



Notace

a ... adresa nějakého objektu

$h(a)$... objekt na adrese a v haldě h

$field(h(a), f)$... hodnota atributu f objektu na adrese a v haldě h

$h(a).f \equiv \text{field}(h(a), f)$... hodnota atributu f objektu na adrese a v haldě h

$h(a.f) \equiv h(\text{field}(h(a), f))$... objekt na adrese uložené v atributu f objektu na adrese a v haldě h

$h(a.f1).f2 \equiv \text{field}(h(\text{field}(h(a), f1)), f2)$... hodnota atributu $f2$ objektu na adrese uložené v atributu $f1$ objektu na adrese a v haldě h

$h(a.f1.f2) \equiv h(\text{field}(h(\text{field}(h(a), f1)), f2))$... objekt na adrese uložené v atributu $f2$ objektu na adrese uložené v atributu $f1$ objektu na adrese a v haldě h

Správnost kódu

```
class Node {  
    int val;  
    Node next;  
    boolean contains(int v) {  
        if (val == v) return true;  
        else return next == null ? false : next.contains(v);  
    }  
}
```

```
class LinkedList {  
    Node first;  
    boolean isEmpty() { return first == null; }  
    boolean contains(int v) {  
        return first == null ? false : first.contains(v);  
    }  
}
```

$elems : addr \times heap \rightarrow num^*$

$$elems(n, h) = \begin{cases} \langle \rangle & \text{pokud } n = null \\ \langle v \rangle \cdot elems(a, h) & \text{pokud } h(n) = Node(val = v, next = a) \end{cases}$$

$(h, s, g) \vdash a.contains(v) \mapsto^* true$

\Updownarrow

$elems(h(a).first, h) = \langle z_1, \dots, z_k \rangle \wedge v \in \{z_1, \dots, z_k\}$

$$(h, s, g) \vdash a.\text{contains}(v) \mapsto^* \text{true}$$



$$\text{elems}(h(a).\text{first}, h) = \langle z_1, \dots, z_k \rangle \wedge v \in \{z_1, \dots, z_k\}$$

a.contains(v) volané nad haldou *h* vrátí *true*

tehdy a právě tehdy, pokud

sekvence hodnot *v* seznamu odkazovaném proměnnou *a* obsahuje hodnotu *v*

- Metoda vrátí správnou hodnotu.
- Metoda nespadne (dereferencování *null*, indexování mimo meze polí, špatné přetypování, dělení nulou, . . . , tzn. podtypy `RuntimeException`).
- Metoda doběhne v konečném čase.

Dokazovat tato potvrzení odděleně je většinou jednodušší než dokazovat je dohromady.

```
class Node {
    int val; Node next;

    void remove(int v) {
        if (next == null) return;
        if (next.val == v)
            next = next.next;
        next.remove(v);
    }

    /* dalsi metody */
}
```

```
class LinkedList {
    Node first;

    void remove(int v) {
        if (first == null) return;
        if (first.val == v)
            first = first.next;
        first.remove(v);
        assert !contains(v);
    }

    /* dalsi metody */
}
```

```

class Node {
    int val; Node next;

    void remove(int v) {
        if (next == null) return;
        if (next.val == v) {
            next = next.next;
            remove(v);
        }
        else next.remove(v);
    }

    /* dalsi metody */
}

```

```

class LinkedList {
    Node first;

    void remove(int v) {
        if (first == null) return;
        if (first.val == v) {
            first = first.next;
            remove(v);
        }
        else first.remove(v);
        assert !contains(v);
    }

    /* dalsi metody */
}

```

Invariant objektu

```
class Node {
    int val;
    Node next;
    boolean contains(int v) {
        if (val == v) return true;
        if (val > v) return false;
        return next == null ? false : next.contains(v);
    }
}
```

```
class LinkedList {
    Node first;
    boolean contains(int v) {
        return first == null ? false : first.contains(v);
    }
}
```

Zpřístupnění vnitřní reprezentace objektu

```
class Node {  
    int val;  
    Node next;  
    /* metody */  
}
```

```
class LinkedList {  
    Node first;  
    Node getNodes() { return first; }  
    void add(Node n) {  
        n.next = first;  
        first = n;  
    }  
    /* metody */  
}
```

- Uživatel se nemusí starat o vnitřní implementaci objektu.
- Uživatel nesmí záviset na vnitřní implementaci objektu.
- Uživatel nesmí mít možnost rozbít vnitřní implementaci objektu.