” sui conflitti rimasti

Non esiste una politica migliore di un'altra.

Diverse politiche corrispondono a diverse scelte che possono essere prese per la risoluzione dei conflitti.

Cercare di supportare tutte le differenti semantiche che la negazione può avere (negazione forte, eccezione....) porta a modelli non gestibili.

Per questo motivo spesso le autorizzazioni negative non vengono usate.

Però sono utili.

⇒ Sistemi che supportano autorizzazioni negative adottano una specifica politica per la risoluzione di conflitti

## Autorizzazioni positive e negative in Apache

Le autorizzazioni possono essere positive e negative.

È specificato un ordine che descrive come interpretarle. Due scelte:

**deny,allow** sono valutate prima le autorizzazioni negative e l'accesso è permesso per default. Un richiedente ha accesso se non ha alcuna autorizzazione negativa *oppure* ha una autorizzazione positiva.

**allow,deny** sono valutate prima le autorizzazioni positive e l'accesso è negato per default. Un richiedente non ha accesso se non ha alcuna autorizzazione positiva *oppure* se ha una autorizzazione negativa.

### Esempio

Order Deny,Allow

Deny from all

Allow from .elet.polimi.it